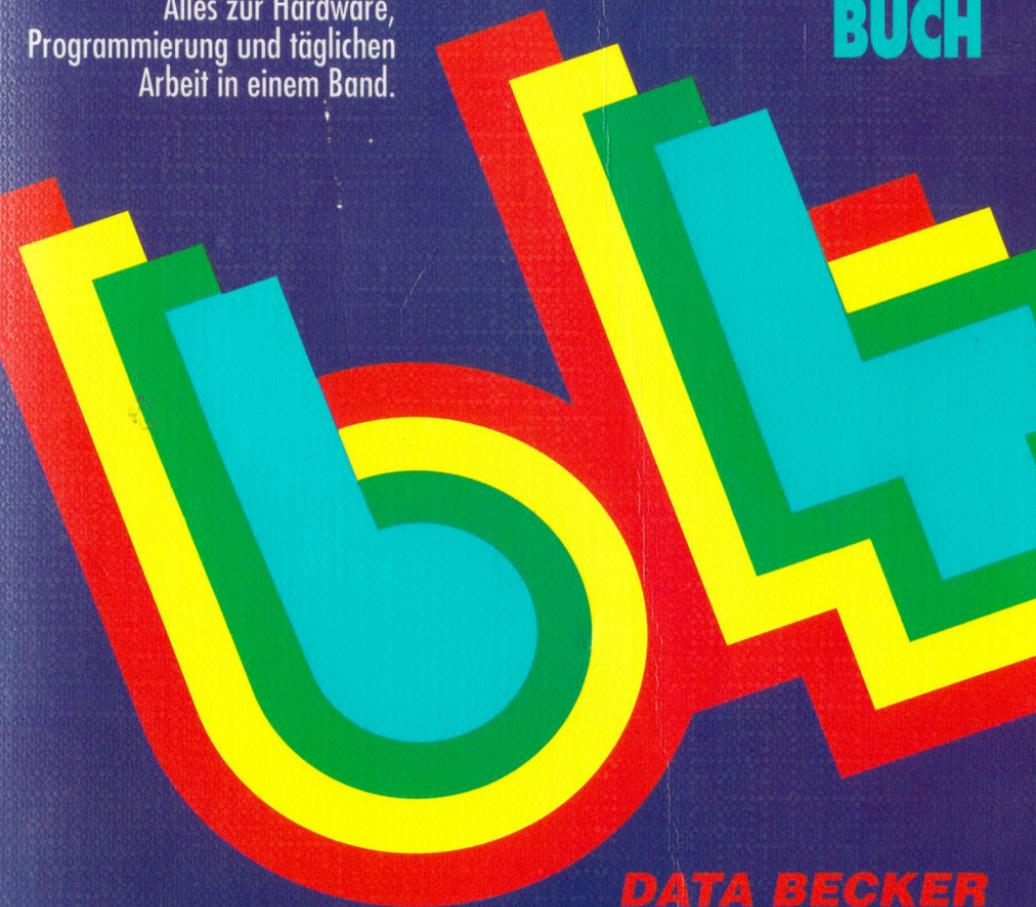


Baloui • Brückmann • Englisch • Felt • Gelfand • Gerits • Krsnik

**DAS NEUE**  
**COMMODORE 64**  
**INTERN**  
**BUCH**

Das ausführliche  
Referenzhandbuch zum C64  
bietet Praxis-Know-how  
von A bis Z.

Alles zur Hardware,  
Programmierung und täglichen  
Arbeit in einem Band.



**DATA BECKER**



Baloui  
Brückmann  
Englisch  
Felt  
Gelfand  
Gerits  
Krsnik

**DAS NEUE  
COMMODORE 64  
INTERN  
BUCH**

**DATA BECKER**

**Copyright** © 1990 by DATA BECKER GmbH  
Merowingerstr. 30  
4000 Düsseldorf 1

1. Auflage 1990

**Umschlaggestaltung** Werner Leinhos

**Text verarbeitet mit** Word 4.0, Microsoft

**Ausgedruckt mit** Hewlett Packard LaserJet II

**Druck und  
buchbinderische Verarbeitung** Mohndruck, Gütersloh

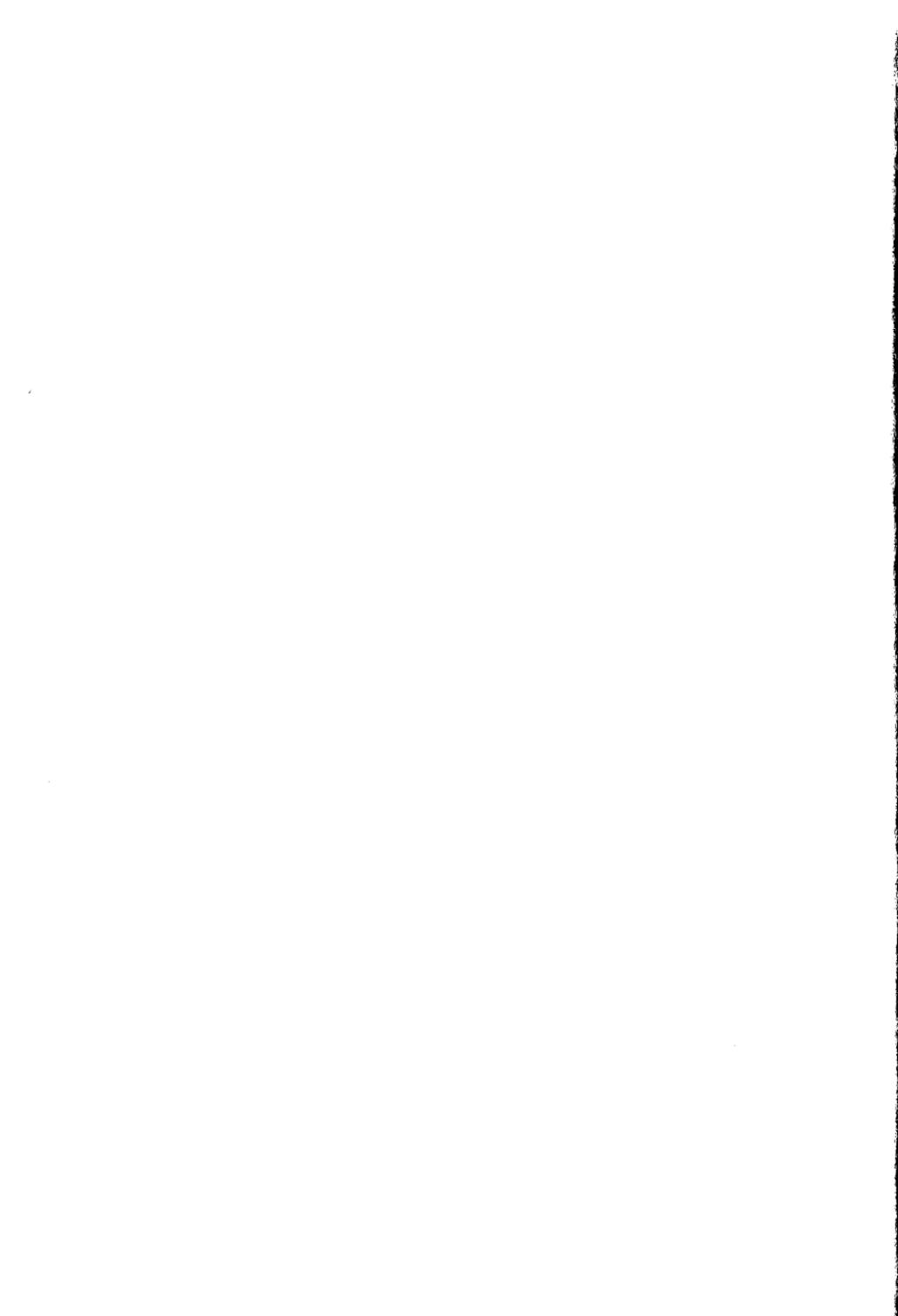
Alle Rechte vorbehalten. Kein Teil dieses Buches darf in irgendeiner Form (Druck, Fotokopie oder einem anderen Verfahren) ohne schriftliche Genehmigung der DATA BECKER GmbH reproduziert oder unter Verwendung elektronischer Systeme verarbeitet, vervielfältigt oder verbreitet werden.

ISBN 3-89011-307-9

### Wichtiger Hinweis

Die in diesem Buch wiedergegebenen Verfahren und Programme werden ohne Rücksicht auf die Patentlage mitgeteilt. Sie sind ausschließlich für Amateur- und Lehrzwecke bestimmt und dürfen nicht gewerblich genutzt werden.

Alle technischen Angaben und Programme in diesem Buch wurden von den Autoren mit größter Sorgfalt erarbeitet bzw. zusammengestellt und unter Einschaltung wirksamer Kontrollmaßnahmen reproduziert. Trotzdem sind Fehler nicht ganz auszuschließen. DATA BECKER sieht sich deshalb gezwungen, darauf hinzuweisen, daß weder eine Garantie noch die juristische Verantwortung oder irgendeine Haftung für Folgen, die auf fehlerhafte Angaben zurückgehen, übernommen werden kann. Für die Mitteilung eventueller Fehler sind die Autoren jederzeit dankbar.



# Inhaltsverzeichnis

<b>1.</b>	<b>Der BASIC-Interpreter .....</b>	<b>11</b>
1.1	Hex-, Binär- und Dezimalsystem .....	11
1.2	Logische Verknüpfungen .....	14
1.3	Der Aufbau einer BASIC-Zeile .....	18
1.4	Ablage von Variablen .....	22
1.5	Wie erweitert man BASIC? .....	24
1.6	Übergabe von BASIC-Parametern über USR .....	30
1.7	Sprungvektoren und Autostart .....	39
1.8	Die Adressen der BASIC-Routinen .....	45
1.9	Fließkommaarithmetik .....	50
1.10	Der Virus-Killer .....	59
1.11	Der BASIC-Kompaktor .....	61
<b>2.</b>	<b>Der Aufstieg zu Assembler .....</b>	<b>73</b>
2.1	Maschinensprache und Assembler .....	78
2.2	Dualsystem und Hexadezimalsystem .....	82
2.3	Der Hauptspeicher .....	87
2.4	Speicherorganisation .....	88
2.5	Die Speicheraufteilung .....	91
2.6	Programmieren mit dem Monitor .....	94
2.6.1	Assembler-Programme mit einem Monitor eingeben	94
2.6.2	Speicherung eines Assembler-Programms im Rechner	97
2.6.3	Programme speichern und laden .....	100
2.7	Befehlsbearbeitung durch die CPU .....	102
2.8	Die Adressierungsarten .....	103
2.9	Programmschleifen .....	124
2.9.1	Schleifen bilden mit BNE .....	124
2.9.2	Verzögerungsschleifen .....	129
2.9.3	Effektiver Einsatz von Schleifen .....	133
2.10	Die wichtigsten Routinen des Betriebssystems .....	138
2.11	Schleifen "unter die Lupe genommen" .....	152
2.12	"Sprungweite" der Branch-Befehle .....	161
2.13	Rechnen in Maschinensprache .....	174
2.14	Die Vergleichsbefehle .....	182
2.15	Schleifen und Vergleichsbefehle .....	185

2.16	Stapeloperationen .....	209
2.17	Windowing .....	225
2.18	Logische Verknüpfung .....	239
2.19	Die Schiebe- und Rotierbefehle .....	247
2.20	Wie Basic-Programme abgelegt werden .....	277
2.21	Ein großes Programmprojekt: Die INPUT#-Routine	309
2.22	Der Maschinensprachemonitor .....	324
<b>3.</b>	<b>Die Grafik und ihre Programmierung .....</b>	<b>331</b>
3.1	Der Video Interface Chip (VIC) .....	331
3.2	Das Video-RAM .....	332
3.3	Der Zeichengenerator .....	335
3.4	Das Farb-RAM .....	336
3.5	Extended Background Color Mode .....	340
3.6	Der Multicolormodus .....	341
3.7	Sprites und ihre Programmierung .....	343
3.8	Der Grafikbildschirm .....	351
3.9	Der Multicolorgrafikbildschirm .....	354
3.10	Wie wende ich das Grafikhilfsprogramm an? .....	363
3.11	Interruptprogrammierung .....	365
3.12	Feinscrolling .....	372
3.13	Screen-Scrolling .....	374
3.14	Registerbeschreibung des VIC .....	384
3.15	Pinbeschreibung des VIC 6567 .....	387
<b>4.</b>	<b>Der Soundcontroller .....</b>	<b>389</b>
4.1	Die Frequenz .....	389
4.2	Wellenform .....	391
4.3	Hüllkurve .....	393
4.4	Filter .....	398
4.5	Tongenerator 3 .....	400
4.6	Der Analog/Digitalwandler .....	401
4.6.1	Die Handhabung des A/D-Wandlers .....	401
4.7	Registerbeschreibung des SID .....	402

<b>5.</b>	<b>Die CIAs .....</b>	<b>411</b>
5.1	Datenein- und -ausgabe von Maschinenprogrammen .....	411
5.1.1	Ein- und Ausgabe von einzelnen Bytes .....	411
5.1.2	Ein- und Ausgabe über Peripheriegeräte .....	415
5.2	Die Technik der Datenspeicherung - LOAD und SAVE .....	418
5.2.1	Datenspeicherung auf Kassette .....	418
5.2.2	Datenspeicherung auf Diskette .....	424
5.3	Die CIAs .....	430
5.4	Die E/A-Port .....	431
5.4.1	Tastaturabfrage .....	431
5.4.2	Joystick .....	437
5.4.3	Die Verwendung von Paddles .....	438
5.4.4	Maus .....	440
5.4.5	Die 64 Maus 1351 .....	446
5.5	Timer .....	451
5.6	Echtzeituhr .....	454
5.7	Die Programmierung der RS-232 Schnittstelle .....	458
5.8	Der IEC-BUS .....	465
5.8.1	Begriffsbestimmungen .....	467
5.8.2	Geräteadressen .....	468
5.8.3	Sekundäradressen .....	469
5.8.4	Die Systemvariable ST .....	470
5.8.5	Adressierung .....	471
5.8.6	Der Datentransfer .....	473
5.8.7	Die Programmierung des IEC-Bus .....	475
5.9	Das serielle Schieberegister .....	478
5.10	Pinbelegung der CIA .....	479
5.11	Der User-Port .....	481
5.12	Registerbeschreibung der CIA .....	484
<b>6.</b>	<b>Das ROM-Listing .....</b>	<b>489</b>
6.1	Nutzung des ROM-Listings .....	489
6.2	Verzeichnis der wichtigsten ROM-Routinen .....	492
6.3	Alphabetisches Verzeichnis der ROM-Routinen .....	496
6.4	Die Belegung der Zeropage .....	504

6.5	Die Speicheraufteilung des C64 .....	530
6.5	Commodore 64 ROM-Listing .....	533
<b>7.</b>	<b>C64 Pflegen und Warten .....</b>	<b>799</b>
7.1	Allgemeines zu diesem Kapitel .....	799
7.2	Der Bildausfall .....	799
7.3	Nur Bildschirm und Rahmen .....	801
7.4	Farbige Zeichen auf dem Bildschirm .....	802
7.5	Die Tastatur funktioniert nicht richtig! .....	803
7.6	Der Joystick funktioniert nicht! .....	803
7.7	Wenn er nicht richtig lädt! .....	803
7.8	Fehler, die nach längerem Betrieb auftreten .....	804
7.9	Das Herausnehmen von ICs .....	805
7.10	Wie stelle ich mir meine Tastatur strammer? .....	806
7.11	Wie baue ich einen RESET-Taster ein? .....	806
7.12	Das Testprogramm .....	807
<b>10.</b>	<b>Vergleich der Rechner .....</b>	<b>811</b>
<b>Anhang</b>	<b>.....</b>	<b>815</b>
Anhang A:	Der Diskmonitor .....	815
Anhang B:	Glossar .....	824
Anhang C:	Stichwortverzeichnis .....	828

# 1. Der BASIC-Interpreter

## 1.1 Hex-, Binär- und Dezimalsystem

Bevor Sie sich den weiteren Kapiteln dieses Buches, sei es Grafikprogrammierung oder Aufbau einer BASIC-Zeile, zuwenden, ist es nötig, sich mit einigen wichtigen Grundlagen vertraut zu machen. Es handelt sich dabei um verschiedene Zahlensysteme, die wir erläutern wollen. Sollten Sie mit hexadezimalen und binären Zahlen bereits vertraut sein, so können Sie diesen Unterpunkt des ersten Kapitels überschlagen und mit Kapiteln 1.2 fortfahren.

Das Wort dezimal kommt aus dem Lateinischen und bedeutet: auf die Grundzahl zehn bezogen. Mit den zehn Ziffern unseres Dezimalsystems (0, 1, 2, 3 bis 9), läßt sich jede beliebige Zahl darstellen. Für die Zahlen von null bis neun reicht eine Ziffer aus. Wollen wir aber eine Zahl darstellen, die größer als neun ist, reicht eine Ziffer nicht mehr aus, und wir müssen weitere Stellen belegen. Dies sei hier an der Zahl dreizehn verdeutlicht. Die ersten zehn 'Elemente' werden zu einem Zehner zusammengefaßt, die drei restlichen Elemente bleiben als Einer stehen. Wir erhalten also einen Zehner und drei Einer. Damit haben wir die Zahl 13 im Dezimalsystem dargestellt. Reichen aber auch neun Zehnerstellen und neun Einerstellen nicht aus, um unsere Zahl darzustellen, müssen wir noch einen Übertrag hinzunehmen. Diese Stelle enthält die Hundertereinheiten unserer Zahl. Die Gliederung einer Dezimalzahl sieht also wie folgt aus: von rechts nach links stehen die Einer, Zehner, Hunderter und so weiter. Die Einerstelle kann aber auch als  $10^0$  geschrieben werden. Ebenso ist  $10 = 10^1$ ,  $100 = 10^2$ ,  $1000 = 10^3$  und so weiter. Als Beispiel für die Einheiten betrachten wir die Zahl 2134 einmal genauer:

2	1	3	4
Tausender	Hunderter	Zehner	Einer
1000	100	10	1
$10^3$	$10^2$	$10^1$	$10^0$

Die Zahl 2134 kann demnach auch folgendermaßen dargestellt werden:

$$2 \cdot 10^3 + 1 \cdot 10^2 + 3 \cdot 10^1 + 4 \cdot 10^0 = 2 \cdot 1000 + 1 \cdot 100 + 3 \cdot 10 + 4 \cdot 1 = 2134$$

Der Mensch bedient sich des Dezimalsystems, weil er zehn Finger hat und diese anfangs zum Rechnen benutzte. Mittlerweile sind fast alle Einheiten im Zehnersystem definiert. So ist 1 km = 1000 m, 1 t = 1000 kg oder 1 dm = 10 cm, um nur einige Beispiele zu nennen.

Der Computer hat aber keine zehn, sondern nur zwei "Finger", um zu zählen. Er erkennt nur, ob Strom ein- oder ausgeschaltet ist und verfügt daher nur über zwei Ziffern, 0 und 1. Demnach arbeitet er mit einem Zweiersystem, auch Binärsystem genannt. Analog zum Dezimalsystem kann hier nur bis eins gezählt werden, danach findet ein Übertrag statt. Diese Übertragstelle, links neben der Einerstelle, hat den Wert  $2^1 = 2$ . Hier werden also die Zweiereinheiten abgelegt. Die nächsten Einheitenstellen entsprechen im Dezimalsystem den Werten 4, 8, 16, 32, 64 und 128. Eine solche Einheitenstelle ist die kleinste Information, die der Prozessor verarbeiten kann. Die einzelnen Kleinstinformationen werden Bit genannt und sind die Grundlage für jede Rechneroperation. Acht Bits werden jeweils zu einem Byte zusammengezogen, das dann höchstens den Wert  $11111111 = 255$  haben kann.

$$\begin{array}{r} \text{Bit:} \quad 7 \quad 6 \quad 5 \quad 4 \quad 3 \quad 2 \quad 1 \quad 0 \\ \quad \quad 1 \\ \quad \quad = 128+64+32+16+8 \quad +4 \quad +2 \quad +1 = 255 \end{array}$$

Größere Rechner können auch 16 Bits zu einem sogenannten "Word" zusammenfassen. Da der 6502 nicht über diese Fähigkeit verfügt, bedient man sich hier eines kleinen Tricks. Die 16 Bits werden jeweils in zwei Bytes aufgeteilt und hintereinander im Speicher abgelegt. Hierbei ist zu beachten, daß die Bits 0 bis 7, das sogenannte LOW-Byte, immer zuerst abgelegt werden. Danach kommen erst die Bits 8 bis 15, die das höherwertige Byte der Zahl darstellen. Dieses Byte nennt man HIGH-Byte. Mit 16 Bits kann man  $2^{16} = 65535$  Zahlen darstellen, was genau

dem Adressbereich des C64 entspricht. Wie man sieht, ist es für Adressierungen sehr günstig, wenn man Zahlen in zwei Bytes darstellt. Um alle Einheiten zu nennen, muß an dieser Stelle noch erwähnt werden, daß ein Byte auch in zwei Einheiten zu je vier Bits unterteilt werden kann. Die ersten vier Bits nennt man LOW-, die zweiten vier Bits HIGH-Nibble des Bytes.

Nun wollen wir versuchen, mit Binärzahlen zu rechnen. Die Addition zweier Zahlen geschieht genau wie im Dezimalsystem auch: die einzelnen Stellen der Zahlen werden addiert. Sollte ein Übertrag entstehen, wird dieser zu der links folgenden Stelle hinzuaddiert. Hierzu ein Beispiel:

$$\begin{array}{r}
 189 = 10111101 \\
 + 42 = 00101010 \\
 \hline
 = 231 = 11100111
 \end{array}$$

Um im Umgang mit Zahlen im Bezug auf Computer völlig vertraut zu werden, fehlt noch die Einsicht in das Hexadezimalsystem und natürlich die nötige Übung.

Das Hexadezimalsystem verfügt über 16 Ziffern, von denen die ersten zehn, von 0 bis 9, mit denen des Dezimalsystems identisch sind. Danach folgen als Ziffern A, B, C, D, E und F, die auf den ersten Blick etwas mysteriös erscheinen, da sie uns bisher nur als Buchstaben bekannt sind. Im Hexadezimalsystem werden diese Symbole jedoch benutzt, um Ziffern für die Werte 10 bis 15 darzustellen. Die dezimalen Werte der einzelnen hexadezimalen Ziffern können Sie der folgenden Tabelle entnehmen:

Hexadezimal:	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
Dezimal:	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15

Der Unterschied zum Dezimalsystem besteht darin, daß nach der Ziffer 9 kein Übertrag entsteht, sondern mit A weitergezählt wird. Stattdessen findet der Übertrag erst nach der Ziffer F statt. Mit einer Stelle läßt sich also maximal die Zahl 15 darstellen. Im Binärsystem würde man dazu vier Stellen benötigen.

Mit zwei Ziffern läßt sich maximal die Zahl  $FF = 15 \cdot 16^1 + 15 \cdot 16^0 = 255$  darstellen. Im Gegensatz zum Binärsystem, in dem man für diesen Wert acht Stellen braucht, genügen hier zwei. Um den gesamten Adressbereich ansprechen zu können, kommt man jetzt mit vier statt mit 16 Stellen aus. Der Vollständigkeit halber wollen wir hier noch auf das Rechnen mit Hexadezimalzahlen anhand eines Beispiels eingehen:

Dezimal	Binär	Hexadezimal
133 =	10000101 =	85
+ 42 =	00101010 =	2A
<hr/>		
=175 =	10101111 =	AF

Sie sehen, daß sich auch hier am Rechenprinzip nichts geändert hat, wenn man von den sechs neuen Ziffern absieht. Mit einiger Übung werden Sie sowohl das Rechnen mit den Zahlensystemen, als auch das Umrechnen zwischen diesen als Selbstverständlichkeit ansehen. Für das Umrechnen zwischen Binär- und Hexadezimalsystem gibt es eine kleine Hilfe, die auch Sie sich zu Nutze machen können:

Wie schon erwähnt, lassen sich die acht Bits eines Bytes in zwei Nibbles unterteilen. Nehmen wir die Zahl  $42 = 00101010$ , so ist das LOW-Nibble  $1010 = 10 = \$A$ . Das HIGH-Nibble hat den Wert  $0010 = \$2$ . Schreiben wir die beiden Nibbles, in der Reihenfolge HIGH- und LOW-Nibble, hintereinander, erhalten wir die Zahl  $\$2A = 00101010$ . Wir haben also die zwei Stellen der hexadezimalen Zahl einzeln betrachtet und umgerechnet. Dadurch arbeiten wir nur noch mit Zahlen im Bereich von 0 bis 15, beziehungsweise von 0 bis F, was uns das Rechnen erheblich erleichtert.

## 1.2 Logische Verknüpfungen

Die logischen Verknüpfungen stammen aus der Booleschen Algebra, so genannt nach dem Mathematiker George Boole. Im BASIC hat man Zugriff auf die Verknüpfungen NOT, AND und

OR. In Assembler kann man den Befehl NOT nicht benutzen. Dort hat man dafür aber den Befehl EOR, mit dem man unter anderem auch die Wirkung von NOT erzielen kann.

Die erste Verknüpfung, die wir behandeln wollen, ist NOT. Auf deutsch übersetzt bedeutet NOT 'NICHT'. Wenn man weiß, daß sich eine logische Verknüpfung immer auf die einzelnen Bits eines Bytes bezieht, dürfte es nicht schwer fallen, sich vorzustellen, welche Wirkung dieser Befehl hat. Jedes Bit wird negiert, also einfach umgedreht. Wenn ein Bit 1 ist, wird es 0 und umgekehrt. NOT ist also keine Verknüpfung im eigentlichen Sinn, da es sich nur auf eine Zahl bezieht und keine zwei Zahlen miteinander verknüpft werden. Zu NOT nun ein Beispiel:

```
NOT 195
Ergebnis: 60
```

Das Betrachten des Bitmusters veranschaulicht das Ergebnis:

```
Zahl    11000011 = 195
NOT     00111100 = 60
```

Es ist zu beachten, daß sich dieses Zahlenbeispiel nur auf das Bitmuster bezieht. Da die Zahlen im BASIC zuerst in das Integerformat umgewandelt und dann erst negiert werden, ist das Ergebnis hier nicht dasselbe. In BASIC würden Sie -196 erhalten.

Jetzt kommen wir zu den Verknüpfungen, die auch in Assembler Verwendung finden. Als erstes wäre hier AND, zu deutsch UND, zu nennen,. Hierbei müssen jeweils beide zu verknüpfenden Bits gesetzt sein, damit das Bit im Ergebnis auch gesetzt ist. Ist eines der beiden Bits 0 und das andere 1, so wird das Ergebnisbit 0.

```
PRINT 31 AND 85
Ergebnis: 21
```

Auch hier verdeutlichen die Bitkombinationen das Ergebnis:

1. Zahl 00011111 = 31  
 AND 2. Zahl 01010101 = 85

---

Ergebnis 00010101 = 21

Ein Anwendungsbeispiel für die AND-Verknüpfung ist zum Beispiel das Löschen einzelner Bits. Möchte man beispielsweise das letzte Bit eines Bytes löschen, ohne die anderen Bits zu verändern, so braucht man die entsprechende Zahl nur mit  $11111110 = 254$  zu verknüpfen.

Zahl: 01101101  
 verknüpft mit: 11111110

---

ergibt: 01101100

In diesem Beispiel wurde das letzte Bit gelöscht, ohne die anderen Bits dabei zu verändern. Dieses System ist vor allem dann von Nutzen, wenn die einzelnen Bits eines Bytes verschiedene Funktionen übernehmen und nicht alle Bits bekannt sind.

Eine Umkehrung dieser Funktion, also das Setzen eines beliebigen Bits, kann man mit OR erreichen. Bei OR muß mindestens eines der jeweiligen Bits gleich 1 sein, damit das Ergebnisbit gesetzt wird. Es können natürlich auch beide Bits gesetzt sein. Um das letzte Bit einer Zahl zu setzen, muß man es nur mit 1 OR-verknüpfen. War es gelöscht, so wird es jetzt gesetzt, da  $0 \text{ OR } 1 = 1$  ist. War es aber schon 1, wird der Wert beibehalten, da  $1 \text{ OR } 1$  auch 1 ist.

Ein Beispiel könnte so aussehen:

Zahl: 10010100  
 verknüpft mit: 00000001

---

ergibt: 10010101

Da die restlichen Bits mit 0 verknüpft werden, bleiben sie unverändert. Aus dem BASIC heraus muß man die betreffende Zahl mit 1 OR-verknüpfen, wenn man das letzte Bit setzen will. Möchte man Bit 2 setzen, muß man die Zahl  $00000010 = 21 = 2$  benutzen.

Während die bislang besprochenen Verknüpfungen zum Standard fast jeder Programmiersprache gehören, muß EXOR fast als 'Exot' unter den Verknüpfungen angesehen werden. EX steht dabei für EXklusiv oder NUR. Eine wahre Aussage erhält man, wenn zwei verschiedene Bits miteinander verknüpft werden, es muß also *genau* ein Bit gesetzt sein. Um eventuellen Verwirrungen vorzubeugen, muß an dieser Stelle eingefügt werden, daß in der Booleschen Algebra eine 1 als Ergebnis einer Verknüpfung eine wahre Aussage bedeutet. Eine 0 als Ergebnis steht hingegen für eine falsche Aussage.

Auf den ersten Blick erscheint das Anwendungsgebiet von EXOR sehr begrenzt, doch das ändert sich, wenn man ein wenig damit arbeitet. Verknüpft man zum Beispiel eine Zahl A mit einer zweiten Zahl B, so sind im Ergebnis die übereinstimmenden Bits gelöscht. Diese Anwendung eröffnet neue Möglichkeiten, vor allem in der Assemblerprogrammierung. Da eine Zahl A zweimal mit einer Zahl B verknüpft wieder die Zahl A ergibt, eignet sich EXOR auch hervorragend zum Codieren eigener Programme, um diese vor fremden Eingriffen zu schützen. Dabei muß das Programm in codierter Form abgespeichert sein, nachdem man es zuvor 'per Hand' mit einer bestimmten Zahl EXOR-verknüpft hat. Dem Hauptprogramm muß dann eine kleine Decodieroutine vorangestellt werden.

Hier sind die sogenannten Wahrheitstabellen der Booleschen Algebra noch einmal genau aufgeführt:

NOT	AND	OR	EXOR
0 = 1	0 0 = 0	0 0 = 0	0 0 = 0
1 = 0	0 1 = 0	0 1 = 1	0 1 = 1
	1 0 = 0	1 0 = 1	1 0 = 1
	1 1 = 1	1 1 = 1	1 1 = 0

### 1.3 Der Aufbau einer BASIC-Zeile

Der COMMODORE 64 verfügt über einen recht komfortablen BASIC-Interpreter, der auf dem des COMMODORE PET 2001 aufbaut. Dieser Interpreter wurde von der Firma Microsoft entwickelt und findet auch in der 3000er Serie von COMMODORE Verwendung. Da es sich auch hier um das BASIC mit der Versionsnummer 2.0 handelt, entsprechen sich die Funktionen der beiden Interpreter. Doch nun zur Funktionsweise des Interpreters.

Nach dem Einschalten befindet sich der Computer in einer Eingabewarteschleife, sofern kein Modul angeschlossen ist. Wie sich schon aus dem Wort entnehmen läßt, wartet der Rechner hier auf die Eingabe einer BASIC-Zeile, die mit RETURN abgeschlossen werden muß. Danach verzweigt er in eine Schleife, die für die Umwandlung in den Interpretercode zuständig ist. Dabei wird überprüft, ob es sich bei dem ersten Zeichen dieser Zeile um eine Zahl handelt. Ist dies nicht der Fall, so wird die Zeile im Direktmodus abgearbeitet. Handelt es sich jedoch um eine Zahl, wird diese als Zeilennummer angesehen. Existiert diese Zeilennummer schon, wird die betreffende BASIC-Zeile im Speicher gelöscht und der Rechner kehrt in die Eingabewarteschleife zurück. Normalerweise folgt nach der Zeilennummer jedoch ein Text, der dann vom BASIC-Interpreter in den Interpretercode umgewandelt und abgespeichert wird. Bei dieser Umwandlung wird jeder BASIC-Befehl in eine Codenummer übersetzt. Die entsprechenden Werte kann der Computer aus einer Tabelle ablesen, die wir auf einer der nächsten Seiten abgedruckt haben. Diese Werte, mit denen der Interpreter arbeitet, werden auch Tokens genannt. Texte, die etwa in Anführungsstrichen stehen, werden nicht in solche Tokens umgewandelt, sondern in normalem ASCII-Code (American Standart Code for Information Interchange) im Hexadezimalsystem abgelegt. Zum besseren Verständnis haben wir einige Beispielzeilen mit dem dazugehörigen Interpretercode abgedruckt, die wir noch weiter dokumentieren wollen.

BASIC-Zeile	Interpretercode
10 PRINT"HALLO"	0E 08 0A 00 99 22 4B 41 4C 4C 4F 22 00 080E 0010 PR. " H A L L O "
20 REM TOKEN	1A 08 14 00 8F 20 54 4F 4B 45 4E 00 081A 0020 REM T O K E N
30 END	20 08 1E 00 80 00 00 00 0820 0030 END

Fangen wir mit Zeile 10 an: Die ersten beiden Bytes stehen mit der BASIC-Zeile in keinem direkten Zusammenhang und können deshalb etwas verwirren. Es handelt sich hierbei um die Anfangsadresse der jeweils nächsten BASIC-Zeile. Diese Adresse liegt als LOW- und HIGH-Byte vor. Die nächste Zeile fängt in unserem Beispiel also bei \$080E an. Hierbei sind wir davon ausgegangen, daß der BASIC-Start bei \$0801 (2049) liegt, was nach dem Einschalten des Rechners normalerweise der Fall ist. Die nächsten beiden Bytes geben die Zeilennummer der BASIC-Zeile an. Schauen wir uns diese beiden Bytes an, so sehen wir, daß es sich um die Zeilennummer \$000A handelt, die in das Dezimalsystem umgerechnet der Zahl 10 entspricht. Nun folgt der erste BASIC-Befehl, der in ein Token umgewandelt wurde. Der Befehl PRINT ist hier in den Codewert \$99 (153) umgewandelt worden. Danach folgt die Zahl \$22 (34), die dem Hochkommazeichen, auch Anführungsstriche genannt, entspricht. Der in Hochkommazeichen eingeschlossene Text wird nicht in Tokens umgewandelt, sondern als ASCII-Code abgelegt. Das Wort 'HALLO' bleibt also in seiner vollen Länge von fünf Bytes erhalten. Jetzt kommt wieder der Token für das Hochkommazeichen und im Anschluß die Zahl Null. Diese Null wird nach jeder BASIC-Zeile vom Interpreter automatisch angehängt, um das Ende der Zeile zu markieren.

In der zweiten Zeile wiederholt sich dieses Prinzip. Die ersten Bytes zeigen auf den Anfang der dritten Zeile, die sich in \$081A (2074) anschließt. Der Codewert \$8F (143) ist der Token für den BASIC-Befehl REM.

Der Text hinter REM wird, wie der in den Hochkommazeichen auch, als ASCII-Code abgelegt. Wie bei der ersten Zeile wird an das Ende eine Null angehängt.

Auch die dritte Zeile ist nach demselben System aufgebaut, weist jedoch zu den ersten beiden einen Unterschied auf. Die ersten beiden Bytes zeigen nicht auf den Anfang der nächsten BASIC-Zeile, da diese nicht existiert.

Die Bytes zeigen hinter das Ende der letzten Zeile. An diese Stelle setzt der Interpreter zu der Null für das Ende der Zeile noch zwei weitere Nullen. Hier befinden sich jetzt also drei Nullen, die für den Interpreter das Ende des gesamten BASIC-Programms markieren.

Bei der Umwandlung in den Klartext, also einem LIST, wandelt der Interpreter die Tokens in ASCII-Codes um. Diese Methode hat zwei wesentliche Vorteile.

Zum einen wird für ein Programm weniger Speicherplatz benötigt, zum anderen muß das Programm nicht bei jedem Ablauf erst umgewandelt werden, was zu einem schnelleren Programmablauf führt.

Hier nun die Tabelle der Befehls Worte und ihrer Tokens: Die Adresse hinter den Tokens gibt den Einsprung der jeweiligen Routinen im BASIC-Interpreter an, soweit dieses möglich ist.

Befehl	Token	Adresse	Befehl	Token	Adresse
END	\$80 128	\$A831	SPC(	\$A6 166	-
FOR	\$81 129	\$A742	THEN	\$A7 167	-
NEXT	\$82 130	\$AD1D	NOT	\$A8 168	\$AED4
DATA	\$83 131	\$A8F8	STEP	\$A9 169	-
INPUT#	\$84 132	\$ABA5	+	\$AA 170	\$B86A
INPUT	\$85 133	\$ABBF	-	\$AB 171	\$B853
DIM	\$86 134	\$B081	*	\$AC 172	\$BA2B
READ	\$87 135	\$AC06	/	\$AD 173	\$BB12
LET	\$88 136	\$A9A5	^	\$AE 174	\$BF7B

Befehl	Token	Adresse	Befehl	Token	Adresse
GOTO	\$89 137	\$A8A0	AND	\$AF 175	\$AFE9
RUN	\$8A 138	\$A871	OR	\$B0 176	\$AFE6
IF	\$8B 139	\$A928	Größer	\$B1 177	-
RESTORE	\$8C 140	\$A81D	=	\$B2 178	-
GOSUB	\$8D 141	\$A883	Kleiner	\$B3 179	-
RETURN	\$8E 142	\$A8D2	SGN	\$B4 180	\$BC39
REM	\$8F 143	\$A93B	INT	\$B5 181	\$BCCC
STOP	\$90 144	\$A82F	ABS	\$B6 182	\$BC58
ON	\$91 145	\$A94B	USR	\$B7 183	\$0310
WAIT	\$92 146	\$B82D	FRE	\$B8 184	\$B37D
LOAD	\$93 147	\$E168	POS	\$B9 185	\$B39E
SAVE	\$94 148	\$E156	SQR	\$BA 186	\$BF71
VERIFY	\$95 149	\$E165	RND	\$BB 187	\$E097
DEF	\$96 150	\$B3B3	LOG	\$BC 188	\$B9EA
POKE	\$97 151	\$B824	EXP	\$BD 189	\$BFED
PRINT#	\$98 152	\$AA80	COS	\$BE 190	\$E264
PRINT	\$99 153	\$AAA0	SIN	\$BF 191	\$E26B
CONT	\$9A 154	\$A857	TAN	\$C0 192	\$E2B4
LIST	\$9B 155	\$A69C	ATN	\$C1 193	\$E30E
CLR	\$9C 156	\$A65E	PEEK	\$C2 194	\$B80D
CMD	\$9D 157	\$AA86	LEN	\$C3 195	\$B77C
SYS	\$9E 158	\$E12A	STR\$	\$C4 196	\$B465
OPEN	\$9F 159	\$E1BE	VAL	\$C5 197	\$B7AD
CLOSE	\$A0 160	\$E1C7	ASC	\$C6 198	\$B78B
GET/GET#	\$A1 161	\$AB7B	CHR\$	\$C7 199	\$B6EC
NEW	\$A2 162	\$A642	LEFT\$	\$C8 200	\$B700
TAB(	\$A3 163	-	RIGHT\$	\$C9 201	\$B72C
TO	\$A4 164	-	MID\$	\$CA 202	\$B737
FN	\$A5 165	\$B3F4	GO	\$CB 203	-

Als Ergänzung muß noch hinzugefügt werden, daß das höchstwertige Bit, also Bit 7, der Tokens immer gesetzt ist. Daraus ergibt sich zwangsläufig, daß die Werte der Tokens immer größer als 127 sind.

Neben den Tokens finden noch folgende Werte im Interpreter Verwendung:

\$00	Der Nullcode markiert Zeilen- oder Programmenden
\$20 (32) bis 5F (95)	Diese Werte sind identisch mit dem ASC II-Code
\$FF (255)	Codewert für die Zahl Pi

Betrachten wir die Wertebereiche der Codes, stellen wir fest, daß die Bereiche von (1) bis \$1F (31), \$60 (96) bis \$7F (127) und \$CC (204) bis \$FE (254) vom Betriebssystem nicht benutzt werden. Sie eignen sich damit hervorragend, um eigene Befehle in BASIC einzubinden. Zu diesem Thema erfahren Sie weiteres in Kapitel 1.5

#### 1.4 Ablage von Variablen und Arrays

Die Variablen des Commodore-BASIC werden in drei Arten unterteilt, die sich in bestimmten Adressbereichen des BASIC-Speichers befinden. Hierbei wird zwischen einfachen, also nicht-indizierten, Variablen, indizierten Variablen und den Inhalten von Stringvariablen unterschieden.

Die nichtindizierten Variablen werden unmittelbar hinter dem BASIC-Programm abgelegt. Der Anfang dieses Blocks ist in einem Zeiger in der Zero-Page in den Adressen \$2D/2E (45/46) festgelegt. Da sich der Block direkt hinter dem Programm befindet, ist es klar, daß diese Variablen beim Einfügen eines neuen Programmteils gelöscht werden. Hinter diesem Adressbereich schließt sich der Block mit den indizierten Variablen an, dessen Beginn in den Adressen \$2F/30 (47/48) festgelegt ist und der gleichzeitig das Ende des ersten Blocks markiert. Das Ende des zweiten Variablenbereichs wird durch den Zeiger in \$31/32 (49/50) gekennzeichnet. Die Inhalte der Stringvariablen werden am Ende des BASIC-Speichers abgelegt und auf der folgenden Seite noch näher erläutert.

Als erstes schreiten wir zur Erklärung der nichtindizierten Variablen, die sich in vier Variablentypen gliedern. Dieses sind die REAL-Variablen, die INTEGER-Variablen, die STRING-Variablen und die Variablen von selbstdefinierten Funktionen mittels DIM. Die Einträge bestehen aus jeweils sieben Bytes, die den Variablennamen und den Variablenwert beziehungsweise den Zeiger auf den Variablenwert beinhalten.

Type	Byte 0	Byte 1	Byte 2	Byte 3	Byte 4	Byte 5	Byte 6
Real	Name Bit 7=0	Name Bit 7=0	Exponent	Variablen wert	Variablen wert	Variablen wert	Variablen wert
Integer	Name Bit 7=0	Name Bit 7=1	Wert (Low)	Wert (High)	-	-	-
String	Name Bit 7=1	Name Bit 7=0	Länge	Adresse (Low)	Adresse (High)	-	-
FN	Name Bit 7=1	Name Bit 7=1	Adresse (Low)	Adresse (High)	Wert (Low)	Wert (High)	-

Abb. 1.4.1: Format der Variablentypen

Die Bytes 0 und 1 eines jeden Eintrages beinhalten den Namen und den Typ der Variablen. Der Typ wird durch die beiden siebten Bits gekennzeichnet, die entsprechend gesetzt sind, wie Sie aus der Abbildung 1.4.1 ersehen können. Bei der REAL-Variablen enthält das Byte 2 den Exponenten und die restlichen Bytes den Variablenwert. Bei INTEGER-Variablen ist es noch einfacher, da dort die Bytes 2 und 3 das LOW- und HIGH-Byte der entsprechenden Zahl beinhalten. Da Strings in den restlichen fünf Bytes meistens nicht genug Platz finden, werden dort nur die Stringlänge und die jeweilige Startadresse abgelegt. Ähnlich verhält es sich bei den selbstdefinierten Funktionen. Hier werden die Adresse der Funktion und der eigentlichen Variable hintereinander abgelegt.

Die STRINGS werden in einem Bereich am Ende des BASIC-RAMs abgespeichert, auf den der Zeiger in \$37/38 (55/56) zeigt. Von dort an werden die Variablen nach unten hin angebaut. Die untere Grenze dieses Bereichs wird in \$33/34 (51/52) festgehalten. Zu beachten wäre noch, daß bei Stringoperationen die Zwischenergebnisse abgespeichert und die Endergebnisse

angehängt werden. Bei Platzmangel werden die Zwischenergebnisse gelöscht, was auch durch den Befehl FRE (0) erzwungen werden kann.

Bei dimensionierten (indizierten) Variablen werden für die Einträge nicht mehr grundsätzlich sieben Bytes zur Verfügung gestellt, sondern nur noch die Anzahl der benötigten Bytes. Dies entspricht zum Beispiel zwei Bytes beim Integerformat oder drei Bytes bei Strings. Jedem Feld geht ein Arrayheader voraus, der in Tabelle 1.4.2 erklärt wird.

Zum Schluß noch eine Bemerkung, die Zeit sparen hilft: Es ist auf jeden Fall sinnvoll, die Variablen vor den Arrays zu deklarieren, da beim Einfügen von Variablen alle Arrays verschoben werden müssen.

Byte 0	Byte 1	Byte 2	Byte 3	Byte 4	Byte 5	Byte 6
Name Bit 7 = 1	Name Bit 7 = 1	Feld- länge (Low)	Feld- länge (High)	Anzahl der Dimen- sionen	Spalten- länge (Low)	Spalten- länge (High)

Abb. 1.4.2: Dimensionierte Variablen

## 1.5 Wie erweitert man BASIC?

Eigene Maschinenroutinen lassen sich außer der Realisierung durch USR- und SYS-Funktion noch eleganter direkt in den BASIC-Interpretercode einbinden. Sehen wir uns dazu die Stelle im Interpreter an, die ein BASIC-Statement holt und ausführt. Hier ist der entsprechende Auszug aus dem ROM-Listing:

```

A7E1 6C 08 03  JMP ($0308); zeigt normalerweise auf $A7E4
A7E4 20 73 00  JSR $0073 ; Zeichen aus BASIC-Text holen
A7E7 20 ED A7  JSR $A7ED ; Statement ausführen
A7EA 4C AE A7  JMP $A7AE ; zurück zur Interpreterschleife

```

An dieser Stelle können wir nun eingreifen. In der Adresse \$0308/\$0309 (776/777) steht der Zeiger für die Ausführung eines BASIC-Befehls, den wir auf eine eigene Routine umstellen können. In dieser Routine können wir dann überprüfen, ob es sich um unseren selbstdefinierten Befehl handelt und entsprechend verzweigen. Eine übliche Methode ist es, eigene Befehlserweiterungen durch ein vorangestelltes Sonderzeichen, zum Beispiel ein Ausrufezeichen, zu kennzeichnen, so könnte

```
100 !PRINT
```

eine eigene modifizierte Druckroutine aufrufen. Unsere Routine prüft dann auf das Ausrufezeichen. Wird es gefunden, kann in die eigene Routine verzweigt werden, ansonsten wird die Routine des BASIC-Interpreters aufgerufen. Ein entsprechender Programmausschnitt könnte so aussehen:

```

ÜBERPRÜFEN JSR $0073 ; CHRGET, nächstes Zeichen holen
             CMP #$21 ; mit Sonderzeichen vergleichen
             BEQ FOUND ; Verzweigung zur eigenen Routine
             JSR $0079 ; CHRGET, Flags wieder setzen
             JMP $A7E7 ; Interpreterbefehl ausführen
FOUND      JSR $0073 ; CHRGET, nächstes Zeichen holen
             JSR COMMAND ; eigenen Befehl ausführen
             JMP $A7E4 ; zurück zur Interpreterschleife,
                    nächstes Zeichen holen

```

Der Zeiger in \$0308/\$0309 muß beim Initialisieren der Befehlserweiterung auf die Anfangsadresse (das Label ÜBERPRÜFEN) des obigen Beispielprogramms gesetzt werden. Will man mehrere Befehle implementieren, so kann man noch eine Routine zur Unterscheidung der Befehlsworte einbauen, die die verschiedenen Befehlserweiterungen selektiert und wiederum entsprechend vergleicht.

Im folgenden finden Sie einige Anregungen zur Verwirklichung eigener Routinen. Beim ersten Beispiel handelt es sich um eine Hardcopyroutine. Die Hardcopy-Funktion hat den Zweck, den

Bildschirminhalt auf den Drucker mit der Gerätenummer 4 zu kopieren und kann mit SYS 36864 direkt aufgerufen werden. Es ist jedoch sinnvoller, ein kleines Starterprogramm nach dem obigen Muster zu schreiben, um die Routine als BASIC-Erweiterung nutzen zu können.

### Hardcopy Funktion:

```

9000 A9 04   LDA #$04
9002 85 BA   STA $BA   ; Gerätenummer des Druckers
9004 A9 7E   LDA #$7E
9006 85 B8   STA $B8   ; logische Filenummer
9008 A9 00   LDA #$00   ; LOW-Byte des Bildschirms
900A A0 04   LDY #$04   ; HIGH-Byte des Bildschirms
900C 85 71   STA $71   ; als Zeiger merken
900E 84 72   STY $72
9010 85 B7   STA $B7   ; kein Filenamen
9012 85 B9   STA $B9   ; Sekundäradresse gleich 0
9014 20 C0 FF JSR $FFC0 ; Drucker File öffnen
9017 A6 B8   LDX $B8   ; logische Filenummer des Drucker
9019 20 C9 FF JSR $FFC9 ; Drucker als Ausgabegerät
901C A2 19   LDX #$19   ; Anzahl der Bildschirmzeilen (24)
901E A9 0D   LDA #$0D   ; neue Zeile
9020 20 D2 FF JSR $FFD2 ; an Drucker
9023 20 E1 FF JSR $FFE1 ; Stoptaste abfragen
9026 F0 2E   BEQ $9056 ; gedrückt, dann beenden
9028 A0 00   LDY #$00
902A B1 71   LDA ($71),Y; Zeichen vom Bildschirm holen
902C 85 67   STA $67
902E 29 3F   AND #$3F
9030 06 67   ASL $67
9032 24 67   BIT $67   ; Bildschirmcode
9034 10 02   BPL $9038 ; in ASCII-Kode umwandeln
9036 09 80   ORA #$80
9038 70 02   BVS $903C
903A 09 40   ORA #$40
903C 20 D2 FF JSR $FFD2 ; und zum Drucker schicken
903F C8      INY
9040 C0 28   CPY #$28   ; Zeile zu Ende ?

```

```
9042 D0 E6   BNE $902A
9044 98      TYA
9045 18      CLC          ; ja, Zeiger auf nächste
9046 65 71   ADC $71      ; Zeile setzen
9048 85 71   STA $71
904A 90 02   BCC $904E
904C E6 72   INC $72
904E CA      DEX          ; schon alle Zeilen ausgegeben ?
904F D0 CD   BNE $901E
9051 A9 0D   LDA #$0D
9053 20 D2 FF JSR $FFD2   ; neue Zeile
9056 20 CC FF JSR $FFCC   ; Ausgabe wieder auf Bildschirm
9059 A9 7E   LDA #$7E
905B 4C C3 FF JMP $FFC3   ; Druckdatei schließen und fertig
```

Es folgt ein Ladeprogramm in BASIC:

```
100 POKE 56,9*16 : CLR : FOR I = 36864 TO 36957
110 READ X : POKE I,X : S=S+X : NEXT
120 DATA 169, 4,133,186,169,126,133,184,169, 0,160, 4
130 DATA 133,113,132,114,133,183,133,185, 32,192,255,166
140 DATA 184, 32,201,255,162, 25,169, 13, 32,210,255, 32
150 DATA 225,255,240, 46,160, 0,177,113,133,103, 41, 63
160 DATA 6,103, 36,103, 16, 2, 9,128,112, 2, 9, 64
170 DATA 32,210,255,200,192, 40,208,230,152, 24,101,113
180 DATA 133,113,144, 2,230,114,202,208,205,169, 13, 32
190 DATA 210,255, 32,204,255,169,126, 76,195,255
200 IF S <> 12023 THEN PRINT "FEHLER IN DATAS !!" : END
210 PRINT "OK !"
```

Hier noch ein Programm, daß es Ihnen ermöglicht, die beiden Programme durch Aufrufen mit !H für Hardcopy und !R für Renew als BASIC-Erweiterung zu benutzen:

```

        JSR $0073 ; nächstes Zeichen holen
        CMP #$21 ; mit Sonderzeichen vergleichen
        BEQ FOUND ; gleich: eigene Routine
        JSR $0079 ; CHRGET, Flags wieder setzen
        JMP $A7E7 ; Interpreterbefehl ausführen
FOUND   CMP #$52 ; Vergleich auf R
        BNE TEST ; ungleich: dann Hardcopy
        JMP $CF00 ; Renew
        JMP $9000 ; Hardcopy aufrufen

```

Das folgende Beispiel stellt eine RENEW-Funktion dar. Das Programm kann dann nützlich sein, wenn man versehentlich ein Programm mit NEW gelöscht hat. Das Programm findet das Ende des gelöschten Programms und setzt die BASIC-Zeiger wieder auf die alten Werte, sofern danach keine neuen Programmzeilen eingegeben oder Variablen benutzt wurden. Die Startadresse ist hier  $12 \cdot 4096 + 15 \cdot 256$  gleich 52992.

*Die RENEW-Funktion holt ein gelöscht Programm wieder zurück.*

```

CF00 A5 2B   LDA $2B   ; BASIC-Programmstart
CF02 A4 2C   LDY $2C
CF04 85 22   STA $22   ; als Zeiger speichern
CF06 84 23   STY $23
CF08 A0 03   LDY #$03
CF0A C8     INY
CF0B B1 22   LDA ($22),Y; sucht Ende der ersten Zeile
CF0D D0 FB   BNE $CF0A ; (Nullbyte)
CF0F C8     INY
CF10 98     TYA
CF11 18     CLC
CF12 65 22   ADC $22   ; Offset addieren
CF14 A0 00   LDY #$00
CF16 91 2B   STA ($2B),Y; als Zeiger auf nächste
CF18 A5 23   LDA $23
CF1A 69 00   ADC #$00   ; Zeile speichern
CF1C C8     INY

```

```
CF1D 91 2B   STA ($2B),Y
CF1F 88      DEY          ; enthält jetzt null
CF20 A2 03   LDX #$03
CF22 E6 22   INC $22
CF24 D0 02   BNE $CF28 ; Programmende gleich
CF26 E6 23   INC $23   ; drei Nullbytes suchen
CF28 B1 22   LDA ($22),Y
CF2A D0 F4   BNE $CF20
CF2C CA      DEX
CF2D D0 F3   BNE $CF22
CF2F A5 22   LDA $22
CF31 69 02   ADC #$02
CF33 85 2D   STA $2D
CF35 A5 23   LDA $23   ; Zeiger auf Programmende setzen
CF37 69 00   ADC #$00
CF39 85 2E   STA $2E
CF3B 4C 63 A6 JMP $A663 ; CLR und ready.
```

Hier wieder ein Ladeprogramm in BASIC. Dieses Programm muß natürlich zuerst geladen und gestartet werden, bevor man sein eigenes BASIC-Programm einlädt oder schreibt. Ansonsten würde man mit dem Nachladen des Beispielprogramms sein eigenes zerstören.

```
100 FOR I = 52992 TO 53053
110 READ X : POKE I,X : S=S+X : NEXT
120 DATA 165, 43,164, 44,133, 34,132, 35,160, 3,200,177
130 DATA 34,208,251,200,152, 24,101, 34,160, 0,145, 43
140 DATA 165, 35,105, 0,200,145, 43,136,162, 3,230, 34
150 DATA 208, 2,230, 35,177, 34,208,244,202,208,243,165
160 DATA 34,105, 2,133, 45,165, 35,105, 0,133, 46, 76
170 DATA 99,166
180 IF S <> 7000 THEN PRINT "FEHLER IN DATAS !!" : END
190 PRINT "OK !"
```

## 1.6 Übergabe von BASIC-Parametern über USR und SYS

Welcher BASIC-Programmierer hat nicht schon einmal daran gedacht, Maschinenroutinen in sein Programm einzubinden, sei es, um ein Programm zu beschleunigen oder um Routinen ausnutzen zu können, die in BASIC nicht verfügbar sind. Eine gute Möglichkeit dazu stellen die Befehle SYS und USR dar.

Mit SYS kann ein Maschinenprogramm an einer beliebigen Stelle des Speichers aufgerufen werden. Natürlich können auch fertige Routinen des Betriebssystems verwendet werden. Startet man zum Beispiel die Routine BILDSCHIRM-RESET ab der Adresse \$E518 (58648), werden der Videocontroller und die Bildschirmzeiger initialisiert, die Farbe für den Bildschirm neu gesetzt, die Cursorblinkzeit eingestellt, der Bildschirm gelöscht und der Cursor auf die Position HOME gesetzt. Die Routine muß mit

```
SYS 58648
```

aufgerufen werden. Eine erweiterte Variante des SYS-Befehls werden wir später noch besprechen.

Für Funktionen mit einem Argument bietet sich die USR-Funktion an. Wie funktioniert nun die USR-Funktion? Sie kann genauso wie alle anderen Funktionsaufrufe des Interpreters, zum Beispiel die SIN-Funktion zur Berechnung von Variablen oder auch in einem PRINT-Statement, verwendet werden. Die Besonderheit dabei ist, daß Parameter an das Maschinenprogramm übergeben werden können. Der Befehl

```
X = USR (10)
```

übergibt zum Beispiel die Zahl 10 an den Fließkommaakkumulator, kurz FAC genannt. Damit der Interpreter weiß, an welcher Stelle des Speichers sich die eigene Routine befindet, muß die Startadresse in die Adressen \$0311/0312 (785/786) geschrieben werden. An dieser Stelle befindet sich der sogenannte USR-Vektor, über den der Interpreter beim Aufruf des USR-Befehls zur eigenen Routine verzweigt. Normalerweise ist dieser Vektor auf \$B248 gerichtet, wo sich der Einsprung für

die Fehlermeldung 'illegal quantity' befindet. Möchte man seine Routine ab der Adresse \$C000 starten, dann sieht das folgendermaßen aus:

```
POKE 785,0 : POKE 786,12*16
```

Es ist auch möglich, die Werte aus dem Maschinenprogramm wieder in das BASIC-Programm zu Übergeben. Zur Veranschaulichung des `USR`-Befehls wollen wir eine Routine zur Berechnung der Quadratwurzel einer Zahl schreiben. Der BASIC-Interpreter stellt eine solche Funktion zwar bereits zur Verfügung, unsere Routine soll jedoch schneller und genauer werden, da wir keine Potenzierung benutzen wollen, die den Aufruf von `LOG` und `EXP` erfordert, sondern stattdessen eine Iteration durchführen. Als Startwert nehmen wir dazu das Argument und halbieren den Exponent, was bereits eine gute Schätzung des Wurzelwertes ist. Die Iterationsvorschrift lautet:  $X(N+1) = (X(N) + A/X(N)) / 2$ , wobei  $A$  das Argument und  $X(N)$  und  $X(N+1)$  der alte und der neue Schätzwert sind. Durch Ausprobieren zeigt sich, daß sich das Ergebnis nach vier Iterationen nicht mehr ändert.

```
C800 JSR $BC2B ; Vorzeichen testen
C803 BEQ $C839 ; Wert gleich 0, fertig
C805 BPL $C80A ; positiv, dann in Ordnung
C807 JMP $B248 ; negativ, 'ILLEGAL QUANTITY'
C80A JSR $BBC7 ; FAC nach Akku #4 übertragen
C80D LDA $61
C80F SEC
C810 SBC #$81 ; Exponent normalisieren
C812 PHP
C813 LSR ; Exponent halbieren
C814 CLC
C815 ADC #$01
C817 PLP
C818 BCC $C81C
C81A ADC #$7F ; Exponent wiederherstellen
C81C STA $61
C81E LDA #$4 ; 4 Iterationen
```

```

C820 STA $67
C822 JSR $BBCA ; FAC nach Akku #3
C825 LDA #$5C
C827 LDY #$00 ; Zeiger auf Akku #4
C829 JSR $BB0F ; durch FAC dividieren
C82C LDA #$57
C82E LDY #$00 ; Zeiger auf Akku #3
C830 JSR $B867 ; zu FAC addieren
C833 DEC $61 ; FAC / 2 (Exponent minus 1)
C835 DEC $67 ; Zähler erniedrigen
C837 BNE $C822 ; noch eine Iteration
C839 RTS ; Rücksprung ins BASIC

```

Bevor wir unsere neue `USR`-Funktion aufrufen, müssen wir, wie bereits erwähnt, die Startadresse festlegen. Dazu wird das `LOW`-Byte der Adresse nach \$311 (785) und das `HIGH`-Byte nach \$312 (786) gepoket. Für unsere Funktion sähe das so aus:

```
POKE 785,0 : POKE 786, 12*16+8
```

Das folgende Ladeprogramm in `BASIC` enthält diese Pokes bereits.

```

100 FOR I = 51200 TO 51257
110 READ X : POKE I,X : S=S+X : NEXT
120 DATA 32, 43,188,240, 52, 16, 3, 76, 72,178, 32,199
130 DATA 187,165, 97, 56,233,129, 8, 74, 24,105, 1, 40
140 DATA 144, 2,105,127,133, 97,169, 4,133,103, 32,202
150 DATA 187,169, 92,160, 0, 32, 15,187,169, 87,160, 0
160 DATA 32,103,184,198, 97,198,103,208,233, 96
170 IF S <> 6211 THEN PRINT "FEHLER IN DATAS !!" : END
180 POKE 785,0 : POKE 786,200 : PRINT "OK !"

```

Jetzt läßt sich mit `?USR(A)` unsere Routine aufrufen. Vergleicht man die Ausführungszeit unserer Routine mit der `SQR`-Routine des Interpreters, so ist unsere mit ca. 12 Millisekunden gegenüber ca. 52 Millisekunden etwa viermal schneller als die

des Interpreters. Jetzt wollen wir uns noch ein etwas komplizierteres Beispiel ansehen.

Oft steht man vor der Aufgabe, eine Zahlenreihe zu addieren. Dies ist zum Beispiel bei der Ermittlung des Durchschnitts oder anderen statistischen Berechnungen der Fall. Wir nehmen an, daß die Daten in einem Array, also einer dimensionierten Variablen, zur Verfügung stehen.

```
10 DIM A(1000)
. . . . .   Berechnungen oder Einlesen der Daten
100 S = 0
110 FOR I = 0 TO 1000 : S = S + A(I) : NEXT
120 PRINT S
```

Unsere USR-Funktion soll nun die BASIC-Zeilen 100 und 110 ersetzen. Wir wollen dafür

```
100 S = USR(A)
```

schreiben. Der Parameter A steht dabei für den Arraynamen. Wie wir später sehen werden, läßt sich durch Ändern zweier Maschinenbefehle auch das Produkt der Arrayelemente berechnen.

```
033C JSR $AD8D ; Variable numerisch?
033F LDX $2F
0341 LDA $30 ; Zeiger auf Beginn der Arraytabelle
0343 STX $5F
0345 STA $60 ; laufender Zeiger
0347 CMP $32
0349 BNE $034F
034B CPX $31 ; Ende der Arraytabelle?
034D BEQ $036C
034F LDY #$00 ; Zeiger setzen
0351 LDA ($5F),Y; erster Buchstabe des Namens
0353 INY ; Zeiger erhöhen
```

0354 CMP \$45 ; mit gesuchtem Namen vergleichen  
0356 BNE \$035E ; nein, dann nächstes Array testen  
0358 LDA \$46 ; zweiter Buchstabe  
035A CMP (\$5F),Y; vergleichen  
035C BEQ \$0375 ; gefunden  
035E INY  
035F LDA (\$5F),Y  
0361 CLC  
0362 ADC \$5F ; Offset für nächstes Array addieren  
0364 TAX  
0365 INY  
0366 LDA (\$5F),Y  
0368 ADC \$60  
036A BCC \$0343  
036C LDX #\$E2  
036E STX \$22 ; Zeiger auf Fehlermeldung  
0370 LDA #\$03  
0372 JMP \$A445 ; Fehlermeldung ausgeben  
0375 INY  
0376 LDA (\$5F),Y  
0378 CLC  
0379 ADC \$5F  
037B STA \$24  
037D INY  
037E LDA (\$5F),Y  
0380 ADC \$60  
0382 STA \$25  
0384 INY  
0385 LDA (\$5F),Y; Anzahl der Indizes  
0387 JSR \$B196 ; Zeiger auf erstes Arrayelement  
038A STA \$5F  
038C STY \$60 ; Zeiger nach Temp  
038E BIT \$0E ; Integerflag testen  
0390 BMI \$03B1  
0392 JSR \$BBA2 ; Element in FAC  
0395 CLC  
0396 BCC \$039C ; Sprung in Schleife  
0398 JSR \$B867 ; Variable plus FAC  
039B CLC  
039C LDA \$5F

```
039E ADC #5      ; Zeiger auf nächstes Element
03A0 STA $5F
03A2 BCC $03A6
03A4 INC $60
03A6 LDY $60
03A8 CMP $240   ; Ende des Arrays?
03AA BCC $0398
03AC CPY $25
03AE BCC $0398
03B0 RTS        ; ja, fertig
03B1 JSR $03D5  ; Integervariable nach FAC
03B4 JSR $B0C0  ; FAC nach ARG
03B7 CLC
03B8 LDA $5F
03BA ADC #2     ; Zeiger auf nächstes Arrayelement
03BC STA $5F
03BE BCC $03C2
03C0 INC $60
03C2 CMP $24   ; Ende des Arraybereichs?
03C4 BCC $03CC
03C6 LDA $60
03C8 CMP $25
03CA BCS $03B0
03CC JSR $03D5 ; Integervariable nach FAC holen
03CF JSR $B86F ; FAC + ARG
03D2 JMP $03B4
03D5 LDY #$00
03D7 LDA ($5F),Y
03D9 TAX
03DA INY
03DB LDA ($5F),Y
03DD TAY
03DE TXA
03DF JMP $B391 ; nach Fließkomma
03E2 41 52 52 TAB      .ASC "ARRAY NOT FOUN"
03E5 41 59 20 4E 4F 54 20 46 50 55 4E
03F0 C4                .BYTE "D" + $80
```

## Wieder das dazugehörige Ladeprogramm in BASIC

```

100 FOR I = 828 TO 1008
110 READ X : POKE I,X : S=S+X : NEXT
120 DATA 32,141,173,166, 47,165, 48,134, 95,133, 96,197
130 DATA 50,208, 4,228, 49,240, 29,160, 0,177, 95,200
140 DATA 197, 69,208, 6,165, 70,209, 95,240, 23,200,177
150 DATA 95, 24,101, 95,170,200,177, 95,101, 96,144,215
160 DATA 162,226,134, 34,169, 3, 76, 69,164,200,177, 95
170 DATA 24,101, 95,133, 36,200,177, 95,101, 96,133, 37
180 DATA 200,177, 95, 32,150,177,133, 95,132, 96, 36, 14
190 DATA 48, 31, 32,162,187, 24,144, 4, 32,103,184, 24
200 DATA 165, 95,105, 5,133, 95,144, 2,230, 96,164, 96
210 DATA 197, 36,144,236,196, 37,144,232, 96, 32,213, 3
220 DATA 32, 12,188, 24,165, 95,105, 2,133, 95,144, 2
230 DATA 230, 96,197, 36,144, 6,165, 96,197, 37,176,228
240 DATA 32,213, 3, 32,111,184, 76,180, 3,160, 0,177
250 DATA 95,170,200,177, 95,168,138, 76,145,179, 65, 82
260 DATA 82, 65, 89, 32, 78, 79, 84, 32, 70, 79, 85, 78
270 DATA 196
280 IF S <> 20399 THEN PRINT "FEHLER IN DATAS !!!" : END
290 POKE 785, 3*16+12 : POKE 786, 3 : PRINT "OK !"zln1

```

Das Programm kann sowohl Arrays mit reellen Zahlen als auch Integer-Arrays verarbeiten. Wird ein Array nicht gefunden, so wird die Fehlermeldung 'array not found error' ausgegeben. Da die Logik zum Errechnen des Produkts der Arrayelemente gleich ist, kann man eine Produktfunktion erhalten, indem wir die Aufrufe zur Addition durch die Multiplikationsroutine ersetzen. Dazu muß ab Adresse \$0398 20 28 BA (JSR \$BA28) stehen und ab Adresse \$03CF steht 20 2B BA (JSR \$BA2B). Vom BASIC aus kann dies mit POKE 921,40 : POKE 922, 186 : POKE 976, 43 : POKE 977, 186 geschehen.

Um unsere Routine, die diesmal im Bandpuffer liegt, benutzen zu können, müssen wir wieder die Startadresse in \$0311/0312 poken, was im BASIC-Programm schon geschehen ist.

```
POKE 785, 3*16+12 : POKE 786, 3
```

Berechnen Sie zum Vergleich einmal die Summe mit einer BASIC-Schleife und dann mit unserer Routine - der Zeitunterschied ist gewaltig.

Sollen mehr als ein Parameter übergeben werden, so ist die **USR**-Funktion nicht mehr geeignet. Hier bietet sich eine erweiterte Variante des **SYS**-Befehls an. Normalerweise führt der **SYS**-Befehl nur das Maschinenprogramm ab der angegebenen Adresse aus und übergibt keine weiteren Parameter. Unsere Routine soll nun einen oder beliebig viele Parameter an das Maschinenprogramm übergeben. Neben der Routine zur Formelauswertung stehen noch eine Reihe weiterer Einsprungpunkte und Unterroutinen zur Verfügung, die zum Beispiel Parameter in Klammern auswerten oder auf ein nachfolgendes Komma prüfen. Auch läßt sich der Variablentyp, String oder numerisch, testen. Bei numerischen Variablen ist zusätzlich noch eine Bereichsüberprüfung möglich. Die wichtigsten Routinen sind unten zusammengestellt. Weitere Einzelheiten entnehmen Sie bitte unserem ROM-Listing.

Adresse Beschreibung:

---

AD8A	Argument auswerten und auf numerisch prüfen
AD8D	auf numerisch prüfen
AD8F	auf String prüfen
AD9E	Argumentauswertung, beliebiger Ausdruck
AEF1	Argument in Klammern auswerten
AEF7	prüft auf Klammer zu
AEFA	prüft auf Klammer auf
AEFD	prüft auf Komma
B79E	holt Byte, (0 bis 255) in X-Register
0073	holt nächstes Zeichen aus BASIC-Text

Bei Bereichsüberschreitung wird 'ILLEGAL QUANTITY' ausgegeben, falscher Variablentyp ergibt 'TYPE MISMATCH'. Die Umwandlung der verschiedenen Formate miteinander ist mit folgenden Routinen möglich:

Adresse	Beschreibung
B1BF	wandelt FAC nach Integer
B395	wandelt 16-Bit Integerzahl in A/X nach Fließkomma
B3A2	wandelt Byte in Y nach Fließkomma
BC9B	wandelt FAC nach 16-Bit Zahl
BCF3	wandelt Ziffernstring nach Fließkomma
BDDD	wandelt FAC in Ziffernstring

Jetzt wollen wir uns noch ein Beispiel für einen SYS-Aufruf mit Parameterübergabe ansehen. Will man von BASIC aus eine Bildschirmausgabe an eine bestimmte Position machen, so muß man mit der Cursorsteuerung nach HOME die entsprechende Anzahl an Cursor-right- und Cursor-down-Zeichen drucken. Dies ist umständlich und verbraucht viel Speicherplatz. Einfacher geht es mit einer selbstgeschriebenen Maschinenroutine. Der Aufruf soll folgende Syntax haben:

SYS PR, Spalte, Zeile, Text

Dabei ist PR die Startadresse der Routine, Zeile und Spalte bestimmen die Cursorposition, an die die Variablen oder Ausdrücke des Textes wie beim normalen PRINT-Befehl ausgegeben werden. In unserem Beispiel ist PR = 49152 (\$C000).

```

C000 JSR $AEFD ; prüft auf Komma
C003 JSR $B79E ; holt Spaltenwert nach X
C006 TXA      ; Spaltenwert in Akku
C007 PHA      ; Spaltennummer merken
C008 JSR $AEFD ; prüft auf Komma
C00B JSR $B79E ; holt Zeilenwert
C00E PLA      ; Spaltenwert holen
C00F TAY      ; Spaltenwert nach Y
C010 CLC      ; Flag für Cursor setzen
C011 JSR $FFFD ; setzt Cursor
C014 JSR $AEFD ; prüft auf Komma
C017 JMP $AAA4 ; weiter mit PRINT-Befehl

```

Hier wieder das BASIC-Programm:

```
100 FOR I = 49152 TO 49177
110 READ X : POKE I,X : S=S+X : NEXT
120 DATA 32,253,174, 32,158,183,138, 72, 32,253,174, 32
130 DATA 158,183,104,168, 24, 32,240,255, 32,253,174, 76
140 DATA 164,170
150 IF S <> 3566 THEN PRINT "FEHLER IN DATAS !!" : END
160 PRINT "OK !"
```

Wenn man zu Anfang des Programms der Variablen PR die Startadresse \$C000 der Routine zuweist, läßt sich mit dem folgenden Befehl der Text "Beispiel" ab der 24. Spalte der 20. Zeile ausgeben.

```
10 PR = 12*4096
100 SYS PR, 24, 20, "Beispiel"
```

## 1.7 Sprungvektoren und Autostart

Der C64 verfügt im Gegensatz zu vielen anderen Computern über ein ROM (Read Only Memory), in dem das Betriebssystem des Rechners fest abgelegt ist. Das hat den Vorteil, daß das Betriebssystem nach dem Einschalten nicht erst eingeladen werden muß. Andererseits bringt gerade diese Eigenschaft einen großen Nachteil für den Anwender mit sich, der das ROM nicht abändern und seinen Bedürfnissen anpassen kann. Um dem ein wenig abzuhelfen, bietet der C64 eine Reihe von sogenannten Sprungvektoren an, die zwar vom Betriebssystem benutzt werden, aber nicht im ROM, sondern am Anfang des Arbeitsspeichers abgelegt sind. Diese Vektoren liegen ab der Adresse \$0300 (768) und verweisen auf die jeweiligen Routinen innerhalb des Betriebssystems. An dieser Stelle kann der Programmierer eingreifen, indem er die Vektoren auf seine eigenen Routinen stellt. Es lassen sich jedoch auch andere Effekte erreichen, die äußerst nützlich sein können.

Hier soll eine schematische Darstellung verdeutlichen, wie die Sprungvektoren vom Betriebssystem benutzt werden.



Abb. 1.7.1: Funktion der Sprungvektoren

Nachdem die Routine direkt oder aus einer anderen Routine heraus angesprungen wurde, wird über einen indirekten Sprung über die Vektoren zur eigentlichen Routine verzweigt. Diese Routine befindet sich im allgemeinen direkt hinter dem indirekten Sprungbefehl. Die ersten Vektoren sind die des BASIC-

Interpreters, die die nachfolgend aufgeführten Funktionen erfüllen. Zum besseren Verständnis ist es ratsam, die Routinen im ROM-Listing nachzuschlagen.

Adresse	Vektor	Beschreibung
\$0300/0301	(768/769) \$E38B	Vektor für BASIC-Warmstart; wird nach END sowie beim Auftreten eines Fehlers angesprungen (Fehlernummer im Akku)
\$0302/0303	\$A483 (770/771)	Vektor für Eingabe einer Zeile; Rechner bleibt in der Eingabewarteschleife, bis RETURN erfolgt
\$0304/0305	\$A57C (772/773)	Vektor für Umwandlung in den Interpretercode
\$0306/0307	\$A71A (774/775)	LIST-Vektor; wird bei Umwandlung in den Klartext angesprungen.
\$0308/0309	\$A7E4 (776/777)	Vektor für BASIC-Befehlsadresse holen; zeigt an die Stelle des Interpreters, die den BASIC-Befehl ausführt
\$030A/030B	\$AE86 (778/779)	Vektor wird angesprungen, wenn ein Element eines Ausdrucks berechnet werden soll
\$0311/0312	\$B248 (785/786)	USR-Vektor; steht normalerweise auf 'ILLEGAL QUANTITY'

Die Vektoren des Betriebssystems stehen ab \$0314/0315

Adresse	Vektor	Beschreibung
\$0314/0315	\$EA31 (788/789)	IRQ-Vektor; wird jede 1/60 Sekunde angesprungen
\$0316/0317	\$FE66 (790/791)	BRK-Vektor
\$0318/0319	\$FE47 (792/793)	NMI-Vektor; wird beim Drücken der RESTORE-Taste benutzt
\$031A/031B	\$F34A (794/795)	OPEN-Vektor
\$031C/031D	\$F291 (796/797)	CLOSE-Vektor
\$031E/031F	\$F20E (798/799)	CHKIN-Vektor
\$0320/0321	\$F250 (800/801)	CKOUT-Vektor

\$0322/0323	\$F333 (802/803)	CLRCH-Vektor
\$0324/0325	\$F157 (804/805)	INPUT-Vektor; normalerweise auf Eingabe von der Tastatur
\$0326/0327	\$F1CA (806/807)	OUTPUT-Vektor; normalerweise auf Ausgabe auf den Bildschirm
\$0328/0329	\$F6ED (808/809)	STOP-Vektor
\$032A/032B	\$F13E (810/811)	GET-Vektor
\$032C/032D	\$F32F (812/813)	CLALL-Vektor
\$032E/032F	\$FE66 (814/815)	Warmstartvektor
\$0330/0331	\$F4A5 (816/817)	LOAD-Vektor
\$0332/0333	\$F5ED (818/819)	SAVE-Vektor

Mit diesen Vektoren lassen sich nun einige 'Kunststücke' vollbringen. Man kann zum Beispiel die LIST-Vektoren so umstellen, daß diese auf ein RTS zeigen. Das bewirkt, daß nach einem LIST sofort wieder ins BASIC zurückgesprungen wird, ohne daß überhaupt etwas gelistet wird. Der Befehl wird also einfach ignoriert. Wir haben noch einige andere Ideen für Sie aufgeschrieben:

POKE 774,	POKE 775,	Adresse	Routine
226	252	\$FCE2 (64738)	RESET
68	166	\$A644 (42564)	NEW
7	168	\$A807 (43015)	SYNTAX ERROR
160	240	ein \$02-Wert	Absturz des Systems

Natürlich lassen sich auch die anderen Vektoren auf diese Routinen 'umbiegen'. Wirkungsvoll wäre es zum Beispiel noch beim SAVE-Vektor. Das Umstellen dieses Vektors läßt es zu, mit einem Programm wie üblich zu arbeiten, ohne es jedoch danach wieder abspeichern zu können. Dieser Trick stellt also einen kleinen Kopierschutz dar.

Für den BASIC-Anwender kann es auch von Nutzen sein, den RESTORE-Vektor abzuändern, wodurch eine Unterbrechung des Programms mittels RUN/STOP-RESTORE unmöglich wird.

Auch hier kann wieder zu einer eigenen Routine verzweigt oder die Funktion ganz ausgeschaltet werden. Dies kann zum Beispiel durch POKE792,193: POKE 793,254 erzielt werden.

Nun aber zu einer der interessantesten Anwendungen dieser Vektoren, dem Autostart. Wie Sie bestimmt wissen, kann man mit LOAD"PROGRAMMNAME",8,1 ein Programm in einen bestimmten Bereich des Speichers laden, wenn es zuvor in diesem Bereich abgesichert wurde. Dieses kann man am einfachsten mit einem Maschinensprachemonitor, wie zum Beispiel dem PROFI-MON, machen. Werden nun beim Laden eines Programms die Sprungvektoren überschrieben, werden dadurch alle Zeiger umgestellt und der Rechner stürzt ab. Wurde jedoch vor dem Abspeichern nur ein Zeiger umgeändert und die anderen in ihrem Zustand gelassen, lädt der Computer ordnungsgemäß, und nur eine Routine wird anders ausgeführt. Man kann nun einen Vektor umstellen, der nur manchmal benutzt wird, wie zum Beispiel den LIST-Vektor, oder einen, über den ständig verzweigt wird. Dazu bietet sich die Eingabewarteschleife (\$0302/0303) an, die fast ständig auf eine Eingabe von der Tastatur wartet. Diesen Vektor kann man nun auf den eigenen Programmstart stellen, so daß nach dem Laden nicht mehr der Cursor erscheint, sondern direkt ein Programmstart erfolgt. Es ist sinnvoll, das Programm in den Cassettenpuffer ab \$033C (828) zu legen, da sonst der Bildschirm mit abgespeichert werden muß.

Auf diese Weise kann aber nur ein Maschinenprogramm gestartet werden, da zu einer bestimmten Adresse gesprungen wird. Soll ein BASIC-Programm gestartet werden, so muß eine kleine Routine zwischengeschaltet werden, die folgendermaßen aussieht:

```
033C JSR $A659 ;CHRGET-Zeiger auf Programmstart und CLR
033F JMP $A7AE ;in die Interpreterschleife springen
```

Eine andere Möglichkeit ist es, über den Vektor \$0326/0327 zu verzweigen, da dieser bei jeder Ausgabe auf den Bildschirm angesprungen wird und dementsprechend schwer zu unterdrücken ist.

Eine weitere Alternative bietet der sogenannte Stapelautostart. Der Stapel, auch Stack genannt, befindet sich im Bereich von \$0100 (256) bis \$01FF (511) und beinhaltet unter anderem die Absprungadressen des Programms beim Aufrufen von Unterprogrammen. Da auch das Laden von einem Unterprogramm aus geschieht, kann der Stapel dabei mit dem Einsprung unseres Programms überschrieben werden. Dabei muß die Startadresse in Low- und High-Byte abgelegt werden, zu der noch 1 hinzuaddiert wird. Beim Rücksprung holt sich der Rechner nun die Adresse aus dem Stapel, die ja mittlerweile abgeändert wurde, und verzweigt dementsprechend.

Das folgende Programm ermöglicht es Ihnen, ein gewöhnliches Programm, das mit RUN gestartet wird, mit einem Autostart zu versehen.

```
5 N=49152
10 READX:IFX=-1THEN30
20 S=S+X:POKE N,X:N=N+1:GOTO 10
30 IFS<>22926 OR N<>49339 THEN PRINT"FEHLER IN DATA S":END
40 SYS49152
101 DATA 169,0,141,32,208,141,33,208,169,5,141,134,2,162,0,189,148
,192,201
102 DATA 32,240,7,32,210,255,232,76,15,192,32,130,192,162,8,160,1,
32,186,255
103 DATA 162,0,160,207,134,187,132,188,169,0,133,157,32,213,255,16
5,144,201
104 DATA 64,208,196,162,0,189,149,192,240,7,32,210,255,232,76,62,1
92,32,130
105 DATA 192,162,0,169,32,157,0,4,232,208,250,162,64,160,3,142,38,
3,140,39
106 DATA 3,162,0,189,170,192,157,64,3,232,224,16,208,245,162,0,160
,3,134,251
107 DATA 132,252,169,251,166,174,164,175,32,216,255,76,64,3,162,0,
134,183
108 DATA 32,207,255,157,0,207,232,230,183,201,13,208,243,96,147,13
,80,82,79
```

109 DATA 71,82,65,77,77,78,65,77,69,58,32,40,78,69,85,41,0,162,202  
 ,160,241  
 110 DATA 142,38,3,140,39,3,32,89,166,76,174,167,32,-1

## 1.8 Die Adressen der BASIC-Routinen

Im folgenden sind die Einsprungsadressen der BASIC-Routinen aufgeführt. Sie eignen sich zur Verwendung in eigenen BASIC- und Assemblerprogrammen, wie in Kapitel 6.1 beschrieben wird. Zum genaueren Verständnis schauen Sie sich die Routinen bitte auch im ROM-Listing an. Nun noch ein Wort zu den Routinen beim VC 20.

Der BASIC-Interpreter des Commodore 64 ist mit dem des VC 20 identisch. Er ist lediglich in der Adresslage verschoben. Die Umrechnung einer Adresse des Commodore 64 in die entsprechende Adresse des VC 20 geschieht folgendermaßen: Bei Adressen von \$A000 bis \$BFFF wird einfach \$2000 dazuaddiert, aus \$A860 wird die Adresse \$C860 im VC 20. Bei Adressen von \$E000 bis \$E37A wird von der Commodore-64-Adresse der Wert 3 abgezogen. Aus \$E30E wird die VC 20 Adresse \$E30B.

Adresse	Beschreibung
A000	Startvektor
A002	NMI-Vektor
A004	'cbmbasic'
A00C	Adressen der BASIC-Befehle minus 1
A052	Adressen der BASIC-Funktionen
A080	Hierarchiecodes und Adressen der BASIC-Operatoren
A09E	Liste der BASIC-Befehlswoorte
A19E	BASIC-Fehlermeldungen
A328	Adressen der Fehlermeldungen
A364	Meldungen des BASIC-Interpreters
A38A	Stapelsuchroutine für FOR-NEXT und GOSUB
A3B8	Blockverschieberoutine
A3FB	prüft auf Platz im Stapel
A408	schafft Platz im Speicher
A435	Ausgabe von 'out of memory'

A437	Fehlermeldung ausgeben
A469	Break-Einsprung
A474	Ready-Einsprung
A480	Eingabe-Warteschleife
A49C	Löschen und Einfügen von Programmzeilen
A533	BASIC-Programmzeilen neu binden
A560	holt eine Zeile in den Eingabepuffer
A571	Ausgabe von 'string too long'
A579	Umwandlung einer Zeile in Interpretercode
A613	Startadresse einer BASIC-Zeile suchen
A642	BASIC-Befehl NEW
A65E	BASIC-Befehl CLR
A68E	Programmzeiger auf BASIC-Start setzen
A69C	BASIC-Befehl LIST
A717	Interpretercode in Befehlswort umwandeln
A742	BASIC-Befehl FOR
A7AE	Interpreterschleife, führt BASIC-Befehle aus
A7ED	führt einen BASIC-Befehl aus
A81D	BASIC-Befehl RESTORE
A82C	bricht Programm bei gedrückter Stop-Taste ab
A82F	BASIC-Befehl STOP
A831	BASIC-Befehl END
A857	BASIC-Befehl CONT
A871	BASIC-Befehl RUN
A883	BASIC-Befehl GOSUB
A8A0	BASIC-Befehl GOTO
A8D2	Basic-Befehl RETURN
A8F8	BASIC-Befehl DATA
A906	sucht nächstes Statement
A909	sucht nächste Zeile
A928	BASIC-Befehl IF
A93B	BASIC-Befehl REM
A94B	BASIC-Befehl ON
A96B	sucht Adresse einer BASIC-Zeile
A9A5	BASIC-Befehl LET
AA80	BASIC-Befehl PRINT#
AA86	BASIC-Befehl CMD
AAA0	BASIC-Befehl PRINT
AB1E	String ausgeben
AB3E	Leerzeichen bzw. Cursor right ausgeben

AB4D	Fehlerbehandlung bei Eingabe
AB7B	BASIC-Befehl GET
ABA5	BASIC-Befehl INPUT#
ABBF	BASIC-Befehl INPUT
AC06	BASIC-Befehl READ
ACFC	'?extra ignored' und '?redo from start'
AD1D	BASIC-Befehl NEXT
AD8A	FRMNUM: holt Ausdruck und prüft auf numerisch
AD8D	prüft auf numerisch
AD8F	prüft auf String
AD99	Ausgabe von 'type mismatch'
AD9E	FRMEVL holt und wertet beliebigen Ausdruck aus
AE83	arithmetischen Ausdruck holen
AEA8	Fließkommakonstante Pi
AED4	BASIC-Befehl NOT
AEF1	holt Ausdruck in Klammern
AEF7	prüft auf 'Klammer zu'
AEFA	prüft auf 'Klammer auf'
AEFD	prüft auf 'Komma'
AEFF	prüft auf Zeichen im Akku
AF08	Ausgabe von 'syntax error'
AF28	holt Variable
AFE6	BASIC-Befehl OR
AFE9	BASIC-Befehl AND
B016	Vergleichsoperationen
B081	BASIC-Befehl DIM
B113	prüft auf Buchstabe
B194	berechnet Zeiger auf erstes Arrayelement
B1A5	Fließkommakonstante -32768
B1AA	FAC nach Integer wandeln
B245	Ausgabe von 'bad subscript'
B248	Ausgabe von 'illegal quantity'
B34C	berechnet Arraygröße
B37D	BASIC-Funktion FRE
B39E	BASIC-Funktion POS
B3A6	Test auf Direkt-Modus
B3AB	Ausgabe von 'illegal direct'
B3AE	Ausgabe von 'undef'd function'
B3B3	BASIC-Befehl DEF
B3E1	FN-Syntax prüfen

B3F4	BASIC-Funktion FN
B465	BASIC-Funktion STR\$
B475	Stringverwaltung, Zeiger auf String berechnen
B487	String einrichten
B526	Garbage Collection, nichtgebrauchte Strings löschen
B63D	Stringverknüpfung '+'
B6A3	Stringverwaltung FRESTR
B6EC	BASIC-Funktion CHR\$
B700	BASIC-Funktion LEFT\$
B72C	BASIC-Funktion RIGHT\$
B737	BASIC-Funktion MID\$
B77C	BASIC-Funktion LEN
B782	Stringparameter holen
B78B	BASIC-Funktion ASC
B79B	Holt Byte-Ausdruck (0 bis 255)
B7AD	BASIC-Funktion VAL
B7EB	Holt Adresse(0 bis 65535) und Byte-Wert(0 bis 255)
B7F7	FAC nach AdreBformat wandeln (Bereich 0 bis 65535)
B80D	BASIC-Funktion PEEK
B824	BASIC-Befehl POKE
B82D	BASIC-Befehl WAIT
B849	FAC = FAC + 0.5
B850	Minus FAC = Konstante (A/Y) - FAC
B853	Minus FAC = ARG - FAC
B867	Plus FAC = Konstante (A/Y) + FAC
B86A	Plus FAC = ARG + FAC
B97E	Ausgabe von 'overflow'
B9BC	Fließkommakonstanten für LOG
B9EA	BASIC-Funktion LOG
BA28	Multiplikation FAC = Konstante (A/Y) * FAC
BA2B	Multiplikation FAC = ARG * FAC
BA8C	ARG = Konstante (A/Y)
BAE2	FAC = FAC * 10
BAF9	Fließkommakonstante 10
BAFE	FAC = FAC / 10
BB0F	FAC = Konstante (A/Y) / FAC
BB12	FAC = ARG / FAC
BB8A	Ausgabe von 'division by zero'
BBA2	FAC = Konstante (A/Y)
BBC7	Akku#4 = FAC

BBCA	Akku#3 = FAC
BBDO	Variable = FAC
BBFC	FAC = ARG
BCOC	ARG = FAC
BC1B	FAC runden
BC2B	Vorzeichen von FAC holen
BC39	BASIC-Funktion SGN
BC58	BASIC-Funktion ABS
BC5B	Konstante (A/Y) mit FAC vergleichen
BC9B	Umwandlung FAC nach Integer
BCCC	BASIC-Funktion INT
BCF3	Umwandlung ASCII nach Fließkomma
BDB3	Fließkommakonstanten für Fließkomma nach ASCII
BDC2	Ausgabe der Zeilennummer bei Fehlermeldung
BDCD	Positive Integerzahl (0 bis 65535) ausgeben
BDDD	FAC nach ASCII-Format wandeln
BF11	Fließkommakonstante 0.5
BF16	Binärzahlen für Umwandlung FAC nach ASCII
BF71	BASIC-Funktion SQR
BF78	Potenzierung FAC = Konstante (A/Y) hoch FAC
BF7B	Potenzierung FAC = ARG hoch FAC
BFBF	Fließkommakonstanten für EXP
BFED	BASIC-Funktion EXP
E043	Polynomberechnung
E059	Polynomberechnung
E08D	Fließkommakonstanten für RND
E097	BASIC-Funktion RND
E107	Ausgabe von 'break'
E10C	BSOUT: ein Zeichen ausgeben
E112	BASIN: ein Zeichen empfangen
E118	CKOUT: Ausgabegerät festsetzen
E11E	CHKIN: Eingabegerät festsetzen
E124	GETIN: ein Zeichen holen
E12A	BASIC-Befehl SYS
E156	BASIC-Befehl SAVE
E165	BASIC-Befehl VERIFY
E168	BASIC-Befehl LOAD
E1BE	BASIC-Befehl OPEN
E1C7	BASIC-Befehl CLOSE

E1D4	Parameter für LOAD und SAVE holen
E219	Parameter für OPEN holen
E264	BASIC-Funktion COS
E26B	BASIC-Funktion SIN
E2B4	BASIC-Funktion TAN
E2E0	Fließkommakonstanten für SIN und COS
E30E	BASIC-Funktion ATN
E33E	Fließkommakonstanten für ATN
E37B	BASIC-NMI-Einsprung
E394	BASIC-Kaltstart
E3A2	Kopie der CHRGET-Routine
E3BA	Anfangswert für RND-Funktion
E3BF	RAM für BASIC initialisieren
E447	Tabelle der BASIC-Vektoren
E453	BASIC-Vektoren laden

## 1.9 Fließkommaarithmetik

Maschinensprache bietet gegenüber BASIC den Vorteil der hohen Geschwindigkeit. Dafür hat sie jedoch den unübersehbaren Nachteil, daß sie schwer zu handhaben ist. Dies zeigt sich besonders bei komplizierteren Berechnungen. Addition und Subtraktion lassen sich noch auf recht einfache Weise durchführen, selbst Multiplikation und Division sind mit ein wenig Mehraufwand realisierbar. Kompliziert wird es aber, wenn man solche Rechnungen nicht nur mit ganzen Zahlen (Integer-Zahlen), sondern auch mit gebrochenen Zahlen, Zahlen mit Nachkommastellen also, durchführen will. Wie läßt sich zum Beispiel in Maschinensprache der Umfang eines Kreises mit dem Radius R berechnen? In BASIC stellt das kein Problem dar. Der entsprechende Befehl lautet einfach:  $U=2*Pi*r$ .  $2*r$  stellt auch in Maschinensprache kein Problem dar, dagegen die Multiplikation mit Pi ein ziemlich großes.

Die Lösung dieses Problems trägt den Namen "Fließkommaarithmetik". Fließkommaarithmetik ermöglicht beispielsweise dem BASIC-Interpreter, solche Berechnungen wie die oben genannte mit der uns bekannten Genauigkeit auszuführen. Wenn wir solche Formeln in Maschinensprache ausrechnen wollen,

brauchen wir uns demnach keine eigenen Programmteile dafür zu schreiben, sondern wir können auf die Unterroutinen des Interpreters zurückgreifen. Es ist dem Verständnis dieser Routinen dienlich, wenn man den Aufbau von Fließkommazahlen kennt. Wer sich hier schon auskennt oder wer kein Interesse an ein wenig Theorie hat, kann den folgenden Absatz überspringen.

### *Format von Fließkommazahlen*

Der Aufbau von Fließkommazahlen läßt sich am einfachsten darstellen, wenn man sich überlegt, auf welche verschiedenen Arten sich ein und dieselbe gebrochene Zahl in BASIC darstellen läßt. Die Zahl 1.234567 läßt sich auch noch als 0.1234567E1, 0.01234567E2 oder 12.34567E-1 schreiben. Der Teil vor dem E heißt "Mantisse", der Teil dahinter "Exponent". Das E trägt die Bedeutung von " $*10^$ ".

Die Art der Darstellung ist, wie man sieht, nicht eindeutig festgelegt. Da der Computer allerdings Fließkommazahlen auch als Mantisse und Exponent getrennt abspeichert, muß man eine einheitliche Darstellung finden. Man einigt sich darauf, den Exponenten so zu wählen, daß die Mantisse kleiner als Eins wird, jedoch keine führenden Nullen hinter dem Komma, beziehungsweise dem Dezimalpunkt in BASIC, besitzt. Das Komma wird also durch Änderung des Exponenten so verschoben, daß die am weitesten links stehende Ziffer der Mantisse direkt rechts neben ihm steht. Daher auch die Bezeichnung "Fließkomma": Das Komma "fließt" entlang der Zahl.

Der Computer arbeitet natürlich nicht mit einem Exponenten, der eine Potenz von 10 darstellt, sondern, da ja intern jegliche Arithmetik binär abläuft, mit einem Exponenten zur Basis 2. Beispielsweise wird die Zahl 123.625 folgendermaßen dargestellt:

$$123.625 = 1*2^6 + 1*2^5 + 1*2^4 + 1*2^3 + 0*2^2 + 1*2^1 + 1*2^0 + 1*2^{-1} + 0*2^{-2} + 1*2^{-3}$$

Die binäre Darstellung von 123.625 ist also 1111011.101, die binäre Exponentialdarstellung demnach 0.1111011101E111. Der Exponent 111, dezimal 7, ergibt sich dadurch, daß er genau der

Anzahl Stellen entspricht, um die das Komma in der Mantisse nach links gerückt ist.

Der BASIC-Interpreter des C-64 benutzt für eine Fließkommazahl fünf Bytes. Das erste Byte beinhaltet den Exponenten, die restlichen vier die Mantisse. Hier zeigt sich auch der große Vorteil der Fließkommadarstellung: Man kann, ohne die Anzahl der benutzten Bytes zu verändern, einerseits relativ große Zahlen mit geringer Genauigkeit, andererseits kleinere Zahlen mit entsprechend größerer Genauigkeit darstellen.

Die 32 Bits der 4 Byte der Mantisse entsprechen den 32 Stellen dieser Zahl. Da man auch negative Fließkommazahlen benutzen möchte, muß ein Bit als Vorzeichenbit dienen. Man verwendet dabei das erste Bit der Mantisse, welches normalerweise immer den Wert 1 hat, da die Zahl ja keine führenden Nullen mehr enthalten darf. Wenn dieses Bit den Wert 0 hat, handelt es sich um eine positive, beim Wert 1 um eine negative Fließkommazahl. Bei Berechnungen im ROM wird das Bit zuerst ausgelesen, zwischengespeichert und durch eine Eins ersetzt. Nach Abschluß einer Rechenoperation wird es wieder an derselben Stelle eingefügt.

Die Mantissen zweier vom Betrag her gleicher, jedoch vom Vorzeichen her unterschiedlicher Zahlen unterscheiden sich nur im Vorzeichenbit, im Gegensatz zu negativen Integer-Zahlen, die meistens in der Zweier-Komplementform verwendet werden. Der Exponent dagegen wird bis auf eine Abweichung in Zweier-Komplementform dargestellt. Die Abweichung besteht darin, daß aus Gründen vereinfachter Rechenoperationen Bit 7 invertiert ist, beziehungsweise daß zur "normalen" Darstellung des Exponenten 128 addiert wird.

Wenn Sie bis hierhin alles verstanden haben, dann wird Ihnen vielleicht aufgefallen sein, daß es mit dem bisher beschriebenen Aufbau einer Fließkommazahl nicht möglich ist, die Zahl Null darzustellen. Da die erste Ziffer der Mantisse zwingend den Wert Eins hat, läßt sich auch durch einen noch so kleinen Exponenten nicht die Null erreichen. Daher vereinbart man, daß eine Zahl mit dem Exponenten Null selbst den Wert Null hat. Der

Wert der Mantisse spielt dabei keine Rolle, obwohl man ihn üblicherweise auch auf Null setzt.

### *Unterrouinen des BASIC-Interpreters*

Wie schon gesagt, brauchen wir uns nicht unbedingt mit dem etwas komplizierten Aufbau von Fließkommazahlen zu befassen, wenn wir mit ihnen rechnen wollen, da uns der BASIC-Interpreter alle dafür notwendigen Routinen zur Verfügung stellt. Alle diese Routinen benutzen den sogenannten "Fließkomma-Akku", abgekürzt FAC. Es handelt sich dabei um die zu einem Fließkommaregister zusammengefaßten 5 Bytes von \$61 bis \$65. Nahezu sämtliche Fließkommaoperationen beziehen sich auf dieses Register. Dabei wird meistens noch ein Hilfsregister verwendet, nämlich die Bytes \$69 bis \$6D, die auch als Fließkomma-Akku 2 oder ARG bezeichnet werden. Es existieren daneben auch noch Akkus 3 und 4 ab \$87 und \$92, diese werden allerdings seltener gebraucht.

Wie benutzt man nun erwähnte Routinen? Man muß zuerst unterscheiden, ob man eine Rechenoperation durchführt, die zwei Operatoren erfordert, oder eine Funktion wie zum Beispiel INT oder SIN benutzt, die keinen weiteren Operator benötigen. Letztere werden durch ihren Aufruf einfach auf den Inhalt des FACs angewendet, das Ergebnis wird dort auch wieder gespeichert. Die Einsprünge aller BASIC-Funktionen sind in Tabelle 1 aufgelistet.

Operationen wie "+", "-", "\*" oder "/", sowie das Laden des FACs mit einer Zahl finden zwischen einer Fließkommavariablen oder -konstanten und dem FAC statt. Dazu wird die Adresse dieser Zahl im Akku und Y-Register des Prozessors an die entsprechende Routine übergeben, und zwar das Low-Byte in A und das High-Byte in Y. Das Übertragen des FAC-Inhalts in eine Variable erfolgt fast genauso, jedoch wird hier das Low-Byte nicht in A, sondern im X-Register angegeben. Bei den Operationen "-" und "/" muß außerdem noch die Reihenfolge beachtet werden. Es wird nämlich nicht, wie man erwarten könnte, die

Variable vom FAC, sondern der FAC von der Variable abgezogen. Entsprechendes gilt für die Division. Die Liste der Interpreter Routinen befindet sich in Tabelle 2.

Weiterhin existieren Routinen, um Integerzahlen in Fließkommazahlen, Strings in Fließkommazahlen und natürlich beides umgekehrt umzuwandeln. Bei der Wandlung Integer - Fließkomma befindet sich die 16-Bit-Integerzahl in A und Y. Hier enthält jetzt allerdings Y das Lowbyte und A das Highbyte. Wenn der FAC zu groß oder zu klein ist, so daß er sich nicht umwandeln läßt, kommt es zu einer Fehlermeldung des Interpreters.

Bei der Umwandlung des FACs in einen String werden die ASCII-Zeichen ab \$0100 abgelegt. Das Ende des Strings wird durch ein Null-Byte kenntlich gemacht. Die Routine liefert in A/Y die Adresse \$0100 zurück, so daß zur Ausgabe des Strings direkt im Anschluß an die Umwandlung die Stringausgabe-Routine \$ABIE aufgerufen werden kann. Will man einen String in eine Fließkommazahl umwandeln, so muß man die Adresse des Strings in \$22/\$23 übergeben und seine Länge in A. Tabelle 3 enthält die Adressen aller Umwandlungsroutinen.

Um die Speicherstellen, die man sich als Variable einrichtet, mit einem Wert vorzubesetzen, hat man drei Möglichkeiten:

- a) Man gibt die Zahlen als String vor, wandelt sie um und speichert sie in seinen Variablen.
- b) Wenn es sich um Integer-Zahlen handelt, kann man die Umwandlung Integer nach Fließkomma benutzen und entsprechend wie bei a) verfahren.
- c) Wenn möglich, kann man auch auf die im ROM schon vorhandenen Konstanten zurückgreifen. Die wichtigsten sind in Tabelle 4 aufgeführt.

Eine vollständige Liste aller Interpreter Routinen finden Sie in Kapitel 6. Dort finden Sie auch eine Bezugnahme auf die Akkus 2, 3 und 4, die aber für die Anwendung der Routinen meistens

außer Acht gelassen werden können. Die Akkus 3 und 4 können allerdings von Ihnen als Hilfsregister benutzt werden, wenn Sie beispielsweise die Rechenreihenfolge bei Subtraktion oder Division umkehren wollen.

### *Schnittstelle zu BASIC*

Durch die *USR*-Funktion ist eine einfache Möglichkeit gegeben, zwischen BASIC- und Maschinenprogrammen Fließkommawerte in beiden Richtungen auszutauschen. Bei ihrem Gebrauch wird ein Maschinenprogramm gestartet, das ab der Adresse beginnt, auf die der Vektor \$0311/\$0312 zeigt. Vorher wird allerdings das Argument der *USR*-Funktion ausgewertet und das Ergebnis in den *FAC* übertragen. Wenn das Maschinenprogramm mit *RTS* beendet ist, wird der jetzige Inhalt des *FAC* dem BASIC-Programm als Wert der Funktion übergeben.

Im Anschluß an die Tabellen folgen zwei Beispielprogramme, die die Verwendung der Fließkomma-Routinen demonstrieren.

Tabelle 1 - BASIC-Funktionen

Adresse	Beschreibung
\$AED4	FAC =NOT(FAC)
\$B9EA	FAC =LOG(FAC)
\$BC39	FAC =SGN(FAC)
\$BC58	FAC =ABS(FAC)
\$BCCC	FAC =INT(FAC)
\$BF71	FAC =SQR(FAC)
\$BFED	FAC =EXP(FAC)
\$E097	FAC =RND(FAC)
\$E264	FAC =COS(FAC)
\$E26B	FAC =SIN(FAC)
\$E2B4	FAC =TAN(FAC)
\$E30E	FAC =ATN(FAC)

Tabelle 2 - Operationen mit zwei Zahlen

Adresse	Beschreibung
\$BBA2	$FAC = (A/Y)$
\$BBD4	$(X/Y) = FAC$
\$B850	$FAC = (A/Y) - FAC$
\$B867	$FAC = (A/Y) + FAC$
\$BA28	$FAC = (A/Y) * FAC$
\$BB0F	$FAC = (A/Y) / FAC$

Tabelle 3 - Umwandlung verschiedener Datenformate

Adresse	Beschreibung
\$B1AA	$Y/A = INT(FAC)$ (mit Vorzeichen)
\$B391	$FAC = \text{Integerzahl } Y/A$ (mit Vorzeichen)
\$B7B5	String ab (\$22/\$23) nach FAC wandeln
\$B7F7	$Y/A = INT(FAC)$ (ohne Vorzeichen)
\$BDD0	FAC nach String ab Adresse \$0100 wandeln

Tabelle 4 - Fließkommakonstanten im ROM

Adresse	Beschreibung
\$AEAB	Pi
\$B1A5	-32768
\$B9BC	1
\$B9D6	$SQR(2)/2$
\$B9DB	$SQR(2)$
\$BAF9	10
\$BF11	0.5
\$E2E0	$Pi/2$
\$E2E5	$2 * Pi$
\$E2EA	0.25

## Beispielprogramm 1:

Eingabe eines Radius R von der Tastatur und Berechnung des zugehörigen Kreisumfangs.

```

C000 A2 00    LDX #$00    ;Zähler für Zeichenanzahl
C002 20 CF FF JSR $FFCF    ;Zeichen von Tastatur
C005 C9 0D    CMP #$0D    ;=RETURN?
C007 F0 07    BEQ $C010   ;wenn ja, weiter
C009 9D 00 C1 STA $C100,X ;wenn nein, abspeichern
C00C E8       INX         ;Zähler erhöhen
C00D 4C 02 C0 JMP $C002   ;und Schleife fortsetzen
C010 20 D2 FF JSR $FFD2   ;RETURN ausgeben
C013 8A       TXA         ;Stringlänge nach A
C014 A2 00    LDX #$00    ;Stringadresse nach $22/23
C016 A0 C1    LDY #$C1
C018 86 22    STX $22
C01A 84 23    STY $23
C01C 20 B5 B7 JSR $B7B5   ;String nach FAC wandeln
C01F A9 E5    LDA #$E5    ;$E2E5 ist Adresse von
C021 A0 E2    LDY #$E2    ;2*Pi
C023 20 28 BA JSR $BA28   ;mal FAC
C026 20 DD BD JSR $BDDD   ;FAC nach String wandeln
C029 20 1E AB JSR $AB1E   ;String ausgeben
C02C A9 0D    LDA #$0D    ;2 mal RETURN ausgeben
C02E 20 D2 FF JSR $FFD2
C031 20 D2 FF JSR $FFD2
C034 4C 00 C0 JMP $C000   ;zurück zum Anfang

```

## Beispielprogramm 2:

Berechnung der Formel:

$$USR(X)=INT(SQR((X*3.2+4/7)/0.35))+0.5)$$

Der USR-Vektor muß zuvor auf \$C000 eingestellt werden. Dies geschieht durch POKE 785,0:POKE 786,192. Danach läßt sich die Funktion direkt von BASIC aus aufrufen.

Das Programm benutzt zwei Hilfsregister für Fließkommazahlen in \$C100-\$C104 und \$C105-\$C109. Die Zahlen 3.2 und 0.35 sind als Strings ab C06D abgelegt.

```

C000 A2 00      LDX #$00
C002 A0 C1      LDY #$C1
C004 20 D4 BB   JSR $BBD4      ;x aus FAC nach $C100
C007 A9 03      LDA #$03      ;Länge des Strings 3.2
C009 A2 6D      LDY #$6D      ;Adresse des Strings 3.2
C00B A0 C0      LDY #$C0
C00D 86 22      STX $22      ;nach $22/23
C00F 84 23      STY $23
C011 20 B5 B7   JSR $B7B5      ;String nach FAC wandeln
C014 A9 00      LDA #$00
C016 A0 C1      LDY #$C1
C018 20 28 BA   JSR $BA28      ;FAC=3.2 * x
C01B A2 00      LDX #$00
C01D A0 C1      LDY #$C1
C01F 20 D4 BB   JSR $BBD4      ;FAC nach $C100
C022 A0 04      LDY #$04      ;Integerzahl 4
C024 A9 00      LDA #$00      ;in Y/A
C026 20 91 B3   JSR $B391      ;nach FAC wandeln
C029 A2 05      LDX #$05
C02B A0 C1      LDY #$C1
C02D 20 D4 BB   JSR $BBD4      ;FAC nach $C105
C030 A0 07      LDY #$07      ;Integerzahl 7
C032 A9 00      LDA #$00      ;in Y/A
C034 20 91 B3   JSR $B391      ;nach FAC wandeln
C037 A9 05      LDA #$05;
C039 A0 C1      LDY #$C1
C03B 20 0F BB   JSR $BB0F      ;FAC=4 / 7
C03E A9 00      LDA #$00
C040 A0 C1      LDY #$C1
C042 20 67 B8   JSR $B867      ;FAC=FAC + 3.2 * x
C045 A2 0A      LDX #$00
C047 A0 C1      LDY #$C1
C049 20 D4 BB   JSR $BBD4      ;FAC nach $C100
C04C A9 04      LDA #$04      ;Länge des Strings 0.35

```

```

C04E A2 70      LDX #$70      ;Adresse des Strings 0.35
C050 A0 C0      LDY #$C0
C052 86 22      STX $22      ;nach $22/23
C054 84 23      STY $23
C056 20 B5 B7   JSR $B7B5   ;String nach FAC wandeln
C059 A9 00      LDA #$00
C05B A0 C1      LDY #$C1
C05D 20 0F BB   JSR $BB0F   ;FAC=(x*3.2 + 4/7) / FAC
C060 20 71 BF   JSR $BF71   ;FAC=SQR(FAC)
C063 A09 11     LDA #$11     ;ROM-Konstante 0.5
C065 A3.20 BF   LDY #$BF     ;aus $BF11
C067 20 67 B8   JSR $B867   ;zu FAC addieren
C06A 4C CC BC   JMP $BCCC   ;FAC=INT(FAC)
C06D 33 2E 32 30 2E 33 35 ;3.2 0.35

```

Nach Abschluß der Routine befindet sich das Ergebnis im FAC und wird daher beim `USR`-Aufruf als Funktions-Ergebnis an das BASIC-Programm übergeben.

### 1.10 Der Virus-Killer

Unter Computerviren versteht man Programme, die irgendwo im letzten Winkel des Speichers verborgen liegen und Schaden anrichten. Sie bringen zum Beispiel den Rechner zum 'Absturz', oder sie beschreiben die im Laufwerk befindliche Diskette.

Um diese 'Plage' aus dem Rechner zu verscheuchen, muß der gesamte Speicher des C64 gelöscht werden, wobei auch das unter dem Kernel- und BASIC-ROM befindliche RAM gelöscht werden muß, um jede Möglichkeit in Betracht zu ziehen, den Virus zu zerstören.

Aber um an das unter dem Betriebssystem befindliche RAM heranzukommen, muß das ROM ausgeblendet werden. Das kann man durch das Umstellen des Prozessorports in der Zeropage erreichen, indem man die Bits 0 und 1 auf LOW stellt, also löscht.

Anschließend wird der gesamte Speicher mit Nullen überschrieben und damit gesäubert. Dazu ist dieses kleine Maschinenprogramm notwendig:

```

033C SEI          Interrupt verhindern
033D LDA #00     ROM-Bereich
033F STA $01     ausblenden
0341 LDX #00     Zähler 1 setzen
0343 LDY #F6     Zähler 2 setzen
0345 LDA #00     Füllwert
0347 STA $0400,X Speicher löschen
034A INX         Zähler 1 erhöhen
034B BNE $0347   Wenn 255 erhöht, dann
034D INC $0349   High-Byte erhöhen
0350 DEY         Zähler 2 erniedrigen
0351 BNE $0347   Wenn Zähler 2=0, dann
0353 LDA #37     ROMs wieder
0355 STA $01     einblenden
0357 JMP $FCE2   RESET

```

Es folgt das gleiche Programm als BASIC-Loader:

```

100 FOR I=1 TO 30 STEP 15:FOR J=0 TO 14:READ A$: B$=RIGHT$(A$,1)
105 A=ASC(A$)-48:IF A>9 THEN A=A-7
110 B=ASC(B$)-48:IF B>9 THEN B=B-7
120  A=A*16-B:C=(C+A)AND255:POKE827+I+J,A:NEXT:READ  A:IF  C=A  THEN
C=0:NEXT:END
130 PRINT "FEHLER IN ZEILE:";PEEK(63)+PEEK(64)*256:STOP
300 DATA 78,A9,00,85,01,A2,00,A0,F6,A9,00,9D,00,04,E8, 17
301 DATA D0,FA,EE,49,03,88,D0,F4,A9,37,85,01,4C,E3,FC, 244

```

Das kleine Maschinenprogramm liegt im Kassettenpuffer und wird mit SYS 828 gestartet. Das hat den Vorteil, daß der Kassettenpuffer nach dem RESET automatisch gelöscht wird und der Speicher danach absolut 'sauber' ist.

## 1.11 Der BASIC-Kompaktor

Der BASIC-Packer ist ein nützliches Utility, um Speicherplatz auf der Diskette zu sparen, da man mit diesem Programm sich im Speicher befindliche BASIC-Programme komprimieren kann, so daß sie weniger Speicherplatz benötigen.

Unter Komprimieren ist in dem Fall nicht das Zusammenpressen gemeint, sondern BASIC-Zeilen, in denen wenige Befehle vorkommen, werden mit der vorherigen verbunden. Das heißt, zwei Befehle, die vorher in zwei Zeilen gestanden haben, werden einfach in einer Zeile zusammengefaßt. Zum Beispiel so:

```
Vorher: 10 PRINT  
        20 PRINT  
        30 PRINT
```

```
Nacher: 10 PRINT:PRINT:PRINT
```

Dieses Programm ist aus Geschwindigkeitsgründen vollkommen in Maschinensprache geschrieben, und es faßt in nur wenigen Sekunden bis zu 245 Zeichen pro Zeile zusammen.

Programmzeilen, in denen GOTO-, GOSUB- oder THEN-Befehle vorkommen, werden nicht gebunden, weil das zu Fehlern im Programmablauf führen könnte. Auch Zeilen, in denen REM-Befehle vorkommen, bleiben unverändert, weil die nachfolgenden Befehle als REM-Text anerkannt würden.

Außerdem müssen alle PRINT- und OPEN-Befehle mit Anführungszeichen abgeschlossen sein, da sonst vom Kompaktor ein "SYNTAX ERROR" ausgegeben wird.

Wenn nun ein BASIC-Programm gepackt werden soll, muß entweder der folgende BASIC-Lader gestartet werden, oder man lädt das Maschinenprogramm direkt in den Speicher und startet es anschließend mit SYS 49152. Vorher muß jedoch NEW eingegeben werden, um die Zeiger wieder richtig zu stellen, da das Maschinenprogramm ab der Adresse \$C000 (49152) in den Speicher geladen wird.

Wenn man den BASIC-Lader benutzt, muß dieser erst gestartet werden. Anschließend muß NEW eingegeben werden, um dem Programm Platz zu schaffen, das gepackt werden soll. Das zu packende Programm kann jetzt von Diskette oder Datasette in den Speicher geladen werden. Nach dem Ladevorgang wird der Packer ebenfalls mit SYS 49152 gestartet. Nachdem das Programm komprimiert wurde, kann es ganz normal mit SAVE wieder gespeichert werden.

Das komprimierte Programm ist auf jeden Fall einige Bytes kürzer als vorher. So kann man viel Speicherplatz auf Diskette sparen.

*Vorsicht:* Man sollte nicht versuchen, ein komprimiertes Programm anschließend zu verändern, weil viele Zeilen Überlänge haben und somit bei Abänderung einer Zeile evtl. Teile einer Zeile abgeschnitten werden können.

Hier nun das Maschinenlisting des Packer-Programms und der dazugehörige BASIC-Loader:

```

C000 LDA $36      BASIC-Interpreter
C002 STA $01      ausblenden
C004 JSR $C0A7    Tabelle angesprungen.
                  Zeilen erstellen
C007 LDA $2B      BASIC-Anfang LOW-Byte
C009 SEC         Carry für Subtraktion
C00A SBC $01      minus eins
C00C STA $AB      Zeilspeicher LOW-Byte
C00E STA $A9      Programm LOW-Byte
C010 LDA $2C      BASIC-Anfang HIGH
C012 SBC $00      minus Übertrag
C014 STA $AC      Zielspeicher HIGH
C016 STA $AA      Programm HIGH
C018 LDY $01      Linkzeiger setzen
C01A LDA ($A9),Y Linkbyte LO holen
C01C INY         Programmzeiger erhöhen
C01D ORA ($A9),Y Byte HIGH verknüpfen

```

C01F BEQ \$C05E verzweige, wenn Null  
C021 INY Programmzeiger erhöhen  
C022 LDA (\$A9),Y Zeilennummer LO laden  
C024 TAX nach X schieben  
C025 INY Programmzeiger erhöhen  
C026 LDA (\$A9),Y Zeilennummer High  
C028 JSR \$C213 Zeile in Tabelle ?  
C02B BEQ \$C079 verzweige, wenn ja  
C02D LDY \$01 Zeiger auf Linker  
C02F LDA (\$A9),Y Linker LO-Byte holen  
C031 SEC Carry für Subtraktion  
C032 SBC \$A9 minus Programmzeiger  
C034 SEC Carry für Subtraktion  
C035 SBC \$05 gekürzte Zeilenlänge  
C037 CLC Carry für Addition  
C038 ADC \$AD plus Zeilenlänge  
C03A BCS \$C079 größer als 255 ?  
C03C CMP \$F5 gleich 245 ?  
C03E BCS \$C079 verzweige, wenn ja  
C040 STA \$AD neue Zeilenlänge  
C042 LDY \$00 Verschiebeschleife=0  
C044 LDA \$3A ASCII ":"  
C046 STA (\$AB),Y in Zielspeicher  
C048 INY Zeiger erhöhen  
C049 LDA \$A9 Programmzeiger LO  
C04B CLC Carry für Addition  
C04C ADC \$04 plus 4  
C04E STA \$A9 nach Programmzeiger  
C050 BCC \$C054 verzweige, wenn kein  
übertrag  
C052 INC \$AA Programmzeiger erhöhen  
C054 LDA (\$A9),Y Programmbyte holen  
C056 BEQ \$C090 nächste Zeile ?  
C058 STA (\$AB),Y in Zielspeicher  
C05A INY Zähler erhöhen  
C05B JMP \$C054 Sprung zum Anfang  
C05E TAY Zielbereich=0  
C05F STA (\$AB),Y Programmende=0  
C061 INY Zeiger erhöhen  
C062 CPY \$03 schon 3 Nullen ?

C064	BNE §C05F	verzweige, wenn ja
C066	TYA	Y-Register nach AKKU
C067	CLC	Carry für Addition
C068	ADC §AB	Programmende berechnen
C06A	STA §2D	in Programmzeiger
C06C	LDA §AC	Programmende HIGH
C06E	ADC §\$00	Übertrag addieren
C070	STA §2E	in Programmzeiger
C072	LDA §\$37	BASIC-Interpreter
C074	STA §01	einschalten
C076	JMP §E1AB	CLR, Rücksprung
C079	LDY §\$00	Zähler auf Null
C07B	LDA (§A9),Y	fünf Programmbytes
C07D	STA (§AB),Y	verschieben
C07F	INY	Zähler erhöhen
C080	CPY §\$05	fünf Bytes verschoben?
C082	BNE §C07B	verzweige, wenn nein
C084	LDA (§A9),Y	Programmbyte holen
C086	BEQ §C08E	nächste Zeile erreicht
C088	STA (§AB),Y	Programmbyte speichern
C08A	INY	Zähler erhöhen
C08B	JMP §C084	zum Schleifenanfang
C08E	STY §AD	Zeilenlänge speichern
C090	TYA	Zähler nach Akku
C091	CLC	Carry für Addition
C092	ADC §A9	Programmzeiger LOW
C094	STA §A9	berechnen
C096	BCC §C09A	kein Übertrag ?
C098	INC §AA	Programmzeiger HIGH
C09A	TYA	Zähler nach Akku
C09B	CLC	Carry für Addition
C09C	ADC §AB	Zielzeiger berechnen
C09E	STA §AB	und speichern
COA0	BCC §COA4	kein Übertrag ?
COA2	INC §AC	Zielzeiger HIGH
COA4	JMP §C018	nächste Zeile
COA7	LDA §2B	BASIC-Anfang LO
COA9	SEC	Carry für Subtraktion
COAA	SBC §\$01	minus 1
COAC	STA §AB	Programmzeiger LO

COAE LDA \$2C	BASIC-Anfang HIGH
COBO SBC §\$00	minus 1
COB2 STA \$AC	Programm Zeiger HIGH
COB4 LDY §\$00	LOW-Byte von \$A000
COB6 LDA §\$A0	HIGH-Byte von \$A000
COB8 STY \$A5	Tabellenzeiger LO
COBA STA \$A6	Tabellenzeiger HIGH
COBC LDY §\$03	erste Zeilennummer
COBE LDA (\$AB),Y	Zeilennummer LO
COCO TAX	nach X-Reg.
COC1 INY	Programmzeiger erhöhen
COC2 LDA (\$AB),Y	Zeilennummer HIGH
COC4 JSR \$C193	in Tabelle
COC7 INY	Programmzeiger erhöhen
COC8 LDA (\$AB),Y	Programmbyte holen
COCA BNE \$COF6	noch nicht Zeilenende?
COCC TYA	Zeiger nach Akku
COCD CLC	Carry für Addition
COCE ADC \$AB	Programmzeiger
CODO STA \$AB	berechnen
COD2 BCC \$COD6	kein übertrag ?
COD4 INC \$AC	Programmzeiger HIGH
COD6 LDY §\$01	Zeiger auf Linker
COD8 LDA (\$AB),Y	Linker LO
CODA INY	Programmzeiger erhöhen
CODB ORA (\$AB),Y	Akku mit Linker HIGH
CODD BNE \$COE6	noch nicht Ende ?
CODF STA \$A7	Tabellenzeiger LO
COE1 LDA §\$A0	HIGH-Byte von \$A000
COE3 STA \$A8	Tabellenzeiger HIGH
COE5 RTS	Rücksprung
COE6 LDA \$02	IF-Flag testen
COE8 BEQ \$COF1	noch nicht gesetzt ?
COEA LDA §\$00	IF-Flag
COEC STA \$02	löschen
COEE JMP \$COBC	Zeile eintragen
COF1 LDY §\$05	Zeile überspringen
COF3 JMP \$COC8	nächstes Programmbyte
COF6 CMP §\$8D	GOSUB-Token ?
COF8 BEQ \$C121	verzweige, wenn ja

COFA CMP §§89	GOTO-Token ?
COFC BEQ §C121	verzweige, wenn ja
COFE CMP §§CB	GO-Token ?
C100 BEQ §C11A	verzweige, wenn ja
C102 CMP §§8B	IF-Token ?
C104 BEQ §C17A	verzweige, wenn ja
C106 CMP §§A7	THEN-Token ?
C108 BEQ §C121	verzweige, wenn ja
C10A CMP §§22	Anführungszeichen ?
C10C BEQ §C182	verzweige, wenn ja
C10E CMP §§8F	REM-Token ?
C110 BEQ §C17A	verzweige, wenn ja
C112 CMP §§91	ON-Token ?
C114 BEQ §C17A	verzweige, wenn ja
C116 INY	Programmzeiger erhöhen
C117 JMP §C0C8	nächstes Byte testen
C11A INY	Programmzeiger erhöhen
C11B LDA (\$AB),Y	Programmbyte holen
C11D CMP §§20	Leerzeichen ?
C11F BEQ §C11A	verzweige, wenn ja
C121 INY	GOTO überspringen
C122 LDA (\$AB),Y	Programmbyte holen
C124 CMP §§20	Leerzeichen ?
C126 BEQ §C121	verzweige, wenn ja
C128 LDA §§37	BASIC-Interpreter
C12A STA \$01	einschalten
C12C STY \$AE	Y-REG. speichern
C12E TYA	Zeiger nach Akku
C12F CLC	Carry für Addition
C130 ADC \$AB	Programmzeiger LO
C132 STA \$22	berechnen
C134 LDA \$AC	Programmzeiger HIGH
C136 ADC §\$00	Übertrag addieren
C138 STA \$23	und speichern
C13A LDA (\$AB),Y	Programmbyte holen
C13C CMP §§30	kleiner als ASCII"0"?
C13E BCC §C148	verzweige, wenn ja
C140 CMP §§3A	größer als ASCII"9" ?
C142 BCS §C148	verzweige, wenn ja
C144 INY	Zeiger erhöhen

C145	JMP	\$C13A	Schleifenanfang
C148	TYA		Y-REG. auf
C149	PHA		Stapel retten
C14A	SEC		Carry für Subtraktion
C14B	SBC	\$AE	Ziffernfolge berechnen
C14D	BEQ	\$C171	gleich Null ?
C14F	JSR	\$B7B5	Ziffernstring in Fließkommazahl wandeln
C152	JSR	\$B7F7	Fließkommazahl in Integer wandeln
C155	PLA		Y-Reg. vom Stapel
C156	TAY		zurückholen
C157	LDA	§\$36	BASIC-Interpreter
C159	STA	\$01	wieder abschalten
C15B	LDX	\$14	Zeilennummer LO
C15D	LDA	\$15	Zeilennummer HIGH
C15F	JSR	\$C193	in Tabelle eintragen
C162	LDA	(\$AB),Y	nächstes Programmbyte
C164	INY		Programmzeiger erhöhen
C165	CMP	§\$20	Leerzeichen?
C167	BEQ	\$C162	verzweige, wenn ja
C169	DEY		Programmzeiger -1
C16A	CMP	§\$2C	ASCII ", " ?
C16C	BEQ	\$C121	verzweige, wenn ja
C16E	JMP	\$C0C8	nächstes Programmbyte
C171	PLA		Y-REG. vom Stapel
C172	TAY		zurückholen
C173	LDA	§\$36	BASIC-Interpreter
C175	STA	\$01	abschalten
C177	JMP	\$C0C8	nächstes Programmbyte
C17A	LDA	§\$01	IF-Flag, REM oder ON
C17C	STA	\$02	setzen
C17E	INY		Token überspringen
C17F	JMP	\$C0C8	nächstes Programmbyte
C182	INY		ASCII " überspringen
C183	LDA	(\$AB),Y	Programmbyte holen
C185	BEQ	\$C18F	Zeile zu Ende ?
C187	CMP	§\$22	zweites " erreicht ?
C189	BNE	\$C182	verzweige, wenn nein
C18B	INY		Programmzeiger erhöhen

C18C	JMP	\$C0C8	nächstes Programmbyte
C18F	DEY		Programmzeiger -1
C190	JMP	\$C17A	IF-Flag setzen
C193	STX	\$A9	Zeilennummer LOW
C195	STA	\$AA	Zeilennummer HIGH
C197	STY	\$AE	Y-REG. speichern
C199	LDY	§\$00	LOW-Byte von \$A000
C19B	STY	\$A7	nach Tabellenzeiger LO
C19D	LDA	§\$A0	HIGH-Byte von \$A000
C19F	STA	\$A8	nach Tabellenzeiger
C1A1	CPY	\$A5	Tab.-Zeiger vergl.
C1A3	LDA	\$A8	Tabellenzeiger HIGH
C1A5	SBC	\$A6	Tabellenende HIGH
C1A7	BEQ	\$C1CD	verzweige, wenn Ende
C1A9	SEC		Carry für Subtraktion
C1AA	LDA	(\$A7),Y	Zeilennummer LOW
C1AC	SBC	\$A9	mit neuer vergleichen
C1AE	TAX		Differenz speichern
C1AF	INY		Tabellenzeiger erhöhen
C1B0	LDA	(\$A7),Y	Zeilennummer HIGH
C1B2	SBC	\$AA	mit neuer vergleichen
C1B4	INY		Programmzeiger LOW
C1B5	BNE	\$C1B9	kein Übertrag ?
C1B7	INC	\$A8	Programmzeiger HIGH
C1B9	BCC	\$C1A1	verzweige, wenn größer
C1BB	CMP	§\$00	HIGH-Byte gleich ?
C1BD	BNE	\$C1C5	verzweige, wenn nein
C1BF	TXA		LOW-Byte gleich ?
C1C0	BNE	\$C1C5	verzweige, wenn nein
C1C2	LDY	\$AE	Y-REG. zurückholen
C1C4	RTS		Rücksprung
C1C5	DEY		Zeiger LOW verringern
C1C6	CPY	§\$FF	Übertrag ?
C1C8	BNE	\$C1CC	verzweige, wenn nein
C1CA	DEC	\$A8	Programmzeiger HIGH
C1CC	DEY		Programmzeiger LOW
C1CD	STY	\$A7	Y-REG. in Programmz.
C1CF	LDA	\$A5	Tabellenende LOW
C1D1	STA	\$FB	Verschieberreg.LOW
C1D3	LDA	\$A6	Tabellenende HIGH

C1D5	STA \$FC	Verschiebereg.	HIGH
C1D7	LDA \$A7	Tabellenzeiger	LOW
C1D9	CMP \$FB	Verschiebereg.	LOW
C1DB	LDA \$A8	Tabellenzeiger	HIGH
C1DD	SBC \$FC	Verschiebereg.	HIGH
C1DF	BCS \$C1FD	verzweige, wenn größer	
C1E1	DEC \$FB	Verschiebereg.	LOW
C1E3	LDA \$FB	und holen	
C1E5	CMP \$\$FF	Übertrag ?	
C1E7	BNE \$C1EB	verzweige, wenn nein	
C1E9	DEC \$FC	Verschiebereg.	HIGH
C1EB	LDY \$\$00	Verschiebereg.	LOW
C1ED	LDA (\$FB),Y	Zeilennummer	LOW
C1EF	LDY \$\$02	Verschiebereg.	LOW
C1F1	STA (\$FB),Y	Zeilennummer	LOW
C1F3	DEY	Verschiebereg.	HIGH
C1F4	LDA (\$FB),Y	Zeilennummer	HIGH
C1F6	LDY \$\$03	Schleifenanfang	
C1F8	STA (\$FB),Y	Zeiger	LOW
C1FA	JMP \$C1D7	Zeilennummer	LOW
C1FD	LDY \$\$00	in Tabelle schreiben	
C1FF	LDA \$A9	Zeiger	HIGH
C201	STA (\$FB),Y	Zeilennummer	HIGH
C203	INY	Zeiger auf	HIGH
C204	LDA \$AA	Zeilennummer	HIGH
C206	STA (\$FB),Y	in Tabelle schreiben	
C208	INC \$A5	Tabellenende	LOW
C20A	INC \$A5	Tabellenende	LOW
C20C	BNE \$C1C2	kein übertrag	
C20E	INC \$A6	Tabellenende	HIGH
C210	JMP \$C1C2	Rücksprung	
C213	STY \$AE	Y-REG. speichern	
C215	STX \$FB	Zeilennummer	LOW
C217	STA \$FC	Zeilennummer	HIGH
C219	LDA \$A7	Tabellenzeiger	LOW
C21B	CMP \$A5	Tabellenende	LOW
C21D	LDA \$A8	Tabellenzeiger	HIGH
C21F	SBC \$A6	Tabellenende	HIGH
C221	BCS \$C23D	Ende erreicht ?	
C223	LDY \$\$00	Zeiger auf Null	

C225 LDA \$FB      Zeilennummer LOW  
 C227 CMP (\$A7),Y    Tabellenwert vergl.  
 C229 INY            Zeiger erhöhen  
 C22A LDA \$FC      Zeilennummer HIGH  
 C22C SBC (\$A7),Y    Tabellenwert  
 C22E BCC \$C23D    nicht in Tabelle ?  
 C230 INC \$A7        Tabellenzeiger LOW  
 C232 INC \$A7        Tabellenzeiger LOW  
 C234 BNE \$C238    kein Übertrag ?  
 C236 INC \$A8        Tabellenzeiger HIGH  
 C238 LDY \$AE        Y-REG. zurückholen  
 C23A LDA \$00        Zero-Flag setzen  
 C23C RTS            Rücksprung  
 C23D LDY \$AE        Y-REG. zurückholen  
 C23F LDA \$01        Zero-Flag löschen  
 C241 RTS            Rücksprung

100 FORI=1TO578STEP15:FORJ=0TO14:READA\$:B\$=RIGHT\$(A\$,1)  
 105 A=ASC(A\$)-48:IF A>9 THEN A=A-7  
 110 B=ASC(B\$)-48:IF B>9 THEN B=B-7  
 120 A=A\*16+B:C=(C+A)AND255:POKE49151+I+J,A: NEXT:READA:IFC=ATHENC=0:NEXT:END  
 130 PRINT"FEHLER IN ZEILE:";PEEK(63)+PEEK(64)\*256:STOP  
 300 DATA A9,36,85,01,20,A7,C0,A5,2B,38,E9,01,85,AB,85, 147  
 301 DATA A9,A5,2C,E9,00,85,AC,85,AA,A0,01,B1,A9,C8,11, 151  
 302 DATA A9,F0,3D,C8,B1,A9,AA,C8,B1,A9,20,13,C2,F0,4C, 245  
 303 DATA A0,01,B1,A9,38,E5,A9,38,E9,05,18,65,AD,B0,3D, 254  
 304 DATA C9,F5,B0,39,85,AD,A0,00,A9,3A,91,AB,C8,A5,A9, 174  
 305 DATA 18,69,04,85,A9,90,02,E6,AA,B1,A9,F0,38,91,AB, 147  
 306 DATA C8,4C,54,C0,A8,91,AB,C8,C0,03,D0,F9,98,18,65, 117  
 307 DATA AB,85,2D,A5,AC,69,00,85,2E,A9,37,85,01,4C,AB, 39  
 308 DATA E1,A0,00,B1,A9,91,AB,C8,C0,05,D0,F7,B1,A9,F0, 181  
 309 DATA 06,91,AB,C8,4C,84,C0,84,AD,98,18,65,A9,85,A9, 183  
 310 DATA 90,02,E6,AA,98,18,65,AB,85,AB,90,02,E6,AC,4C, 130  
 311 DATA 18,C0,A5,2B,38,E9,01,85,AB,A5,2C,E9,00,85,AC, 229  
 312 DATA A0,00,A9,A0,84,A5,85,A6,A0,03,B1,AB,AA,C8,B1, 95  
 313 DATA AB,20,93,C1,C8,B1,AB,D0,2A,98,18,65,AB,85,AB, 45  
 314 DATA 90,02,E6,AC,A0,01,B1,AB,C8,11,AB,D0,07,85,A7, 168  
 315 DATA A9,A0,85,AB,60,A5,02,F0,07,A9,00,85,02,4C,BC, 172

316 DATA C0,A0,05,4C,C8,C0,C9,8D,F0,27,C9,89,F0,23,C9, 212  
317 DATA CB,F0,18,C9,8B,F0,74,C9,A7,F0,17,C9,22,F0,74, 81  
318 DATA C9,8F,F0,68,C9,91,F0,64,C8,4C,C8,C0,C8,B1,AB, 30  
319 DATA C9,20,F0,F9,C8,B1,AB,C9,20,F0,F9,A9,37,85,01, 46  
320 DATA 84,AE,98,18,65,AB,85,22,A5,AC,69,00,85,23,B1, 172  
321 DATA AB,C9,30,90,08,C9,3A,B0,04,C8,4C,3A,C1,98,48, 226  
322 DATA 38,E5,AE,F0,22,20,B5,B7,20,F7,B7,68,A8,A9,36, 38  
323 DATA 85,01,A6,14,A5,15,20,93,C1,B1,AB,C8,C9,20,F0, 107  
324 DATA F9,88,C9,2C,F0,B3,4C,C8,C0,68,A8,A9,36,85,01, 98  
325 DATA 4C,C8,C0,A9,01,85,02,C8,4C,C8,C0,C8,B1,AB,F0, 181  
326 DATA 08,C9,22,D0,F7,C8,4C,C8,C0,88,4C,7A,C1,86,A9, 148  
327 DATA 85,AA,84,AE,A0,00,84,A7,A9,A0,85,A8,C4,A5,A5, 176  
328 DATA A8,E5,A6,F0,24,38,B1,A7,E5,A9,AA,C8,B1,A7,E5, 20  
329 DATA AA,C8,D0,02,E6,A8,90,E6,C9,00,D0,06,8A,D0,03, 68  
330 DATA A4,AE,60,88,C0,FF,D0,02,C6,A8,88,84,A7,A5,A5, 54  
331 DATA 85,FB,A5,A6,85,FC,A5,A7,C5,FB,A5,A8,E5,FC,B0, 54  
332 DATA 1C,C6,FB,A5,FB,C9,FF,D0,02,C6,FC,A0,00,B1,FB, 37  
333 DATA A0,02,91,FB,88,B1,FB,A0,03,91,FB,4C,D7,C1,A0, 21  
334 DATA 00,A5,A9,91,FB,C8,A5,AA,91,FB,E6,A5,E6,A5,D0, 99  
335 DATA B4,E6,A6,4C,C2,C1,84,AE,86,FB,85,FC,A5,A7,C5, 84  
336 DATA A5,A5,A8,E5,A6,B0,1A,A0,00,A5,FB,D1,A7,C8,A5, 108  
337 DATA FC,F1,A7,90,0D,E6,A7,E6,A7,D0,02,E6,A8,A4,AE, 253  
338 DATA A9,00,60,A4,AE,A9,01,60,00,00,00,00,00,00, 101



## 2. Der Aufstieg zu Assembler

Dieses Kapitel wendet sich an Einsteiger in die Maschinensprache-Programmierung des Commodore-Computers C64.

Maschinensprache wird oftmals als "schwierig", "abstrakt" und so weiter bezeichnet. Dieses Kapitel soll beweisen, daß Maschinensprache ebenso problemlos wie jede andere Programmiersprache zu erlernen ist. "Theoretische Abhandlungen" werden Sie relativ selten entdecken. Dieses Kapitel ist praxisorientiert, das heißt, die verschiedenen Befehle der Maschinensprache werden anhand ausführlich erläuteter Demoprogramme dargestellt. Sie werden niemals mit einem Befehl, der nur theoretisch behandelt wurde, "allein gelassen". Immer wird Ihnen zugleich auch die praktische Anwendung des Befehls mit mehreren Beispielen vorgeführt.

Der Zweck dieses Kapitels besteht darin, Leser, die bereits einigermaßen mit BASIC vertraut sind, auf möglichst einfache Weise in die "Maschinenprogrammierung" einzuführen.

Möglichst einfach bedeutet, daß Ihnen zu Beginn nicht der Reihe nach alle Befehle dieser Sprache erläutert werden, sondern zuerst jene, die problemlos anzuwenden sind und mit denen bereits effektive Programme erstellt werden können. Anschließend werden die wichtigsten Routinen des Betriebssystems vorgestellt, die Ihnen "fix und fertig programmiert" viele Hilfsprogramme zur Verfügung stellen, die Sie in eigenen Programmen verwenden können.

Nach diesen Kapiteln werden Sie bereits in der Lage sein, sehr interessante Programme zu erstellen. Diesem "einführenden" Teil folgt der zweite Hauptteil, in dem nach einer kurzen Wiederholung des im ersten Teil erlernten Stoffes systematisch alle Befehlsklassen erläutert werden, die zur Erstellung komplexer Maschinenprogramme benötigt werden.

Dieser zweite Hauptteil ist wie folgt aufgebaut:

- Befehls Erläuterung anhand von Demoprogrammen: Die Wirkungsweise und Funktion des jeweiligen Befehls wird erklärt und der Befehl selbst zur Vertiefung in mehreren kleinen Programmen angewendet.
- Vertiefung durch Übungsprogramme: jedem in sich abgeschlossenen Kapitel folgt ein Abschnitt, in dem ausschließlich Programme erstellt werden. Diese zum Teil recht anspruchsvollen Programme sollen Ihnen anschaulich zeigen, wie die erläuterten Befehle sinnvoll einzusetzen sind und Ihnen die benötigten Programmier-Techniken vermitteln.

Im Gegensatz zu höheren Programmiersprachen wie BASIC ist die Kenntniß der vorhandenen Befehle allein sinnlos. Um in Maschinensprache programmieren zu können, müssen Sie wissen, wie Ihr Rechner intern aufgebaut ist, welche wichtigen Bereiche er enthält, wie die Routinen des Betriebssystems genutzt werden und welche Speicherbereiche für die Ablage von Daten und Programmen vorhanden sind.

Im weiteren Verlauf werden Sie feststellen, daß es bereits mit relativ geringen und schnell erlernten Kenntnissen über das "Innenleben" Ihres Rechners möglich ist, sehr interessante Programme zu entwickeln.

Der vierte Hauptteil erläutert ein ganz hervorragendes Hilfsmittel, das uns der Rechner "kostenlos" zur Verfügung stellt, den eingebauten BASIC-Interpreter.

Die Erläuterung der wichtigsten Routinen des BASIC-Interpreters erschließt Ihnen zwei "Welten": BASIC und Maschinensprache. Maschinenprogramme stehen nicht mehr im "freien Raum", sondern können zusammen mit BASIC-Programmen eingesetzt werden, um zum Beispiel Eingabe- oder Sortier-Routinen zu erstellen.

Dieser Teil soll Ihnen alles vermitteln, was Sie benötigen, um in Maschinensprache Routinen zu schreiben, die ein BASIC-Programm nutzen und anwenden kann.

Noch ein Hinweis: Am Ende dieses Buches finden Sie das komplette Listing eines "Monitor-Programms", eines sehr nützlichen Werkzeugs bei der Programmierung.

Ohne Ihr Wissen haben Sie ziemlich sicher bereits das eine oder andere Maschinensprache-Programm eingegeben. In fast allen Heimcomputer-Zeitschriften finden sich Unmengen von Listings, die zum großen Teil aus sogenannten "Data-Zeilen" bestehen. Diese Data-Zeilen enthalten fast immer Maschinensprache-Programme im Folgenden kurz "Maschinenprogramme" genannt).

Diese Programme demonstrieren häufig den großen Vorteil von Maschinensprache, die enorme Geschwindigkeit. Die erstellten Programme sind meist mehrere hundertmal so schnell wie BASIC-Programme und somit immer noch extrem viel schneller als selbst compilierte BASIC-Programme.

Ein weiterer Vorteil: ein Maschinenprogramm ist immer erheblich kürzer als das entsprechende BASIC-Programm. Mit keiner anderen Programmiersprache kann ein derart kompakter und effizienter Programmcode erstellt werden.

Einige Probleme - zum Beispiel sogenannte "Interrupt-Routinen" - lassen sich sogar nur in Maschinensprache lösen. Sie sehen also, es gibt genug Gründe, um sich für diese Programmiersprache zu interessieren. Das es nur in Maschinensprache möglich ist, auf Heimcomputern "wirklich professionelle" Programme zu schreiben, beweist die Werbung für viele Programme, in denen diese als "zu 100% in Maschinensprache geschrieben" gerühmt werden.

Ein kleiner Nachteil ist, daß Maschinensprache-Befehle nicht ganz so komfortabel sind wie BASIC-Befehle. Zum Beispiel müssen zur Division oder Multiplikation von zwei Zahlen eigene Unterprogramme erstellt werden, entsprechende Befehle sind nicht vorhanden. Dieser Nachteil ist jedoch nicht sehr gravierend, da Sie wohl kaum eine Buchhaltung in Maschinensprache schreiben, sondern eher Videospiele oder eine kleine Textverar-

beitung. Gerade zeitkritischen Anwendungen dieser Art sind optimale Einsatzgebiete für Maschinsprache.

Zudem werden bereits wir im Verlaufe dieses Buches die sogenannten "Betriebssystem-" und "BASIC-Interpreter"-Routinen kennenlernen, fest eingebaute Unterprogramme, die das Erstellen eigener Programme erheblich erleichtern.

Diese Routinen stellen eine Art "Unterprogramm-Bibliothek" dar und enthalten fertige Programmteile für die verschiedensten Anwendungen und Problemstellungen. Die Nutzung dieser Unterprogramme versetzt Sie sehr schnell in die Lage, effektive Maschinenprogramme zu schreiben.

Sicherlich kennen Sie Hilfsmittel zur Programmierung in BASIC wie zum Beispiel Befehlerweiterungen. Zur Programmierung in Maschinsprache benötigen Sie einen sogenannten "Monitor", ein Programm, das die Befehlseingabe ungemein erleichtert.

Monitor-Programme gibt es in Hülle und Fülle, zum Beispiel als Listings in den verschiedensten Zeitschriften. Die Arbeitsweise und Bedienung dieser Programme ist standardisiert, die benötigten Eingaben unterscheiden sich nur in seltenen Fällen.

Ein Monitor ist Voraussetzung für die Eingabe der in diesem Buch verwendeten Programmbeispiele. Im Anhang dieses Buches finden Sie ein Monitor-Programm, das Sie verwenden können.

### *Einführung in Assembler*

Der Grundkurs vermittelt Ihnen bereits alles Notwendige zur Erstellung kleiner Assembler-Programme, die Grundlagen zum Umgang mit einem Monitor-Programm, die wichtigsten Befehle und Adressierungsarten, und erläutert die wichtigsten Unterprogramme, die uns das Betriebssystem zur Verfügung stellt.

*Die ersten "Gehversuche"*

Für den Fall, daß Sie noch nie - auch nicht in Form von Data-Zeilen - Kontakt mit einem Maschinenprogramm hatten, sollten Sie das weiter unten abgebildete Demoprogramm eingeben.

Das eigentliche Maschinenprogramm ist in der Data-Zeile am Ende des BASIC-Programms enthalten. Seine recht einfache Aufgabe besteht darin, die oberen Bildschirmzeilen mit dem Buchstaben A zu füllen.

```
100 REM *** 'A' AUSGEBEN ***
110 FOR I=49152 TO 49152+10
120 : READ A:POKE I,A
130 NEXT
140 PRINT CHR$(147):REM SCREEN LOESCHEN
150 SYS 49152:REM PROGRAMM STARTEN
160 END
170 :
180 DATA 169,1,162,0,157,0,4,202,208,250,96
```

BASIC-Programmierer (und an die wendet sich ja dieses Buch) sind sicherlich über die enorme Geschwindigkeit erstaunt, mit der die 256 Zeichen ausgegeben werden. Irgendeine Verzögerung ist nicht festzustellen, das Programm arbeitet für das menschliche Auge praktisch in "Nullzeit".

Zum Vergleich ein BASIC-Programm, das analog zum Maschinenprogramm arbeitet:

```
100 REM *** 'A' AUSGEBEN IN BASIC ***
110 PRINT CHR$(147);:REM SCREEN LOESCHEN
120 FOR I=1 TO 256
130 : PRINT"A";
140 NEXT
```

Zugegeben: auch das BASIC-Programm ist nicht allzu langsam (circa eine Sekunde zur Ausgabe aller A's). Der Unterschied zwischen diesem und dem Maschinenprogramm ist dennoch erstaunlich.

Um Ihnen den Geschwindigkeitsunterschied zu verdeutlichen: eine vor Jahren von mir in BASIC geschriebene Sortieroutine (Bubble-Sort) benötigte zur Sortierung von 1000 Strings etwa drei Stunden. Die gleiche Routine in Maschinensprache sortiert 1000 Strings in zehn Sekunden!

## 2.1 Maschinensprache und Assembler

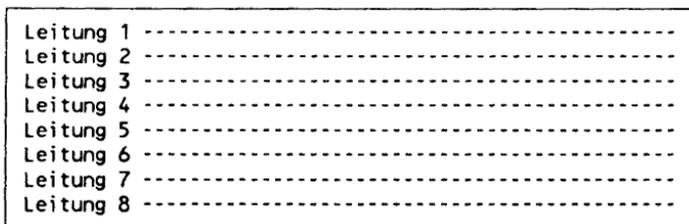
Der Begriff "Maschinensprache" fiel bereits ziemlich oft, ohne daß eine nähere Erläuterung erfolgte. Um dieses Versäumnis nachzuholen, benötigen wir ein wenig "trockene" Theorie.

Die Maschinensprache ist die einzige Sprache, die unser Computer wirklich versteht. Wie wir noch sehen werden, versteht er BASIC nicht, BASIC ist eine Fremdsprache für ihn.

Die eigentliche Maschinensprache besteht nicht aus Befehlswörtern, sondern aus "Zuständen" von Leitungen. Entweder fließt Strom oder es fließt kein Strom. Diese beiden Zustände einer Leitung kann unser Rechner unterscheiden (verstehen) und darauf reagieren.

Der eigentliche Rechner besteht aus der sogenannten "CPU" ("Central Processing Unit", "Zentraleinheit"). Diese Zentraleinheit versteht Befehle, die sich aus der Kombination der Zustände mehrerer Leitungen ergeben.

Diese Erläuterung klingt kompliziert, ist es jedoch nicht. Stellen wir uns acht Leitungen vor, die mit dem "Gehirn" unseres Computers - der CPU - verbunden sind.



Jede dieser acht Leitungen besitzt zwei mögliche Zustände: Strom fließt/kein Strom fließt. Diese beiden Zustände kennzeichnen wir mit je einer Zahl, eins (Strom fließt) und null (kein Strom fließt).

Insgesamt ergeben sich 256 mögliche Kombinationen von Nullen und Einsen, zum Beispiel:

```
00000000
oder 00000001
oder 00000010
oder 10010010
oder 11101110
oder 11111111
...
...
```

Jede dieser Kombinationen wird von der CPU als ein Befehl interpretiert. Wie ein von uns erteilter Befehl die Kombination dieser Leitungszustände herstellt, interessiert uns nicht weiter.

Wichtig für uns ist jedoch, daß diese maximal 256 Befehle ähnlich wie BASIC-Befehle Namen besitzen, die wir bei der Programmierung eingeben.

Ein Beispiel für einen solchen Befehl ist der Befehl LDA, eine Abkürzung für "Load Accumulator". Diese Befehle werden "Assembler-Befehle" genannt und mit ihnen werden wir im folgenden programmieren. Anstelle des Ausdrucks "Maschinensprache-Programm" sollten wir daher besser von "Assembler-Programm" sprechen, da sich das Programm aus einzelnen von uns eingegebenen Assembler-Befehlen zusammensetzt.

Die Frage ist nun, wie Assembler-Programme eingegeben werden. Mit dem eingebauten BASIC-Interpreter ist die Eingabe nicht möglich, wie Sie sofort feststellen, wenn Sie zum Beispiel den Assembler-Befehl LDA eingeben und RETURN drücken. Zur Eingabe verwenden wir das erwähnte "Monitor-Programm".

Bitte beachten Sie bei der Benutzung eines Monitors für den C64 folgendes:

1. Die vielen Beispielprogramme sind im Bereich \$C000 geschrieben. Viele Monitor-Programme liegen aber genau in diesem Bereich. Sie benötigen also entweder einen Monitor, der von vornherein in einem anderen Bereich liegt, oder müssen den Monitor von \$C000 in einen anderen Bereich verlegen (was nicht ganz einfach ist) oder Sie schreiben die Beispielprogramme in einem anderen Bereich, beispielsweise \$6000. Den hinten abgedruckten Maschinensprache-Monitor können Sie problemlos benutzen, weil er im Bereich ab \$9000 liegt.
2. Der hinten abgedruckte Monitor gibt diese Zahlen nicht aus und versteht das "A" für Assemble nicht. Bei diesem Monitor geben Sie neue Befehle ein, in dem Sie die gewünschte Speicherstelle entweder mit "D" Disassemblieren und den gewünschten Befehl an die Stelle des vorhandenen Schreiben. Sie können auch einfach ein Komma vor die gewünschte Speicherstelle und dahinter den Befehl schreiben. Wir wollen diesen Unterschied kurz an einem Beispiel zeigen:

Beim abgedruckten und vielen anderen Monitoren des C64 geben Sie ein:

```
,C000 LDA $0300
```

Nach RETURN zeigt der Bildschirm:

```
,C000 LDA $0300  
,C003
```

(Vor beiden Zeilen steht noch ein Punkt, den der Monitor automatisch ausgibt.)

Wenn Sie also den abgedruckten oder einen ähnlichen Monitor verwenden, so ändern Sie die Eingaben bitte entsprechend um.

Geben Sie bitte folgenden Befehl ein (und bestätigen Sie ihn wie üblich mit RETURN):

```
A C000 LDA #$01
```

Die eingegebene Zeile wird sofort in ein anderes Format umgewandelt werden:

```
A C000 A9 01    LDA #$01
A C002
```

Der Cursor befindet sich nun hinter der "Zahl" C002 und das Programm wartet auf eine weitere Eingabe. Geben Sie bitte der Reihe nach ebenso wie LDA #\$01 die folgenden Befehle ein:

```
LDX #$00
STA $0400,X
DEX
BNE $C004
RTS
```

Nach jeder Eingabe wird in der nächsten Zeile eine "Zahl" vorgegeben und auf den nächsten Befehl gewartet. Betrachten Sie diese Vorgabe als eine Art AUTO-Befehl, der Ihnen nach Eingabe der ersten Zeilennummer eines BASIC-Programms alle weiteren Zeilennummern automatisch vorgibt.

Nachdem Sie den letzten Befehl RTS eingaben, drücken Sie bitte RETURN, ohne einen weiteren Befehl einzugeben, um die "Zeilenvorgabe" abzubrechen. Der Bildschirm zeigt nun folgendes "Programm":

```
A C000 A9 01    LDA #$01
A C002 A2 00                LDX #$00
A C004 9D 00 04 STA $0400,X
A C007 CA                DEX
A C008 D0 FA    BNE $C004
A C00A 60                RTS
A C00B
```

Sollten Sie einen Fehler begangen haben, gehen Sie bitte mit dem Cursor in die betreffende Zeile und korrigieren Sie den Assembler-Befehl wie in einem BASIC-Programm. Wichtig: korrigieren Sie bitte weder die "Zeilennummer" noch die folgenden zweistelligen "Zahlen", sondern immer nur den von Ihnen eingegebenen Assembler-Befehl!

Geben Sie anschließend den Buchstaben X ein und drücken Sie RETURN. Die Eingabe X führt zum "Verlassen" des Monitors und der BASIC-Interpreter meldet sich wie üblich mit READY.

Sie haben nun ohne den Umweg über die Data-Zeilen mit dem Monitor jenes Demoprogramm eingegeben, das 256mal das Zeichen A auf dem Bildschirm ausgab und damit Ihr erstes Assembler-Programm geschrieben. Starten Sie dieses Programm bitte mit dem gleichen Aufruf, den auch das BASIC-Programm verwendete.

```
sys 49152
```

Sie können dieses Programm übrigens ebenso wie jedes BASIC-Programm mit diesem "SYS-Befehl" beliebig oft starten.

## 2.2 Dualsystem und Hexadezimalsystem

Vielleicht wundern Sie sich darüber, daß ich Zeichenfolgen wie C000 oder 03F7 als Zahlen bezeichne. Es sind tatsächlich Zahlen, jedoch keine Dezimal- sondern sogenannte "Hexadezimalzahlen". Unglücklicherweise können wir bei der Assembler-Programmierung mit unserem gewohnten Dezimalsystem nur wenig anfangen. Üblich ist die Verwendung des dualen und - wie bereits der Monitor zeigt - vor allem des hexadezimalen Systems.

Im Folgenden werde ich zuerst direkt auf das duale und das hexadezimale Zahlensystem eingehen. Anhand konkreter Beispiele werden die Unterschiede zum Dezimalsystem erläutert.

Das Dualsystem ist die Grundlage jeglicher "Computerei". Für jede Stelle einer Dualzahl steht nur eine von zwei verschiedenen

Ziffern zur Verfügung. Diese Ziffern sind 0 und 1 (zum Vergleich: im Dezimalsystem stehen bekanntlich zehn Ziffern zur Verfügung, 0,1,...,8,9).

Warum das Dualsystem sehr gut zur Zahlenverarbeitung durch einen Computer geeignet ist, wird deutlich, wenn wir uns erinnern, daß die CPU nur zwei verschiedene Leitungszustände unterscheiden kann, "Strom fließt" und "Strom fließt nicht", die durch eben jene beiden Ziffern 0 und 1 beschrieben werden können.

Eine Stelle einer Dualzahl, die wie erwähnt aus der Ziffer 0 oder der Ziffer 1 bestehen kann, nennt man ein "Bit". Acht solcher Bits bilden ein "Byte". Die Bits einer Dualzahl sind von rechts nach links durchnummeriert, wobei das erste Bit (ganz rechts) die Nummer null erhält (Bit 0, Bit 1,...,Bit 7).

Bit 7	Bit 6	Bit 5	Bit 4	Bit 3	Bit 2	Bit 1	Bit 0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	1
0	0	0	0	0	0	1	0
0	0	0	0	0	1	0	0

Die Tabelle enthält vier Bytes, das heißt, vier aus je acht Bits bestehende Dualzahlen. Die Frage ist nun, welchen Wert diese Dualzahlen besitzen. Der Wert hängt offensichtlich von der Kombination aus Nullen und Einsen ab. Enthält ein Bit die Ziffer 0, nennt man es "gelöscht". Ein "gesetztes" Bit wird durch die Ziffer 1 gekennzeichnet.

Um den Wert einer Dualzahl zu ermitteln, genügt es offensichtlich nicht, einfach alle gesetzten Bits zu addieren. Ebenso wie im Dezimalsystem ist der Wert einer Ziffer davon abhängig, an welcher Stelle sich die Ziffer in der Zahl befindet.

Um beim Dezimalsystem zu bleiben: mit jeder Stelle weiter links verzehnfacht sich der Wert einer Ziffer. Die Ziffer 5 besitzt an der ersten Stelle den Wert fünf, an der zweiten Stelle den Wert 50, an der dritten Stelle den Wert fünfhundert und so weiter.

Im Unterschied zum Dezimalsystem verdoppelt sich der Wert einer Ziffer im Dualsystem, wenn die Ziffer (0 oder 1) um eine Stelle nach links verschoben wird.

Die erste Dualzahl der Tabelle (00000000) besitzt natürlich den Wert null.

Die zweite Dualzahl (00000001) besitzt den Wert eins, die dritte Dualzahl (00000010) den Wert zwei und die vierte Dualzahl (00000100) den Wert vier.

Wenn man dieses Schema der Verdoppelung fortsetzt, ist leicht zu erkennen, daß bei nur einem gesetzten Bit der größte mit einer achtstelligen Dualzahl darstellbare Wert die Zahl 128 ist (10000000).

Sind mehrere Bits eines Bytes gesetzt, ergibt sich der Gesamtwert der Zahl, indem - ebenso wie im Dezimalsystem - die Werte aller Ziffern - abhängig von der Stelle in der Zahl - addiert werden.

Die Dezimalzahl 123 besitzt den Wert einhundertdreiundzwanzig, da die Ziffer 3 an der ersten Stelle den Wert drei besitzt, die Ziffer 2 an der zweiten Stelle den Wert zwanzig und die Ziffer 1 an der dritten Stelle den Wert einhundert. Addiert man diese Zahlen, ergibt sich der Gesamtwert.

Das Problem an dieser Analogie ist natürlich, daß wir aufgrund unseres ständigen Umgangs mit dem Dezimalsystem diese Berechnungen nicht mehr bewußt vornehmen, sondern die Ziffernfolge 1, 2, 3 (123) bereits als die Zahl einhundertdreiundzwanzig zu sehen glauben (was nicht stimmt, sondern nur bedeutet, daß die erforderlichen Berechnungen unbewußt ablaufen).

Versuchen Sie bitte, sich diese Berechnung des Wertes einer Zahl bewußt zu machen, indem Sie versuchen, eine Ziffer nicht sogleich als Zahl zu betrachten, sondern als Zeichen, dessen zahlenmäßiger Wert von seiner Position abhängt.

Gelingt Ihnen dies, ist die Übertragung des Schemas auf Dualzahlen ein Kinderspiel. Beispielsweise besitzt die Dualzahl 00000011 den dezimalen Wert drei, da die Ziffer 1 an der ersten Stelle den Wert eins besitzt und an der zweiten Stelle den Wert zwei.

Sehr einfach wird die Berechnung des Wertes einer Dualzahl mit Hilfe einer Tabelle, die den "Stellenwert" eines gesetzten Bits an den verschiedenen Stellen angibt.

#### Stellenwerte im Dualsystem

---

Bit 0 gesetzt => Wert 1
Bit 1 gesetzt => Wert 2
Bit 2 gesetzt => Wert 4
Bit 3 gesetzt => Wert 8
Bit 4 gesetzt => Wert 16
Bit 5 gesetzt => Wert 32
Bit 6 gesetzt => Wert 64
Bit 7 gesetzt => Wert 128

Zur Berechnung schauen Sie sich an, welche Bits gesetzt sind und addieren die betreffenden Stellenwerte.

Die Dualzahl 00010011 entspricht somit der Dezimalzahl 19 ( $1+2+16$ ) und die Dualzahl 11111111 der Dezimalzahl 255 ( $1+2+4+8+16+32+64+128$ ). Sie sehen, mit einem Byte - also einer achtstelligen Dualzahl - lassen sich durch Kombinationen gesetzter und gelöschter Bits alle Zahlen zwischen null (alle Bits gelöscht: 00000000) und 255 darstellen (alle Bits gesetzt: 11111111).

Das Hexadezimalsystem ist gewöhnungsbedürftiger als das Dualsystem, da es äußerst ungewohnte Ziffern enthält. Nicht nur 0 und 1 wie das Dualsystem oder 0, 1, ..., 8, 9 wie das Dezimalsystem, sondern die Ziffern 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F.

Die Ziffern A..F besitzen die "Ziffernwerte" zehn bis 15 (A=10, B=11, C=12, D=13, E=14, F=15). Das Hexadezimalsystem besitzt

einen wesentlichen Vorteil gegenüber dem Dual- und dem Dezimalsystem. Auch sehr grosse Zahlen können mit wenigen Ziffern dargestellt werden. Üblicherweise werden wir mit vierstelligen Hexadezimalzahlen arbeiten (Beispiel: C000, A000, 1AB5).

Im Hexadezimalsystem versechzehnfacht sich der Wert einer Ziffer mit jeder Stelle weiter links. Das heißt, die Ziffer 1 besitzt an der ersten Stelle (0001) den Wert eins, an der zweiten Stelle (0010) den Wert 16, an der dritten Stelle (0100) den Wert 256 und an der vierten Stelle (1000) bereits den Wert 4096.

Der Wert einer Hexadezimalzahl ergibt sich wiederum aus der Addition der Werte der einzelnen Ziffern unter Berücksichtigung ihrer Stellung in der Zahl. Um Ihnen die Berechnung zu erleichtern, folgt eine Tabelle der Stellenwerte des Hexadezimalsystems.

Stelle	Stellenwert
1	1
2	16
3	256
4	4096

Bei der Berechnung des Wertes einer Hexadezimalzahl gehen Sie so vor:

1. Multiplizieren Sie den Ziffernwert mit dem jeweiligen Stellenwert, um den Wert der Ziffer an der betreffenden Stelle zu ermitteln.
2. Addieren Sie alle ermittelten Werte.

Beispiele (Die Berechnungen erfolgen immer von rechts nach links!):

1. 0011  $\Rightarrow 1 \cdot 1 + 1 \cdot 16 + 0 \cdot 256 + 0 \cdot 4096 = 17$
2. 1100  $\Rightarrow 0 \cdot 1 + 0 \cdot 16 + 1 \cdot 256 + 1 \cdot 4096 = 4352$
3. 1111  $\Rightarrow 1 \cdot 1 + 1 \cdot 16 + 1 \cdot 256 + 1 \cdot 4096 = 4369$
4. 00FF  $\Rightarrow 15 \cdot 1 + 15 \cdot 16 + 0 \cdot 256 + 0 \cdot 4096 = 255$
5. FF00  $\Rightarrow 0 \cdot 1 + 0 \cdot 16 + 15 \cdot 256 + 15 \cdot 4096 = 65280$

$$6. \quad \text{FFFF} \Rightarrow 15 \cdot 1 + 15 \cdot 16 + 15 \cdot 256 + 15 \cdot 4096 = 68880$$

$$7. \quad \text{ABCD} \Rightarrow 13 \cdot 1 + 12 \cdot 16 + 11 \cdot 256 + 10 \cdot 4096 = 43981$$

Sie sehen, mit einer vierstelligen Hexadezimalzahl lassen sich Zahlen darstellen, zu deren Darstellung im Dezimalsystem bereits sechs Stellen benötigt werden.

Beim Umgang mit verschiedenen Zahlensystem stellt sich das Problem der Unterscheidung. Wie erkennen wir, ob eine bestimmte Zahl eine Dual-, Dezimal-, oder aber eine Hexadezimalzahl ist? Dual- und Hexadezimalzahlen besitzen als Kennzeichnung ein Sonderzeichen, das der Zahl vorangestellt wird. Dualzahlen werden mit dem Zeichen "%", Hexadezimalzahlen mit dem Zeichen "\$" markiert.

Dezimalzahlen	Dualzahlen	Hexadezimalzahlen
0	%00000000	\$0000
16	%00010000	\$0010
255	%11111111	\$00FF

Sie brauchen übrigens nicht alle Hexadezimalzahlen auswendig zu lernen. Fast jeder Monitor kann unterschiedliche Zahlenformate umrechnen. Schauen Sie dazu bitte in die entsprechende Anleitung des Monitors.

### 2.3 Der Hauptspeicher

Jeder Computer besitzt einen "Arbeits-" oder auch "Hauptspeicher" (im Unterschied zu "Massenspeichern" wie Cassetten oder Disketten), der alle benötigten Daten und Programme aufnimmt. Wie und wo diese Speicherung vorgenommen wird, ist für uns uninteressant, wenn wir in BASIC programmieren.

Bei der Assembler-Programmierung ist es jedoch unumgänglich, in Grundzügen über den prinzipiellen Aufbau eines Hauptspeichers und vor allem über den Aufbau Ihres Rechners Bescheid zu wissen.

## 2.4 Speicherorganisation

Um den Begriff "Speicherorganisation" zu klären, ist ein kurzer Ausflug in die BASIC-Programmierung angebracht. Wenn Sie - zum Beispiel ein BASIC-Programm erstellen, wird dieses Programm und alle die Variablen, die es verwendet, im Rechner-Speicher abgelegt.

Aus dem bisher Gesagten geht hervor, daß die CPU dieses Programm nicht versteht, BASIC ist eine "Fremdsprache" für unseren Rechner. Sie alle kennen den Begriff "BASIC-Interpreter". Dieser Interpreter ist ein Assembler-Programm, das unsere BASIC-Befehle "interpretiert" und in Anweisungen der für die CPU verständlichen Assembler-Sprache umsetzt.

Das Assembler-Programm namens "BASIC-Interpreter" übernimmt auch die Aufgabe, unseren BASIC-"Text" in bestimmten Speicherbereichen abzulegen. Während der Durchführung eines BASIC-Programms werden fast immer Variablen benötigt ( $A=10$ ,  $B\%=23$ ), denen Werte zugewiesen wird.

Wo diese Variablen gespeichert werden, ist wiederum dem BASIC-Interpreter überlassen und für den Benutzer uninteressant. BASIC ist eine sogenannte "problemorientierte" Sprache, im Gegensatz zur "hardwareorientierten" Sprache Assembler.

Da uns kein hilfreiches Programm zur Verfügung steht, das sich um die Speicherverwaltung kümmert, müssen wir selbst bei der Assembler-Programmierung angeben, wo unser Programm und die benötigten Variablen abzulegen sind.

Um einen geeigneten Ort zu bestimmen, müssen wir jedoch grundlegende Kenntnisse über die Speicherorganisation unseres Rechners besitzen.

Stellen Sie sich den Hauptspeicher eines Rechners bitte wie ein Hochhaus vor, das in einzelne Etagen unterteilt ist. Jede dieser Etagen ist eine "Speicherzelle", in der man eine Zahl ablegen kann.

Jede Speicherzelle kann eine beliebige achstellige Dualzahl aufnehmen, also ein Byte (eine Zahl zwischen null und 255). Der besitzt 65536 dieser Speicherzellen.

Sie sehen, aufgrund der großen Anzahl der Speicherzellen ist die Maßeinheit Byte ziemlich "unhandlich". Die Speicherkapazität eines Rechners wird üblicherweise in "Kilobyte" (Kb) gemessen (Ihr Gewicht messen Sie ebenfalls nicht in Gramm, sondern in Kilogramm).

Ein Kilobyte entspricht nun nicht - wie anzunehmen wäre - 1000, sondern 1024 Byte.

Jede dieser Speicherzellen kann mit einer beliebigen Zahl zwischen null und 255 - einem Byte - beschrieben werden. Um ein Byte in eine Speicherzelle zu schreiben, geben wir die "Hausnummer" (Etage in der "Hochhaus"-Analogie) der gewünschten Speicherzelle an, die sogenannte "Adresse".

Die Adressierung der Speicherzellen beginnt mit der Adresse null. Die höchste Adresse ist daher die letzte Speicherzelle, nämlich die Adresse 65536.

Merken Sie sich bitte: der Hauptspeicher unseres Rechners ist in Speicherzellen unterteilt, die über ihre Adresse (Hausnummer) angesprochen werden und beliebige Zahlen zwischen null und 255 aufnehmen können.

### *Der Bildschirmspeicher*

Nicht nur Assembler, sondern auch BASIC erlaubt es uns, beliebige Werte in eine angegebene Speicherzelle zu schreiben, und zwar mit dem POKE-Befehl.

Wie Sie wissen, besitzt der POKE-Befehl das Format: POKE (ADRESSE),(ZAHL). Diesen POKE-Befehl werden wir nun verwenden, um ein "maschinennahes" Programm zu schreiben.

Wir füllen den Bildschirm mit A's, jedoch ohne den PRINT-Befehl zu verwenden.

Da Sie alle BASIC beherrschen, kennen Sie sicherlich die "Bildschirmcode-Tabelle", die sich im Handbuch Ihres Rechners eine Seite vor der "ASCII-Tabelle" befindet. Jedes Zeichen auf dem Bildschirm entspricht einer Zahl in den Speicherzellen des sogenannten "Bildschirmspeichers" oder "Video-RAM's".

Der Bildschirmspeicher besteht aus 1000 Speicherzellen. Jede dieser Speicherzellen "gehört" zu einer bestimmten Bildschirmposition und enthält den Bildschirmcode des Zeichens, das sich an dieser Position befindet.

Dieser Bildschirmspeicher beginnt beim C64 mit der Adresse 1024. Die Speicherzelle mit der Hausnummer 1024 enthält den Bildschirmcode des Zeichens, das sich an der HOME-Position des Cursors befindet, also an Spalte eins von Zeile eins.

Der Bildschirmspeicher ist fortlaufend organisiert. Die Speicherzelle 1025 enthält daher den Code des Zeichens an der Position 2/1 (Spalte zwei/Zeile eins) und so weiter.

Mit diesem Wissen und dem POKE-Befehl können wir bereits beliebige Zeichen "maschinennah" auf dem Bildschirm ausgeben. Mit POKE 1024,(BILDSCHIRMCODE) verändern Sie das Zeichen an Position 1/1 (Spalte eins/Zeile eins).

Mit einer Schleife können wir den Bildschirm problemlos mit dem Zeichen A füllen.

```
100 VR=1024:REM STARTADRESSE VIDEO-RAM
110 FOR I=VR TO VR+1000
120 : POKE I,1:REM BILDSCHIRMCODE VON 'A'
130 NEXT
```

Dieses Programm ist "maschinennah", da es direkt bestimmte Speicherzellen anspricht. Es arbeitet analog unserem ersten echten Assembler-Programm, das - wie wir noch sehen werden

- den Bildschirm auf die gleiche Art und Weise (Veränderung des Bildschirmspeichers) mit A's füllte.

## 2.5 Die Speicheraufteilung

Im letzten Kapitel sahen wir, wie der Speicher unseres Rechners organisiert ist (Speicherzellen mit einer "Breite" von einem Byte) und wo sich der Bildschirmspeicher befindet.

### 1. Die Zeropage

Eine "Page" oder "Seite" ist ein Speicherbereich, der 256 Speicherzellen umfaßt. Die erste Seite (Page null oder "Zero-page") umfaßt den Bereich von Speicherzelle null bis Speicherzelle 255, die zweite Seite beginnt bei Speicherzelle 256 und endet bei Zelle 511 und so weiter. Man spricht auch vom "Seitenkonzept" der Speicheraufteilung (Unterteilung in Blöcke von je 256 Byte Umfang).

Die Zeropage ist für die Assembler-Programmierung außerordentlich wichtig. Verschiedene Assembler-Befehle können nur mit Hilfe dieses Speicherbereichs verwendet werden. In diesem speziellen Bereich befinden sich zudem für uns wichtige Informationen. Beispielsweise geben zwei dieser Speicherzellen immer Auskunft über die aktuelle Cursorposition (Spalte und Zeile).

### 2. Der Stack

Der sogenannte "Stack" umfaßt ebenfalls eine Seite, das heißt 256 Speicherzellen. Er wird von der CPU benutzt, um sich beim Aufruf eines Unterprogramms zu merken, von wo der Aufruf kam, analog einem BASIC-Programm, bei dem das Programm nach dem Befehl RETURN mit jenem Befehl fortgesetzt wird, der dem Unterprogrammaufruf GOSUB folgt. Der Stack wird außerdem oft zur kurzzeitigen Speicherung von Daten verwendet, da sich der Rechner selbständig darum kümmert, wo die Daten abgelegt werden und somit für uns jeglicher "Verwaltungsaufwand" entfällt.

### 3. *Der Bildschirmspeicher*

Der "Bildschirmspeicher" oder das "Video-RAM" besteht aus vier Seiten, also insgesamt 1024 Speicherzellen. Dieser Bereich enthält die Bildschirmcodes aller auf dem Bildschirm vorhandenen Zeichen.

Die erste Zelle des Bildschirmspeichers '1024' enthält den Bildschirmcode des Zeichens, das sich an der Position 1/1 (Spalte eins/Zeile eins) befindet, die zweite Zelle den Code des Zeichens an Position 2/1 (Spalte zwei/Zeile eins) und so weiter.

### 4. *Das BASIC-RAM*

Das "BASIC-RAM" ist jener Speicherbereich, in dem der BASIC-Interpreter Programme und Variablen ablegt.

### 5. *BASIC-ROM*

Im "BASIC-ROM" befindet sich der BASIC-Interpreter, jenes festeingebaute Programm, das unsere BASIC-Programme interpretiert und für ihre Ausführung sorgt. Ebenso wie alle anderen "ROM"-Bereiche können die Inhalte dieser Speicherzellen gelesen, jedoch nicht beschrieben und damit verändert werden.

### 6. *Das Zeichen-ROM*

Das "Zeichen-ROM" enthält den Zeichensatz unseres Rechners, das heißt alle verfügbaren Zeichen in Form des "Punktmusters", aus dem sie aufgebaut sind.

### 7. *Das Kernal*

Das "Kernal" ist das sogenannte "Betriebssystem" des Rechners, ein wie der BASIC-Interpreter festeingebautes Assembler-Programm, das für alle Ein-/Ausgabeoperationen (Tastatur abfragen, Zeichen auf Drucker ausgeben etc.) zuständig ist. Ohne dieses Betriebssystem ist unser Rechner eine Ansammlung verschiedener elektronischer Bauteile, mit der wir nichts anfangen können.

Das Betriebssystem enthält viele für die Arbeit mit dem Rechner grundlegende Funktionen, die wir uns in späteren Kapiteln zunutze machen werden.

### *RAM und ROM*

Wie diese Unterteilung zeigt, unterscheidet man "RAM"- und "ROM"-Speichereinheiten. Die ROM-Speicherzellen (ROM = "read only memory", "nur lesbare Speichereinheit") können nicht mit beliebigen Werten beschrieben werden. Sie enthalten fest "eingebrennte" Daten oder Programme, die auch dann erhalten bleiben, wenn der Rechner ausgeschaltet wird.

RAM-Speicherzellen (RAM = "random access memory", "Speicher mit wahlfreiem (Lesen oder Schreiben) Zugriff") verlieren ihre Inhalte sofort, wenn die Stromversorgung unterbrochen wird. Im Gegensatz zum ROM kann der Inhalt von RAM-Speicherzellen jedoch beliebig verändert werden.

Aus diesem Grund ist der RAM-Speicher für uns der interessantere von beiden. Im RAM-Speicher werden wir Assembler-Programme und benötigte Daten ablegen.

Eines der Grundprobleme bei der Assembler-Programmierung ist die Suche nach "freien" Speicherbereichen, die wir für unsere Programme nutzen können. In mehreren Bereichen des Speichers werden ständig benötigte Daten abgelegt, da wir nicht einfach überschreiben dürfen.

So ist zum Beispiel die Zeropage für uns vorläufig "tabu". Wie erläutert, enthält sie Informationen, die das Betriebssystem zu seiner Arbeit benötigt und die wir nicht einfach verändern dürfen.

Ein gut geeigneter Speicherbereich zur Ablage von Assembler-Programmen ist beim C64 der Bereich 49152 bis 53247, der normalerweise unbenutzt ist. In diesem vier Kilobyte (4096 Byte) großen Bereich werden wir unsere Assembler-Programme ablegen. Im folgenden werde ich zur Adreßangabe das Hexadezi-

malsystem benutzen. Hexadezimal ausgedrückt beginnt der Bereich bei Adresse \$C000 und endet bei \$CFFF.

## 2.6 Programmieren mit dem Monitor

Wie erläutert setzt dieses Buch die Verwendung eines Monitors zur Programmeingabe voraus. Der folgende Abschnitt zeigt, wie Programme mit einem Monitor eingegeben, editiert, gespeichert und geladen werden.

Die Unterschiede im Format der einzelnen Monitor-Befehle sind von Monitor zu Monitor äußerst gering, so daß sich dieser Abschnitt gleichermaßen auf den im Anhang abgedruckten oder einen beliebigen anderen Monitor bezieht.

### *Laden und Starten eines Monitor-Programms*

Manche für den C64 erhältlichen Monitore müssen mit einem Befehl wie `LOAD"NAME",8,1` geladen werden statt nur mit `LOAD"NAME",8`. Wichtig ist bei diesen Monitoren die Eingabe des Befehls `NEW` vor dem Starten des Monitors, da Sie ansonsten Schwierigkeiten mit eventuell einzugebenden BASIC-Programmen bekommen.

Wenn Sie einen Monitor erwerben oder abtippen, achten Sie bitte darauf, daß sich dieser nicht im Bereich \$C000-\$CFFF befindet (siehe Anleitung), da wir diesen Bereich im Folgenden zur Ablage unserer Programme verwenden.

### 2.6.1 Assembler-Programme mit einem Monitor eingeben

Jeder Monitor besitzt verschiedene Befehle, die uns bei der Erstellung eines Programms unterstützen. Um Assembler-Befehle mit einem Monitor einzugeben, verwenden wir den Befehl "Assemble", der bei jedem Monitor mit dem Buchstaben `A` abgekürzt wird. Dem Assemble-Befehl folgt die hexadezimale Angabe einer Adresse. Der folgende Assembler-Befehl wird an

eben dieser Adresse vom Monitor im Speicher abgelegt. Das allgemeine Format:

A (STARTADRESSE) (ASSEMBLER-BEFEHL)

Denken Sie bitte an den Unterschied zum abgedruckten Monitor. Geben Sie bei ihm bitte statt des "A" ein ", " ein.

Monitore erwarten wie erläutert Zahleneingaben im Hexadezimalsystem. Da Startadressen immer hexadezimal anzugeben sind, können Sie bei den meisten Monitoren auf die Eingabe des Zeichens "\$" vor der Startadresse verzichten.

Jeder Assembler-Befehl besitzt eine bestimmte Länge, der Befehl LDA #\$01 zum Beispiel eine Länge von zwei Byte. Diesen Befehl legt der Monitor in den Speicherzellen \$C000 und \$C001 ab, wenn wir als Startadresse C000 angeben (A C000 LDA #\$01). Die Adresse, ab der der nächste Befehl abgelegt wird, steht nun fest ( $\$C000 + \$02 = \$C002$ ) und muß vom Benutzer nicht mehr eingegeben werden.

Sobald Sie einmalig einen Befehl mit einer Startadresse eingeben, wird Ihnen der Monitor daher die Adresse des jeweils folgenden Befehls vorgeben und Sie müssen nur noch den Befehl selbst eintippen (siehe AUTO-Befehl in BASIC).

Merken Sie sich bitte: ein Assembler-Programm wird mit einem Monitor eingegeben, indem der erste Befehl mit der gewünschten Startadresse des Programms eingegeben wird. Bei allen folgenden Befehlen wird die jeweilige "Befehlsadresse" vom Monitor vorgegeben und es genügt vollkommen, den Befehl selbst einzugeben. Üben Sie diese Programmeingabe bitte mit dem folgenden Programm.

Rahmenfarben ändern

A C000 LDX #\$00

TXA

STA \$D020

DEX

JMP \$C002

Verlassen Sie den Monitor anschließend mit dem Befehl X und starten Sie das Assembler-Programm mit SYS 49152.

Wenn Sie das Programm korrekt eingaben, ergibt sich ein recht netter Effekt. Der Bildschirmrahmen wird von "Wellen" überzogen. Das Programm befindet sich in einer Endlosschleife, die nur mit STOP+RESTORE wieder verlassen werden kann.

Fehler bei der Eingabe korrigieren Sie, indem Sie den betreffenden Befehl übertippen und RETURN drücken, analog der Änderung einer BASIC-Befehlszeile.

In folgenden Kapiteln werden wir Assembler-Programme eingeben, die nicht mehr auf den Bildschirm passen. Zur Durchsicht und Korrektur des Programms benötigen wir daher ein Äquivalent zum LIST-Befehl.

Dieser Monitor-Befehl nennt sich "Disassemble" und wird mit dem Buchstaben D abgekürzt. Das allgemeine Format (vergleiche LIST (VON)-(BIS)):

D (STARTADRESSE) (ENDADRESSE)

Geben Sie zum Listen des Programms daher ein:

D C000 C00A

Mit dem Disassemble-Befehl ist es jederzeit möglich, auch umfangreiche Programme zu listen und zu korrigieren. Ob bei der hexadezimalen Angabe des zu listenden Speicherbereichs das Zeichen "\$" benötigt wird oder entfallen kann, ist von Monitor zu Monitor unterschiedlich.

Wenn Sie bei der "Disassemblierung" eines Speicherbereichs seltsame Assembler-Befehle oder gar Fragezeichen im Anschluß an das eigentliche Programm entdecken, stören Sie sich bitte nicht daran. "Hinter" unserem Programm befinden sich ja ebenfalls Speicherzellen, die - unbestimmte - Werte enthalten. Der Monitor versucht diese Werte als Assembler-Befehle zu inter-

pretieren. Existiert zum Inhalt einer Speicherzelle kein zugehöriger Assembler-Befehl, gibt der Monitor ein Fragezeichen aus.

## 2.6.2 Speicherung eines Assembler-Programms im Rechner

Bei der Eingabe des letzten Demoprogramms stellten Sie fest, daß der Monitor unmittelbar nach der Eingabe eines Befehls die gesamte Befehlszeile in einem anderem Format darstellt. Der Befehlsadresse folgen mehrere zweistellige Hexadezimalzahlen ohne das Kennzeichen "\$" (zumindest bei den meisten Monitoren), die jedoch an Ziffern wie A,B,C,D,E oder F zu erkennen sind. Diesen Hexadezimalzahlen folgt der von Ihnen eingegebene Assembler-Befehl. (Beim hinten abgedruckten Monitor werden diese Zahlen nicht ausgegeben.)

Rahmenfarben ändern

A C000 A2 00	LDX #00
A C002 8A	TXA
A C003 8D 20 D0	STA \$D020
A C006 CA	DEX
A C00A 4C 02 C0	JMP \$C002

Da Ihr Rechner prinzipiell nur Zahlen verarbeiten kann, wird auch ein Programm in Zahlenform "codiert" im Speicher abgelegt. Jedem Assembler-Befehl entspricht eine Zahl zwischen null und 255, ein Byte. Dieses Byte stellt der Monitor unmittelbar hinter der Adresse des Befehls in hexadezimaler Form dar. A2 (genauer: \$A2) entspricht dem Befehl LDX, 8A dem Befehl TXA und so weiter.

(Sie brauchen diese Zahlen und die zugehörigen Befehle aber nicht auswendigzulernen, denn Sie haben ja einen Monitor, der die Befehle in Zahlen und die Zahlen in die zugehörigen Befehle umrechnet.)

Die meisten Befehle, die wir kennenlernen, benötigen ein "Argument", vergleichbar BASIC-Befehlen wie PEEK(ARGUMENT) oder INT(ARGUMENT). Das Argument ist eine ein oder zwei Byte lange Zahl.

Je nach Länge von Assembler-Befehl plus Argument spricht man von einem "Ein-", "Zwei-" oder "Drei-Byte-Befehl".

Dem Befehl LDX folgt das Argument 00 (\$00). LDX #\$00 ist daher ein Zwei-Byte-Befehl, JMP \$C002 (4C 02 C0) ein Drei-Byte-Befehl mit dem Argument 02 C0.

Wenn Sie sich die zu den Befehlen gehörenden Zahlen mit dem hinten abgedruckten Monitor anschauen möchten, so benutzen Sie dazu bitte den Memory-Befehl "M". Um beispielsweise die Zahlen, die zu

```
,C000 LDA $0300
```

gehören zu sehen, geben Sie "M C000" + RETURN ein und Sie erhalten die Anzeige:

```
:C000 AD 00 03 .....
```

Um zu verdeutlichen, wozu Argumente benötigt werden: der Befehl JMP ist ein "Sprungbefehl", vergleichbar dem BASIC-Befehl GOTO, und setzt wie dieser die Programmverarbeitung an der angegebenen Stelle fort.

Das Sprungziel wird jedoch nicht in Form einer Zeilennummer, sondern einer Befehls-Adresse angegeben. Der Sprung erfolgt zur angegebenen Speicherzelle und das Programm wird mit dem in dieser Zelle enthaltenen Befehl fortgesetzt, in diesem Fall mit dem Befehl an Adresse \$C002 (TXA).

Die Adresse \$C002 ist das Argument des Befehls JMP. Der Befehl JMP wird in Speicherzelle \$C00A abgelegt. Die Hexadezimalzahl \$C002 wird in zwei Speicherzellen abgelegt. Der Grund: eine Speicherzelle kann nur Zahlen zwischen null und 255 enthalten, also ein Byte. Zur Darstellung einer größeren Zahl werden mehrere Bytes benötigt.

Mit zwei Bytes kann eine beliebige Zahl zwischen null und 65535 dargestellt werden. Verständlich wird die Aufteilung einer

großen Zahl in zwei Bytes jedoch erst, wenn wir uns die Hexadezimal-Darstellung von Zahlen betrachten.

Die Zahl 49154 wird hexadezimal in der Form \$C002 dargestellt. Diese vierstellige hexadezimale Zahl wird in zwei Abschnitte unterteilt. Abschnitt eins enthält die ersten beiden Ziffern (C0), Abschnitt zwei die beiden letzten Ziffern (02).

Jeder dieser Abschnitte wird als eigene Zahl zwischen null (\$00) und 255 (\$FF) betrachtet. Die vierstellige Hexadezimalzahl wird in zwei Bytes unterteilt.

Man spricht von "höherwertigem" oder "High-Byte" (die beiden linken Ziffern) und "niederwertigem" oder "Low-Byte" (die beiden rechten Ziffern).

Diese beiden Bytes werden in zwei aufeinanderfolgenden Speicherzellen untergebracht und zwar bei allen Commodore-Computern in der etwas gewöhnungsbedürftigen Form "Low-Byte/High-Byte", dem sogenannten "Adreßformat".

In der ersten Speicherzelle wird die niederwertige, in der folgenden Speicherzelle die höherwertige Hälfte der Zahl untergebracht.

Diese Art der Adreß-Speicherung erklärt die Darstellung des Drei-Byte-Befehls JMP \$C002 durch die drei Bytes \$4C \$02 \$C0. Das Byte \$4C ist der "Befehls-Code" des JMP-Befehls. \$02 \$C0 ist die Darstellung der Adresse \$C002 in der Form Low-Byte/High-Byte.

Merken Sie sich diese Art der Adreß-Darstellung unbedingt. Wir werden viele Befehle kennenlernen, die mit Zwei-Byte-Adressen arbeiten. Bei allen diesen Adressen wird das niederwertige vor dem höherwertigen Byte gespeichert.

Aber keine Sorge: Durch unsere vielen Übungen werden Sie das schnell lernen und ein Monitor nimmt Ihnen diese Arbeit so-wieso ab.

### 2.6.3 Programme speichern und laden

Assembler-Programme nützen uns recht wenig, wenn sie beim Ausschalten des Rechners jedesmal verlorengehen. Mit den BASIC-Befehlen SAVE und LOAD können wir jedoch nur BASIC- und keine Assembler-Programme speichern.

Jeder Monitor besitzt jedoch zwei gleichwertige Befehle, S (für SAVE) und L (für LOAD). Der Befehl S besitzt das Format:

```
S"(NAME)",(GERÄTENR.), (STARTADRESSE), (ENDADRESSE+1)
```

Um ein Assemblerprogramm zu speichern, müssen Sie ebenso wie bei einem BASIC-Programm einen Dateinamen (NAME) angeben. Anschließend folgt die (GERÄTENR.). Wollen Sie das Programm auf Cassette speichern, geben Sie 01 ein, zum Speichern auf Diskette hingegen die Gerätenummer 08.

Vielleicht wundern Sie sich, warum die Eingabe 1 oder 8 nicht genügt. Dies liegt an der bereits erwähnten Eigenheit von Monitoren, auf hexadezimalen Eingaben zu bestehen. 8 entspricht der zweistelligen Hexadezimalzahl \$08 und 1 der Zahl \$01 (wobei das Dollarzeichen jedoch nicht mit eingegeben werden muß).

Nun geben Sie an, wo sich das abzuspeichernde Programm befindet und wo es endet. Der Monitor wird genau diesen Speicherbereich auf Cassette beziehungsweise Diskette schreiben. Beide Angaben erfolgen wiederum hexadezimal. Ein Beispiel:

```
A C000 EE 20 D0          INC $D020
A C003 4C 00 C0          JMP $C000
A C006
```

Dieses kurze Programm verändert ununterbrochen die Farben des Bildschirmrahmens. Es beginnt bei der im Assemble-Befehl angegebenen Startadresse \$C000 und endet bei Adresse \$C005, ein Byte vor der nächsten Befehlsadresse \$C006.

Beim Speichern können Sie auf das Dollarzeichen bei der Angabe der Start- und der Endadresse verzichten. Beachten Sie je-

doch, daß dem Monitor nicht die echte Endadresse, sondern die (ENDADRESSE+1) anzugeben ist. Im Beispiel wäre dies die Adresse des nächsten Befehls, \$C006.

Speichern auf Cassette: S"TESTPROG",01,C000,C006

Speichern auf Diskette: S"TESTPROG",08,C000,C006

Beide Befehle speichern das Programm unter dem Namen TESTPROG auf Cassette beziehungsweise Diskette. Manche Monitore verlangen übrigens beim Speichern (und Laden) ein Leerzeichen anstelle eines Kommas. Welches dieser beiden Trennzeichen Ihr Monitor erwartet, müssen Sie ausprobieren.

Der Befehl L besitzt folgendes Format:

L"(NAME)",(GERÄTENR.)

Laden von Cassette: L"TESTPROG",01

Laden von Diskette: L"TESTPROG",08

Die Angabe der Start- und Endadresse entfällt beim Laden. Das Programm TESTPROG wird automatisch nach \$C000 geladen, in jenen Bereich, an dem es sich beim Speichern befand.

Sie laden das Programm wie beschrieben, geben beim Speichern jedoch die für Sie gültige Start- und Endadresse (+1) ein.

Speichern auf Cassette: S"TESTPROG",01,03F7,03FD

Speichern auf Diskette: S"TESTPROG",08,03F7,03FD

Zur Übung empfehle ich Ihnen, den Bildschirminhalt zu speichern und - nach dem Löschen des Bildschirms - wieder zu laden. Dabei müssen Sie den Bereich \$0400-\$07FF speichern. Beachten Sie bitte, daß die Endadresse plus eins anzugeben ist.

## 2.7 Befehlsbearbeitung durch die CPU

Die CPU besitzt einen Programmzähler oder "program counter". Der Programmzähler weist immer auf die Adresse, an der sich der nächste zu bearbeitende Befehl befindet.

Da der gesamte Rechnerspeicher "adressiert" werden muß (\$0000-\$FFFF), ist diese Adresse zwei Byte lang (siehe oben). Der Programmzähler besteht aus zwei "Registern", speziellen Speicherzellen, die wie üblich jeweils ein Byte aufnehmen können und die nieder- beziehungsweise die höherwertige Hälfte der jeweiligen Adresse enthalten.

Nehmen wir an, der Programmzähler weist auf die Adresse \$C000, an der sich der erste Befehl unseres Programms befindet (LDX #\$00). Über den sogenannten "Datenbus" wird der Inhalt der Speicherzelle \$C000 geholt, die Zahl \$A2.

Die Zahl wird nun "decodiert" und als Befehl LDX erkannt. Anschließend wird der Programmzähler um eins erhöht und weist danach auf die Adresse \$C001. Das "Argument" des Befehls LDX, die Zahl \$00 befindet sich an dieser Adresse und wird ebenfalls mit Hilfe des Datenbusses vom Rechnerspeicher in die CPU übertragen.

Ob ein Befehls-Argument ein oder aber zwei Byte umfaßt, erkennt die CPU am Befehlscode. Nachdem das Befehlsargument vom Speicher zur CPU transportiert wurde, wird der Befehl ausgeführt.

Der Programmzähler wird bei jeder Übertragung eines Bytes um den Wert eins erhöht und weist somit nach der Bearbeitung eines Befehls (und seines Argumentes) auf den folgenden Befehl, der auf die gleiche Weise abgearbeitet wird.

### *Die CPU-Register*

Im vorigen Abschnitt lernten wir zwei CPU-Register kennen, die zusammen den Programmzähler bilden. Die verschiedenen

CPU-Register sind die wichtigsten Speicherzellen, die unser Rechner besitzt.

1. **Der Akkumulator:** Das wichtigste CPU-Register ist der sogenannte "Akkumulator". Fast alle Operationen sind nur mit Hilfe des Akkumulators möglich. Um beispielsweise eine bestimmte Speicherzelle mit einem beliebigen Wert zu beschreiben (analog dem POKE-Befehl), muß dieser Wert zuerst in den Akkumulator "geladen" werden. Anschließend kann der Akkumulatorinhalt in die gewünschte Speicherzelle übertragen werden.  
Außer für den "Datentransfer" ist der Akkumulator für Berechnungen aller Art zuständig. Additionen oder Subtraktionen können nur in diesem speziellen Register stattfinden.
2. **Die Indexregister:** Die CPU besitzt zwei "Indexregister", die als "X-Register" und "Y-Register" bezeichnet werden. Beide Register werden vorwiegend als Schleifenzähler und zur Bearbeitung von Tabellen verwendet.
3. **Das Status-Register:** Das Statusregister enthält wie alle übrigen Register ein Byte. Dieses Byte gibt über den "Prozessor-Status" Auskunft, zum Beispiel über das Ergebnis von Subtraktionen oder Additionen. Am Inhalt des Statusregisters können wir zum Beispiel erkennen, ob das Ergebnis einer Addition größer oder kleiner als 255 ist, oder ob eine Programmschleife beendet ist.
4. **Der Stapelzeiger:** Der Stapel ist ein spezieller, eine Seite (256 Byte) langer Speicherbereich, der zur kurzfristigen Ablage von Informationen geeignet ist und mit Hilfe des "Stapelzeigers" verwaltet wird.

## 2.8 Die Adressierungsarten

Sie wissen bereits von BASIC-Programmen, daß es möglich ist, Variablen auf verschiedene Weise anzusprechen, zu "adressieren". Bei der direkten Adressierung geben Sie den Namen einer einfachen Variablen an, zum Beispiel PRINT A\$.

Die indirekte Adressierung verwendet Arrayvariablen. Welche Variable angesprochen wird, bestimmt der Wert des angegebenen Index (PRINT A\$(1):PRINT B%(2)). Auf die Variable wird "indirekt" zugegriffen.

Bei der Assembler-Programmierung steht uns eine Vielzahl verschiedener Adressierungsarten zur Verfügung, deren effektiver Einsatz ungemein wichtig ist.

Daher werde ich darauf verzichten, Ihnen sofort zu Beginn unseres Assembler-Kurses eine Vielzahl von Befehlen zu präsentieren. Das Wissen um die verschiedenen Adressierungsarten ist weitaus wichtiger als die Kenntniß auch des "allerletzten" Befehls.

Im Folgenden werden zwei grundlegende Assembler-Befehle erläutert, LDA und STA. Mit diesen Befehlen werden die meisten Adressierungsarten "durchgespielt". In den folgenden Kapiteln werden nach und nach weitere Befehle eingeführt, an denen zusätzliche Adressierungsmöglichkeiten demonstriert werden.

### *LDA und STA*

Die Assembler-Programmierung besteht vorwiegend darin, Inhalte bestimmter Speicherzellen zu lesen oder zu verändern. Zu diesem Zweck gibt es die Klasse der "Transferbefehle", die für den Datentransport zuständig sind.

Die grundlegendsten und am häufigsten verwendeten Transferbefehle sind LDA und STA. Die "Kürzel" zur Bezeichnung von Assembler-Befehlen, die immer aus drei Buchstaben bestehen, werden als "Mnemonics" bezeichnet und sind so gewählt, daß die Funktion meist direkt aus dem Namen hervorgeht. Die Abkürzung LDA steht für "load accumulator", also "lade den Akkumulator (mit einem Wert)", die Abkürzung STA für "store accumulator", also "übertrage den Inhalt des Akkumulators (in eine Speicherzelle)".

Mit diesen grundlegenden Transferbefehlen ist es möglich, den Inhalt beliebiger Speicherzellen zu lesen und zu verändern. Zu

diesem Zweck existieren verschiedene "Adressierungsarten", die im Folgenden besprochen werden.

### *Unmittelbare und absolute Adressierung*

Bei der einfachsten Adressierungsart, der "unmittelbaren Adressierung", folgt dem Befehl als Argument ein - üblicherweise hexadezimal angegebener - Wert.

Dem Befehl LDA ("lade den Akkumulator") folgt der Wert, mit dem der Akkumulator geladen werden soll. Da der Akkumulator ein Register mit einer "Breite" von acht Bit (einem Byte) ist, ist das Argument eine Zahl zwischen null und 255. Um die unmittelbare Adressierung von anderen Adressierungsarten zu unterscheiden, befindet sich vor dem eigentlichen Wert das Zeichen "#". Beispiele:

1. LDA #**\$00** : Akkumulator mit dem Wert **\$00** (=dezimal null) laden.
2. LDA #**\$80** : Akkumulator mit dem Wert **\$80** (=dezimal 128) laden.
3. LDA #**\$FF** : Akkumulator mit dem Wert **\$FF** (=dezimal 255) laden.

Befehle, die mit unmittelbarer Adressierung arbeiten, sind immer Zwei-Byte-Befehle. Der Befehl LDA #**\$FF** besteht aus einem Byte, das den Befehlscode selbst enthält, und einem weiteren Byte, das das Argument **\$FF** enthält.

Erste sinnvolle Programme lassen sich durch Kombination der Befehle LDA und STA erstellen. Mit STA ("übertrage den Inhalt des Akkumulators") wird der aktuelle Akkumulator-Inhalt in die angegebene Speicherzelle kopiert.

Da dem Befehl STA kein Wert, sondern die Adresse einer Speicherzelle als Argument angegeben wird, ist die unmittelbare Adressierung mit STA nicht möglich.

Die einfachste Adressierungsart, die STA kennt, ist die "absolute Adressierung", bei der als Argument eine "absolute" Speicheradresse angegeben wird. Beispiele:

1. STA \$C000 : Akkumulator-Inhalt in Speicherzelle \$C000 (=dezimal 49152) übertragen.
2. STA \$C002 : Akkumulator-Inhalt in Speicherzelle \$C002 (=dezimal 49154) übertragen.

Da dem Befehlscode des Wortes STA eine Zwei-Byte-Adresse folgt, handelt es sich bei allen Beispielen um Drei-Byte-Befehl.

Mit dem folgenden Programm können Sie die Wirkungsweise der unmittelbaren und der absoluten Adressierung erproben.

Unmittelbare und absolute Adressierung

A C000 A9 01	LDA #\$01
A C002 8D 0A C0	STA \$C00A
A C005 00	BRK

Dieses Programm demonstriert zugleich einige bisher unbekanntere Möglichkeiten von Monitoren. Starten Sie es bitte nicht auf die übliche Art und Weise (Monitor mit X verlassen, Programm von BASIC aus mit SYS 49152 beziehungsweise SYS 1015 aufrufen).

Jeder Monitor besitzt einen Befehl zum Starten eines Assembler-Programms namens GO, der mit dem Buchstaben G abgekürzt wird.

Dem Befehl selbst folgt die Startadresse des jeweiligen Programms.

G (STARTADRESSE)

Starten Sie das eingegebene Programm mit G C000. Das Programm arbeitet wie folgt:

1. Der Befehl LDA #\$01 lädt den Akkumulator mit dem unmittelbar angegebenen Wert \$01.
2. Der Befehl STA \$C00A schreibt den momentanen Inhalt des Akkumulators in die absolut angegebene Speicherzelle \$C00A.

3. Der bisher unbekannte Assembler-Befehl BRK unterbricht die Bearbeitung des laufenden Programms (analog dem BASIC-Befehl STOP) und bewirkt die Rückkehr "in" den Monitor.

Ob die beiden Befehle tatsächlich wie gewünscht ausgeführt wurden, können Sie mit dem Monitor-Befehl MEMORY (Abkürzung M) überprüfen.

M (STARTADRESSE) (ENDADRESSE)

Der MEMORY-Befehl zeigt beliebige Speicherbereiche an. Die Inhalte der betreffenden Speicherzellen werden in hexadezimaler Form ausgegeben. Viele Monitore geben diese Inhalte zusätzlich am rechten Bildschirmrand in ASCII-Form aus.

Ebenso wie beim BASIC-Befehl LIST ist die Angabe der Endadresse optional. Wird nur die Anfangsadresse eingegeben, gibt der Monitor eine Bildschirmzeile aus, die die Inhalte der ersten acht Speicherzellen ab der angegebenen Adresse wiedergibt. Um den Inhalt von Speicherzelle \$C00A zu überprüfen, geben Sie je nach Rechner ein:

M C00A

Die erste ausgegebene Hexadezimalzahl entspricht dem Inhalt der angegebenen Speicherzelle. Wurde das Programm korrekt eingegeben, sollte diese Speicherzelle den Wert \$01 besitzen.

Die meisten Monitor-Programme verzichten übrigens auf die Ausgabe des Zeichens "\$" vor den einzelnen Werten, da die hexadezimale Form wie erläutert von Monitoren meist als selbstverständlich vorausgesetzt wird.

Das Programm zeigt zugleich weitere noch unbekannte Eigenschaften von Monitoren. Nach dem Start des Monitors und der Rückkehr aus einem Assembler-Programm (BRK-Befehl) sehen Sie auf dem Bildschirm die sogenannte "Registeranzeige".

Nach der Ausführung unseres Programms könnten die Register beispielsweise die folgenden Werte enthalten:

```
PC  IRQ  SR  AC  XR  YR  SP
C006 EA31 30 01 00 01 F2
```

- PC : Programmzähler
- IRQ : Zeiger auf Systeminterrupt (IRQ)
- SR : Status-Register
- AC : Akkumulator
- XR : X-Register
- YR : Y-Register
- SP : Stack-Pointer

Diese Register-Anzeige gibt Auskunft über die momentan in den erwähnten Registern enthaltenen Werte. Zusätzlich erhalten wir Auskunft über den "IRQ" und den "Stack-Pointer", die uns jedoch vorläufig nicht weiter interessieren.

Wichtig für uns ist die Anzeige des Akkumulator-Inhalts. Der Akkumulator enthält nach dem BRK-Befehl den Wert \$01, gemäß dem Befehl LDA #\$01 ("lade den Akkumulator mit dem Wert \$01"). Wie wir sehen, wurde der Inhalt des Akkumulators durch den folgenden Befehl STA \$C00A nicht beeinflusst.

Transferbefehle, die den Inhalt einer Speicherzelle oder auch eines Register übertragen, verändern niemals den Originalwert. Ein Befehl wie STA kopiert den Inhalt des Akkumulators, der unverändert erhalten bleibt!

Mit diesen beiden Befehlen, LDA und STA, können wir bereits eine Menge anfangen. Zusammengenommen entsprechen Sie dem POKE-Befehl, der ebenfalls eine beliebige Zahl (zwischen null und 255) in eine angegebene Speicherzelle kopiert.

Mit LDA und STA können wir zum Beispiel Zeichen auf dem Bildschirm ausgeben, indem wir den Bildschirmcode des ge-

wünschten Zeichens mit LDA in den Akkumulator laden und den Akkumulatorinhalt mit STA in eine Speicherzelle des Video-RAM kopieren.

Als weiteres Demoprogramm bietet sich die Veränderung der Farben des Bildschirmrahmens an. Alle Commodore-Computer besitzen ein elektronisches Bauteil, einen "Chip", der für die Bildschirmsteuerung zuständig ist. Dieser Chip "VIC" genannt verfügt über spezielle Register - also Speicherzellen -, die wesentliche Parameter enthalten, zum Beispiel die aktuelle Farbe des Bildschirmrahmens.

Beim C64 besitzt dieses spezielle Register die "Hausnummer" \$D020. Durch Verändern des Registerinhaltes können wir die Rahmenfarbe beliebig ändern.

Rahmenfarbe ändern

```
A C000 A9 01          LDA #$01
A C002 8D 20 0D      STA $D020
A C005 00            BRK
```

Starten Sie das Programm wie zuvor mit G C000. Die Rahmenfarbe sollte sich ändern, außer die mit dem Wert \$01 angegebene Farbe entspricht exakt jener, die der Rahmen momentan besitzt.

Es gibt allerdings auch Monitor-Programme, die die Farben nach einem BRK selber auf bestimmte Werte setzen. Das geht so schnell, daß Sie in einem solchen Fall kaum etwas von der Änderung sehen werden.

An diesem Programm können Sie zugleich das Editieren von Assembler-Programmen mit dem Monitor üben. Um dem Rahmen eine andere Farbe zu geben, ändern Sie den Wert \$01 zum Beispiel in \$0A. Wenn sich die vom Monitor angezeigte Befehlszeile

```
A C000 A9 01          LDA #$01
```

noch auf dem Bildschirm befindet, genügt es, den eigentlichen Assembler-Befehl (LDA #\$01) zu überschreiben und RETURN

zu drücken. Anschließend starten Sie das Programm erneut mit dem GO-Befehl. Nicht nur STA, sondern auch LDA erlaubt den Einsatz der absoluten Adressierung.

Anstelle eines Wertes kann dem LDA-Befehl eine absolute Speicheradresse angegeben werden (LDA \$C000). In diesem Fall wird der Akkumulator mit dem Inhalt der angegebenen Speicherzelle geladen.

Die absolute Adressierung mit dem LDA-Befehls kann ebenfalls mit einem kleinen Assembler-Programm demonstriert werden.

Absolute Adressierung mit LDA

```
A C000 AD 0A C0      LDA $C00A
A C003 00            BRK
```

Verlassen Sie anschließend den Monitor und geben Sie POKE 49162,10 ein. Rufen Sie den Monitor wieder auf und starten Sie das Programm mit SYS 49152.

Die Registeranzeige des Monitors sollte nach dem BRK-Befehl für den Inhalt des Akkumulators den Wert \$0A (=dezimal zehn) anzeigen.

Um den Programmablauf zu klären, "listen" Sie bitte das Assembler-Programm mit dem Disassemble-Befehl ab Adresse \$C000. Der Ablauf:

1. Der POKE-Befehl schreibt in Speicherzelle 49162 = hexadezimal \$C00A den Wert zehn, also die Hexadezimalzahl \$0A, bevor das Assembler-Programm gestartet wird.
2. Der erste Assembler-Befehl LDA \$C00A kopiert den Inhalt der betreffenden Speicherzelle in den Akkumulator. Der Inhalt der Speicherzelle wird bei diesem Kopiervorgang nicht verändert.
3. Der BRK-Befehl unterbricht das Assembler-Programm und ruft den Monitor auf, dessen Registeranzeige den Wert \$0A als aktuellen Akkumulator-Inhalt ausgibt.

Der Akkumulator wurde im Demoprogramm mit Hilfe der absoluten Adressierung mit dem Inhalt der angegebenen Speicherzelle geladen (LDA (ADRESSE)), im Gegensatz zur erläuterten unmittelbaren Adressierung, bei der der Akkumulator mit einem unmittelbar angegebenen Wert geladen wird (LDA #(WERT)).

Am Programm-Listing erkennen Sie, daß die Länge eines Befehls von der Art der Adressierung abhängt. Der Befehl LDA # $\$01$  besitzt eine Länge von zwei, der Befehl LDA  $\$C00A$  eine Länge von drei Byte.

Der Grund: in beiden Fällen ist der eigentliche Befehlscode genau ein Byte lang. Das Argument ist jedoch bei der unmittelbaren Adressierung ein, bei der absoluten Adressierung zwei Byte lang.

Das Programm-Listing deckt einen weiteren interessanten Unterschied auf. Außer der Befehlslänge hängt auch der Befehlscode von der Art der Adressierung ab. Dem Befehl LDA # $\$01$  entspricht die Bytefolge A9 01, dem Befehl LDA  $\$C00A$  die Bytefolge AD 0A C0.

Bei der unmittelbaren Adressierung wird der LDA-Befehl mit dem Code  $\$A9$  "verschlüsselt", bei der absoluten Adressierung jedoch mit  $\$AD$ .

Auch dafür ist ein einleuchtender Grund vorhanden. Wie erläutert, holt die CPU bei der Befehlsbearbeitung zuerst den Befehlscode und anschließend das Befehlsargument. Das Problem für die CPU besteht nun darin, anhand des Befehlscodes zu erkennen, ob ein Ein- oder aber ein Zwei-Byte-Argument folgt. Die "Argumentlänge" ist von der Adressierungsart abhängig. Daher werden für einen Befehl verschiedene Befehlscodes benutzt, je nachdem, welche Adressierungsart verwendet wird.

Am Code  $\$A9$  erkennt die CPU, daß es sich um einen LDA-Befehl mit unmittelbarer Adressierung handelt und daher ein Ein-Byte-Argument folgt, im Gegensatz zum Code  $\$AD$ , der einen LDA-Befehl mit absoluter Adressierung kennzeichnet, dem ein Zwei-Byte-Argument folgt.

### *Die implizite Adressierung*

Sie wissen bereits, daß die - bei den verschiedenen Commodore-Rechnern leicht unterschiedliche, jedoch "vollkompatible" - CPU verschiedene Register besitzt. Den Akkumulator lernten wir hinreichend kennen.

Außer dem Akkumulator stehen uns zwei sogenannte "Indexregister" zur Verfügung, das "X-Register" und das "Y-Register".

Diese Register werden vorwiegend zur Schleifenbildung, aber auch zur kurzfristigen Speicherung von Daten verwendet. Jedes dieser Register ist ebenso wie der Akkumulator ein "Acht-Bit-Register" und kann daher eine beliebige Zahl zwischen null und 255 aufnehmen, ein Byte.

Analog den Befehlen LDA und STA existieren Transferbefehle, mit denen Daten in diese Register transportiert oder umgekehrt die Inhalte der Register in eine anzugebende Speicherzelle kopiert werden können.

LDX ("load X-Register", "lade das X-Register") lädt das X-Register mit einem Wert. LDY ("load Y-Register", "lade das Y-Register") besitzt die gleiche Funktion für das Y-Register. Beide Befehle arbeiten analog dem LDA-Befehl, so daß sowohl die unmittelbare (LDX #\$FF; LDY #\$FF) als auch die absolute (LDX \$C00A; LDY \$C00A) Adressierung eingesetzt werden kann.

Entsprechend dem Befehl STA, mit dem der Akkumulator-Inhalt in eine beliebige Speicherzelle kopiert wird, stehen auch für die Indexregister X und Y entsprechende Befehle zur Verfügung.

Mit STX ("store X-Register", "übertrage das X-Register") und STY ("store Y-Register", "übertrage das Y-Register") wird der Inhalt eines Indexregisters in eine anzugebende Speicherstelle kopiert.

Das Demoprogramm zum Ändern der Rahmenfarbe kann daher jederzeit so umgeschrieben werden, daß anstelle des Akkumulators eines der Indexregister verwendet wird.

Rahmenfarbe ändern

A C000 A2 01	LDX #\$01
A C002 8E 20 00	STX \$D020
A C005 00	BRK

Der Befehl LDX #\$01 lädt das X-Register mit dem unmittelbar (Kennzeichen "#") angegebenen Wert \$01. Der Befehl STX \$D020 kopiert den Inhalt des X-Registers, das heißt den soeben in dieses Register geladenen Wert \$01, in die absolut angegebene Speicherzelle \$D020.

Das Programm ist ebenso zu starten wie die vorigen Demoprogramme. Nach dem BRK-Befehl und der Rückkehr in das Monitor-Programm erkennen Sie an der Registeranzeige, daß das X-Register tatsächlich den Wert \$01 enthält.

Es sollte Ihnen leichtfallen, die neu kennengelernten Befehle LDX, LDY, STX und STY zu handhaben, da sie sich kaum von den Befehlen LDA und STA unterscheiden.

Wichtig für uns ist jedoch, daß zusätzliche Befehle zum Datenaustausch zwischen den verschiedenen Registern vorhanden sind. Der Inhalt des Akkumulators kann sowohl in das X- als auch in das Y-Register kopiert werden. Die Inhalte von X- und Y-Register lassen sich leider nicht direkt in das jeweils andere Indexregister übertragen.

Sowohl der Inhalt des X- als auch der Inhalt des Y-Registers kann jedoch in den Akkumulator kopiert werden. Bei keiner dieser Transfer-Operationen geht der Inhalt des ursprünglichen Registers verloren!

Datenaustausch zwischen den Registern (Akku, X und Y)

- TAX ("transfer accumulator to X-Register"): der Inhalt des Akkumulators wird in das X-Register übertragen.

- TAY ("transfer accumulator to Y-Register"): der Inhalt des Akkumulators wird in das Y-Register übertragen.
- TYA ("transfer Y-Register to accumulator"): der Inhalt des Y-Registers wird in den Akkumulator übertragen.
- TXA ("transfer X-Register to accumulator"): der Inhalt des X-Registers wird in den Akkumulator übertragen.

Datenaustausch zwischen Arbeitsspeicher und den CPU-Registern

- LDA ("load accumulator"): der Akkumulator wird mit einem Wert geladen.
- LDX ("load X-Register"): das X-Register wird mit einem Wert geladen.
- LDY ("load Y-Register"): das Y-Register wird mit einem Wert geladen.
- STA ("store accumulator"): der Inhalt des Akkumulators wird in die angegebene Speicherzelle übertragen.
- STX ("store X-Register"): der Inhalt des X-Registers wird in die angegebene Speicherzelle übertragen.
- STY ("store Y-Register"): der Inhalt des Y-Registers wird in die angegebene Speicherzelle übertragen.

Die Transfer-Befehle zum Datenaustausch zwischen Registern verwenden nur eine Adressierungsart, die "implizite" Adressierung. "Implizit" bedeutet, daß das Argument im Befehl selbst bereits enthalten ist.

Für einen Befehl wie TXA wird keine weitere Angabe benötigt, da im Befehl selbst bereits enthalten, welcher Wert in den Akkumulator zu übertragen ist, eben der aktuelle Inhalt des X-Registers.

Bei dieser Befehlsklasse handelt es sich somit um Ein-Byte-Befehle, da dem Befehlscode kein Argument folgt.

Zur Übung schreiben wir ein Programm, das die ersten sechs Speicherzellen des Bildschirms abwechselnd mit den Zeichen A (Bildschirmcode eins) und B (Bildschirmcode zwei) beschreiben soll. Die herkömmliche Lösung:

Ausgabe der Zeichen A und B, Version 1

A C000 A9 01	LDA #\$01
A C002 8D 00 04	STA \$0400
A C005 A9 02	LDA #\$02
A C007 8D 01 04	STA \$0401
A C00A A9 01	LDA #\$01
A C00C 8D 02 04	STA \$0402
A C00F A9 02	LDA #\$02
A C011 8D 03 04	STA \$0403
A C014 A9 01	LDA #\$01
A C016 8D 04 04	STA \$0404
A C019 A9 02	LDA #\$02
A C01B 8D 05 04	STA \$0405
A C01E 00	BRK

Löschen Sie bitte den Bildschirm, bevor Sie das Programm wie gewohnt mit G C000 starten, um ein eventuelles Scrollen zu vermeiden.

In der obersten Bildschirmzeile wird die Zeichenfolge ABABAB ausgegeben. Der Programmablauf:

1. Der Akkumulator wird mit dem Wert \$01 geladen, dem Bildschirmcode des Zeichens A. Der Inhalt des Akkumulators wird in die erste Speicherzelle des Bildschirmspeicher kopiert. Auf dem Bildschirm erscheint das Zeichen A.
2. Der Akkumulator wird mit dem Wert \$02 geladen, dem Bildschirmcode des Zeichens B. Der Inhalt des Akkumulators wird in die zweite Speicherzelle des Bildschirmspeicher kopiert. Auf dem Bildschirm erscheint unmittelbar neben dem A das Zeichen B.

Die restlichen vier Zeichen werden auf die gleiche Weise ausgegeben, in den folgenden Speicherzellen des Bildschirmspeichers.

Der Ablauf dieses Programms bereitet Ihnen wohl kaum Schwierigkeiten. Wenn doch, lesen Sie bitte die Kapitel über die Befehle LDA, STA, die unmittelbare und die absolute Adressierung noch einmal sorgfältig durch.

Viel interessanter ist nun jedoch der Einsatz der neu erlernten Transferbefehle in diesem Programm. Das ständig wiederkehrende LDA #\$01 und LDA #\$02 kann mit diesen Befehlen erheblich vereinfacht werden.

Ausgabe der Zeichen A und B, Version 2

A C000 A2 01	LDX #\$01
A C002 A0 02	LDY #\$02
A C004 8A	TXA
A C005 8D 00 04	STA \$0400
A C008 98	TYA
A C009 8D 01 04	STA \$0401
A C00C 8A	TXA
A C00D 8D 02 04	STA \$0402
A C010 98	TYA
A C011 8D 03 04	STA \$0403
A C014 8A	TXA
A C015 8D 04 04	STA \$0404
A C018 98	TYA
A C019 8D 05 04	STA \$0405
A C01C 00	BRK

Der Programmablauf:

1. Das X- und das Y-Register werden am Programmstart "initialisiert". Die beiden Register erhalten die im weiteren Programmverlauf immer wieder benötigten Werte \$01 (X-Register) und \$02 (Y-Register).
2. TXA kopiert den Inhalt des X-Registers (\$01) in den Akkumulator, der daraufhin den Wert \$01 enthält. Der Inhalt des Akkumulators wird mit STA in Speicherzelle \$0400 übertragen, das erste A wird ausgegeben.
3. TYA überträgt den Inhalt des Y-Registers (\$02) in den Akkumulator. Der neue Akkumulatorinhalt \$02 wird in Speicherzelle \$0401 geschrieben, das erste B erscheint auf dem Bildschirm.

Der unter 2. und 3. geschilderte Ablauf wiederholt sich hier nun mehrmals. Beachten Sie unbedingt, daß Transferbefehle wie TXA und TYA den Inhalt der ursprünglichen Speicherzelle (Re-

gister) nicht verändern. Der Inhalt des X- und des Y-Registers bleibt während des gesamten Programmablaufs erhalten.

Nur der Inhalt des Akkumulators wird durch diese Transferbefehle verändert.

Ein Vorteil dieses Programms besteht in der etwas geringeren Tipparbeit bei der Eingabe. Zudem ist das Programm ein wenig kürzer als die erste Version. Version 1 besitzt eine Länge von 31 Byte (\$C000-\$C01E), Version 2 eine Länge von 29 Byte (\$C000-\$C01C).

Diese Unterschiede sind zweifellos gering. Bedenken Sie jedoch, daß das Programm zwei zusätzliche Befehle zur "Initialisierung" der Indexregister enthält, die bei dem relativ kurzen Programm ins Gewicht fallen, jedoch vernachlässigbar sind, wenn der gesamte Bildschirm mit A's und B's beschrieben wird.

In diesem Fall wird der Unterschied in der Programmlänge erheblich größer und es macht sich viel stärker bemerkbar, daß der Zwei-Byte-Befehl LDA (WERT) durch den Ein-Byte-Befehl TXA beziehungsweise TYA ersetzt wird.

Ein weiterer Unterschied betrifft die Ablaufgeschwindigkeit. Es ist unmittelbar einsichtig, daß der Prozessor gegenüber einem Befehl mit impliziter Adressierung wie TXA einen größeren Arbeitsaufwand erledigt, wenn er außer dem eigentlichen Befehlscode ein folgendes Argument aus dem Speicher lesen muß.

Vereinfacht ausgedrückt: Ein-Byte-Befehle werden schneller verarbeitet als Zwei-Byte-Befehle und diese wiederum schneller als Drei-Byte-Befehle.

Durch effektiven Einsatz der Indexregister können wir ein Programm daher erheblich beschleunigen. Zugegeben, die Ablaufgeschwindigkeit ist bei Assembler-Programmen weit weniger wichtig als bei Programmen, die in einer - erheblich langsameren - höheren Programmiersprache erstellt werden.

Dennoch werden auch Sie mit der Zeit wie jeder Assembler-Programmierer den Ehrgeiz entwickeln, Ihre Programm in Bezug auf Geschwindigkeit und Programmlänge so weit wie möglich zu optimieren.

### *Kurzadressierung (Zeropage-Adressierung)*

Ich erwähnte bereits, daß die erste "Seite" des Rechnerspeichers, also der Bereich \$0000-\$00FF eine besondere Rolle spielt. Ausschließlich mit dieser "Zeropage" ist die "Kurzadressierung" oder auch "Zeropage"-Adressierung möglich.

Die Besonderheit der Zeropage liegt darin, daß es möglich ist, jede ihrer Speicherzellen mit nur einem Byte zu adressieren (\$00-\$FF anstelle von \$0000-\$00FF).

Bei der Zeropage-Adressierung entfällt daher das High-Byte der Adresse. Ein Beispiel:

#### Zeropage-Adressierung

A C000 A9 01	LDA #\$01
A C002 85 FE	STA \$FE
A C004 00	BRK

Es ist nicht unbedingt nötig, dieses Programm zu starten. Es schreibt den Wert \$01 in die völlig unbedeutende Speicherzelle \$00FE, ohne daß eine Wirkung erfolgt.

Anhand des Programm-Listings erkennen Sie jedoch die Vorteile der Zeropage-Adressierung. Anstelle der absoluten Adresse \$00FE geben Sie die Kurzform \$FE ein. Für die Adresse wird nur ein Byte benötigt. Der Befehl ist daher kürzer und wird schneller ausgeführt.

Aufgrund dieser Vorteile empfiehlt es sich, Daten, auf die häufig zugegriffen werden muß, möglichst in unbenutzten Speicherzellen der Zeropage abzulegen und bei den entsprechenden Transferbefehlen (LDA, STA, LDX, STX, LDY, STY) die Zeropage-Adressierung einzusetzen.

Unbenutzt und hervorragend zur Zeropage-Adressierung geeignete Bereiche der Zeropage sind vor allem:

**\$FB-FE**

### *Indizierte Adressierung*

Die "indizierte Adressierung" ist eine der schwierigsten, aber auch flexibelsten Adressierungsarten, die uns zur Verfügung steht. Da sich mit dieser Adressierungsart viele Probleme äußerst elegant lösen lassen, wird die indizierte Adressierung sehr häufig in Programmen eingesetzt.

Seit längerem verwenden wir bereits die Indexregister X und Y, ohne daß der Ausdruck "Indexregister" näher erläutert wurde. Der Ausdruck erklärt sich durch den Einsatz dieser Register bei der indizierten Adressierung.

"Indiziert" bedeutet, daß bei dieser Adressierungsart außer der eigentlichen Adresse auch ein "Index" eine Rolle spielt. Mit Indizes arbeiten Sie wahrscheinlich seit langem in Ihren BASIC-Programmen.

Üblicherweise genügt zum Zugriff auf eine bestimmte BASIC-Variable die Angabe des Variablennamens (PRINT A:PRINT F\$...), mit einer Ausnahme: zum Zugriff auf eine Arrayvariable ist außer dem Namen des Arrays immer ein zusätzlicher Index anzugeben, wie im folgenden Beispiel:

```
100 FOR I=1 TO 10
110 : PRINT A$(I)
120 NEXT
```

In diesem Beispiel werden der Reihe nach die Inhalte der Arrayvariablen <A\$(1)> bis <A\$(10)> ausgegeben. Die Schleifenvariable <I> wird als Index benutzt.

Erst die Kombination aus dem Namen des Arrays und dem Index ergibt die komplette "Adresse" der Variablen.

Analog funktioniert die indizierte Adressierung. Die Adresse einer Speicherzelle ergibt sich aus einer angegebenen Adresse und einem zusätzlichen Index, genauer: aus der Adresse plus dem Inhalt eines der Indexregister, wie im folgenden Beispiel:

```
A C000 A2 04          LDX #$04
A C002 BD 00 04      LDA $0400,X
A C005 00            BRK
```

In diesem Beispiel (das Sie nicht einzugeben brauchen, entscheidend ist das dahinterstehende Prinzip) wird zuerst das Indexregister X mit dem Wert \$04 geladen (LDX #\$04).

Der folgende Befehl LDA \$0400,X zeigt den Einsatz der indizierten Adressierung. Die Adresse ergibt sich aus der absolut angegebenen Adresse \$0400 plus dem Inhalt des X-Registers (\$04). Der Befehle LDA \$0400,X lädt somit den Akkumulator mit dem Inhalt der Speicherzelle \$0404.

Ein weiteres Beispiel:

```
A C000 A0 FF          LDY #$FF
A C002 B9 00 04      LDA $0400,Y
A C005 00            BRK
```

In diesem Beispiel wird das Y-Register mit \$FF geladen. Mit dem Befehl LDA \$0400,Y wird auf die Adresse \$0400 plus dem Inhalt des Y-Registers zugegriffen, also auf die Speicherzelle \$04FF.

Um zu sehen, daß die angesprochene Adresse auch wirklich vom Registerinhalt abhängt, geben Sie bitte zusätzlich folgendes Programm ein:

A C000 A9 01	LDA #\$01
A C002 A0 00	LDY #\$00
A C004 99 00 04	STA \$0400,Y
A C007 00	BRK

Löschen Sie bitte den Bildschirm und starten Sie das Programm wie gewohnt mit G C000. In der linken oberen Ecke (erste Spalte der obersten Zeile) wird das Zeichen "A" ausgegeben.

Ändern Sie nun den Befehl LDY #\$00, zum Beispiel in LDY #\$01, und starten Sie das Programm erneut. Das "A" wird in nun in der zweiten Spalte der gleichen Zeile ausgegeben. Statt \$0400 wird die Speicherzelle \$0401 angesprochen.

Diese Adressierungsart stellt auf den ersten Blick nur eine umständlichere Version der Befehle STA \$0400 beziehungsweise STA \$0401 dar, mit denen einfacher direkt auf die gewünschten Speicherzellen zugegriffen werden kann.

Der Sinn der indizierten Adressierung liegt vorwiegend im Einsatz innerhalb von Programmschleifen, analog dem zuvor abgebildeten BASIC-Programm.

Diesem Ziel, der Programmierung von Schleifen, werden wir uns nun mit "Riesenschritten" nähern. Die folgenden Seiten liefern Ihnen das zur Schleifenbildung notwendige Wissen. Zusammen mit der indizierten Adressierung werden wir dann bereits in der Lage sein, höchst effektive Assembler-Programme zu erstellen.

Merken Sie sich bitte zur indizierten Adressierung:

1. Die Adresse ergibt sich aus der absolut angegebenen Adresse plus dem Inhalt des verwendeten Indexregisters.
2. Die implizite Adressierung kann nur den Inhalt des Akkumulators auf diese Weise übertragen. Ein Befehl wie STX \$0400,X oder STX \$0400,Y ist nicht zulässig!

### *Inkrementier- und Dekrementierbefehle*

In Assembler-Programmen ist es oftmals notwendig, den Inhalt bestimmter Speicherzellen oder Register zu erhöhen beziehungsweise zu vermindern.

Zu diesem Zweck stehen uns die sogenannten "Inkrementier-" (Inkrementieren=erhöhen) beziehungsweise Dekrementier-Befehle (Dekrementieren=vermindern) zur Verfügung.

Der Befehl INC (ADRESSE) erhöht den Inhalt der angesprochenen Speicherzelle um eins. DEC (ADRESSE) vermindert den Inhalt der betreffenden Speicherzelle um eins.

Die Befehle lassen sich gut merken, wenn wir wissen, daß INC die Abkürzung für "increment" und DEC die Abkürzung für "decrement" ist.

Mit diesen Befehlen können wir sehr einfach ein Programm schreiben, mit dem wir uns eine Bildschirmrahmenfarbe nach unserem Geschmack aussuchen können.

Rahmenfarbe ändern

A C000 EE 20 D0	INC \$D020
A C003 00	BRK
A C004 CE 20 D0	DEC \$D020
A C007 00	BRK

Eigentlich handelt es sich hierbei um zwei Programme. Das erste Programm besteht aus dem Befehl INC \$D020. \$D020 ist jene Speicherzelle, die die Farbe des Bildschirmrahmens in Form einer Zahl enthält. Wird diese Zahl verändert, ändert sich die Rahmenfarbe entsprechend.

Rufen Sie das Programm wie gewohnt mit G C000 auf. Der Befehl INC \$D020 erhöht den Inhalt dieser Speicherzelle um eins und die Rahmenfarbe ändert sich. Der BRK-Befehl unterbricht das Programm und führt zur Rückkehr in den Monitor. Jeder neue Aufruf des Programms ändert die Rahmenfarbe.

Dies funktioniert allerdings nur sichtbar, wenn der Monitor nicht anschließend beim BRK eigenständig die Farben zurücksetzt.

Auf diese Weise können Sie problemlos alle Farben ausprobieren. Sollten Sie über das Ziel "hinausgeschossen" sein und Ihnen die vorige Farbe besser gefallen, rufen Sie einfach den zweiten Programmteil mit G C004 auf. Der Befehl DEC \$D020 vermindert den Inhalt von \$D020 wieder um eins.

Zusammen erlauben Ihnen die Programme, den "Farbkatalog" Ihres Rechners vor- und rückwärts zu durchblättern.

Nicht nur der Inhalt von Speicherzellen, auch die Inhalte der Indexregister X und Y können inkrementiert/dekrementiert werden. Der Befehl INX ("increment X") inkrementiert den Inhalt des X-Registers, und der Befehl INY ("increment Y") inkrementiert das Y-Register. Entsprechend dekrementiert der Befehl DEX ("decrement X") das X-Register und der Befehl DEY ("decrement Y") das Y-Register.

Alle vier Befehle (INX, INY, DEX, DEY) verwenden die implizite Adressierung. Die Adresse des Registers, auf die sich der Befehl beziehen soll, ist bereits im Befehlsword selbst enthalten.

Entsprechende Befehle zur Erhöhung/Verminderung des Akkumulators um eins sind leider nicht vorhanden. Die gleiche Wirkung kann jedoch über einen "Umweg" erzielt werden. Der Inhalt des Akkumulators wird in eines der Indexregister übertragen (TAX oder TAY), das Indexregister in- oder dekrementiert (INX, INY beziehungsweise DEX, DEY) und der neue Inhalt des betreffenden Registers in den Akkumulator zurückgeschrieben (TXA oder TYA):

Akkumulator inkrementieren		Akkumulator dekrementieren		
TAX	TAY	TAX	TAY	
INX	oder	INX	oder	DEY
TXA	TYA	TXA	TYA	

### *Inkrementier-/Dekrementierbefehle*

- INC (ADRESSE): Erhöht den Inhalt der angesprochenen Speicherzelle um eins.
- DEC (ADRESSE): Vermindert den Inhalt der angesprochenen Speicherzelle um eins.
- INX: Erhöht den Inhalt des X-Registers um eins.
- DEX: Vermindert den Inhalt des X-Registers um eins.
- INY: Erhöht den Inhalt des Y-Registers um eins.
- DEY: Vermindert den Inhalt des Y-Registers um eins.

Um den Umgang mit dieser Vielzahl neuer - aber sehr ähnlicher - Befehle zu erlernen, sollten Sie mehrere kleine Programme damit erstellen.

## **2.9 Programmschleifen**

Der folgende Abschnitt führt Sie in die Schleifenbildung ein. Ebenso wie in BASIC sind auch in Assembler größere Programme ohne den Einsatz von Schleifen undenkbar.

Assembler unterscheidet sich von BASIC jedoch unter anderem durch die enorme Vielfalt verschiedener Schleifenbefehle, die die unterschiedlichsten Schleifenkonstruktionen ermöglicht.

Im Folgenden wird anhand eines Schleifenbefehls - eines "Branch"-Befehls - die Grundform einer Assembler-Schleife demonstriert.

### **2.9.1 Schleifen bilden mit BNE**

Sie ahnen bestimmt, daß es mit den In- und Dekrementierbefehlen möglich ist, Schleifen zu bilden. In BASIC werden Schleifen ja ebenfalls gebildet, indem eine Zählvariable erhöht oder vermindert wird. Der Schleifenzähler wird in Assembler-Programmen meist nach jedem Durchgang um eins vermindert, wie auch im folgenden BASIC-Programm:

```

100 I=100:REM STARTWERT FUER SCHLEIFENZAEHLER
110 POKE 53280,I:REM SCHLEIFENBEFEHLE
120 I=I-1:REM SCHLEIFENZAEHLER VERMINDERN
130 IF I<>0 THEN GOTO 110:REM BEREITS 100 DURCHGAENGE?

```

Analog diesem BASIC-Programm werden auch in Assembler Schleifen gebildet. Eine Zählvariable erhält einen "Startwert", die Schleifenbefehle werden bearbeitet und die Zählvariable am Schleifenende vermindert.

Diesen Vorgang können wir problemlos mit den kennengelernten Befehlen nachbilden. Als Zählvariable verwenden wir eines der zwei Indexregister X und Y, da der Inhalt dieser Register mit einem kurzen Ein-Byte-Befehl problemlos erhöht oder vermindert werden kann.

```

A C000 A2 64          LDX #$64
A C002 8E 20 D0      STX $D020
A C005 CA            DEX

```

Der Befehl LDX #\$64 lädt das X-Register - unseren Schleifen-zähler - mit dem Wert 100, analog dem BASIC-Befehl I=100. Der Befehl STX \$D020 entspricht dem Befehl POKE 53280,I und überträgt den Inhalt des X-Registers in \$D020, jene Speicherzelle, die die Rahmenfarbe bestimmt. DEX vermindert den Inhalt unserer "Zählvariablen" ebenso wie I=I-1 um eins.

Den BASIC-Befehl IF I<>0 THEN GOTO 110 können wir mit dem Erlernten noch nicht umsetzen. Uns fehlt ein Vergleichsbefehl, mit dem wir in Abhängigkeit von einer Bedingung zum Schleifenanfang zurückkehren können.

Der benötigte Befehl lautet BNE (ADRESSE). Es handelt sich um einen sogenannten "Branch-" oder auch "Verzweigungs"-Befehl. BNE entspricht der Kombination der BASIC-Befehle IF und GOTO. Die dem IF folgende Bedingung ist allerdings festgelegt. Verzweigt wird immer dann, wenn die Zählvariable ungleich null ist.

Zur Erläuterung muß ich kurz auf das sogenannte "Status-Register" des Prozessors eingehen. Ich erwähnte bereits, daß uns dieses Statusregister Auskunft über verschiedene "Zustände" des Rechners gibt.

Das Status-Register enthält wie üblich ein Byte, also acht Bits. Jedes dieser Bits besitzt eine spezielle Bedeutung. Uns interessiert momentan ausschließlich Bit 1, das sogenannte "Zero-Flag". Immer dann, wenn ein Befehl, der eine Speicherzelle oder ein Register verändert (INY, DEX, DEC...), das Ergebnis null zur Folge hat, wird dieses Bit gesetzt und erhält den Wert eins.

Beispiel: Wenn das X-Register den Inhalt \$01 besitzt, führt ein nachfolgender DEX-Befehl zum Ergebnis null im X-Register. Automatisch wird nun im Status-Register das Zero-Flag gesetzt, das Bit 1 des Status-Registers enthält die Ziffer eins..

Im Gegensatz dazu wird dieses Flag gelöscht (enthält die Ziffer null), wenn die vorhergehende Operation zu irgendeinem Ergebnis ungleich null führte.

Beispiel: Wenn das X-Register den Inhalt eins besitzt, führt ein folgender INX-Befehl zum Ergebnis zwei (X enthält nun den Wert zwei). Da das Ergebnis des DEX-Befehls zwei ist, also ein Wert ungleich null, wird das Zero-Flag gelöscht.

Wichtig für uns ist an diesem Vorgang, daß wir uns nicht im geringsten um dieses Setzen oder Löschen des Zero-Flags kümmern müssen. Diese Aufgabe übernimmt der Rechner für uns.

Der BNE-Befehl überprüft, ob das Zero-Flag momentan gesetzt oder aber gelöscht ist. Wenn es gesetzt ist - also der vorausgegangene DEX-Befehl oder eine beliebige andere Operation zum Ergebnis null führte - erfolgt ein Sprung zur angegebenen Adresse. Die Arbeitsweise dieses Befehls verdeutlicht der volle Befehlsname. BNE bedeutet "branch if not equal zero", "verzweige, wenn nicht gleich null".

Mit dem BNE-Befehl können wir unser Programm vervollständigen.

Assembler		BASIC
A C000 A2 64	LDX #\$64	100 I=100
A C002 8E 20 D0	STX \$D020	110 POKE 53280,I
A C005 CA	DEX	120 I=I-1
A C006 D0 FA	BNE \$C002	130 IF I<>0 THEN GOTO 20
A C008 00	BRK	

Dieses Programm entspricht nun exakt dem BASIC-Programm zur Änderung der Rahmenfarbe. Wenn Sie es auf Ihrem C64 starten, werden Sie allerdings von dieser Veränderung sehr wenig mitbekommen. Das obige Programm schreibt die Werte 100,99,...,1,0 einfach zu schnell in die Speicherzelle \$D020. Die Schleife läuft für das menschliche Auge mit viel zu hoher Geschwindigkeit ab.

Der Programmablauf:

1. Das X-Register wird durch LDX #\$64 mit dem Wert 64 (=dezimal 100) geladen.
2. Dieser Wert wird in die Speicherzelle \$D020 kopiert (STX \$D020) und dadurch die Rahmenfarbe entsprechend geändert.
3. Der Befehl DEX vermindert den Inhalt des X-Registers um eins, das nun den Wert 63 (=dezimal 99) enthält. Beachten Sie bitte, daß diese Operation ein Ergebnis besitzt, das ungleich null ist, nämlich 99, und das Zero-Flag gelöscht wird.
4. Der Befehl BNE \$C002 überprüft anhand des Zero-Flags, ob die letzte Operation das Ergebnis null erbrachte, was an einem gesetzten Zero-Flag erkannt wird. Da dies nicht der Fall war (das Zero-Flag ist gelöscht), wird der Sprung zu Adresse \$C002 ausgeführt.

Beachten Sie bitte, daß es für die praktische Benutzung dieses Befehls völlig uninteressant ist, wie das Zero-Flag überprüft wird. Uns interessiert nur, daß das Zero-Flag gesetzt wird, wenn

der Befehl DEX zum Ergebnis null führt, und der folgende BNE-Befehl dieses Ergebnis anhand des Zero-Flags überprüfen kann.

Solange der DEX-Befehl nicht zum Ergebnis null führt, ist die Bedingung "verzweige, wenn nicht gleich null" erfüllt und der nächste Schleifendurchgang beginnt. Die Frage ist nun, wann die Schleife beendet ist.

Bei jedem Schleifendurchgang wird der Inhalt des X-Registers mit dem Befehl DEX um eins vermindert. Nach 99 Durchgängen enthält das X-Register somit den Wert eins. Nun folgt wiederum der DEX-Befehl. Das X-Register wird dekrementiert und erhält den Wert null.

Der DEX-Befehl führte somit zum Ergebnis null und die Bedingung "verzweige, wenn nicht gleich null" ist nicht erfüllt. Diesmal verzweigt der BNE-Befehl nicht zum Befehl an Adresse \$C002, zum Schleifenanfang.

Das Programm wird wie in BASIC mit jenem Befehl fortgesetzt, der dem BNE-Befehl folgt (BRK), die Schleife ist nach dem hundersten Durchlauf beendet.

Da Schleifen von ungeheurer Wichtigkeit bei der Programmierung sind, fasse ich das Gesagte kurz zusammen:

1. Um Schleifen zu bilden, laden wir eines der Indexregister mit einem Startwert, der der gewünschten Anzahl von Schleifendurchgängen entspricht.
2. Wie von BASIC gewohnt, folgen die Befehle, die innerhalb der Schleife bearbeitet werden sollen.
3. Am Schleifenende dekrementieren wir unser "Zählregister" (X- oder Y-Register).
4. Es folgt ein BNE-Befehl mit der Adresse des ersten Schleifenbefehls. Solange der vorhergehende Befehl, die Dekrementierung des Indexregisters, nicht den Wert null ergibt, verzweigt das Programm zur angegebenen Adresse.

## 2.9.2 Verzögerungsschleifen

Da wir im folgenden sehr häufig mit Schleifen arbeiten werden, ist es angesichts der Geschwindigkeit von Assembler angebracht, für eine gewisse Verzögerung zu sorgen, um den Ablauf der Demoprogramme verfolgen zu können.

Sie wissen bereits von BASIC-Programmen, was unter einer "Verzögerungsschleife" zu verstehen ist: eine Schleife, die keinerlei Funktion außer der Verlangsamung des Programmablaufs besitzt. Eine solche Schleife besteht aus Schleifenanfang und Schleifenende ohne die sonst üblichen Befehle innerhalb der Schleife. In BASIC:

```
100 FOR I=1 TO 1000
110 NEXT I
```

Auch in Assembler sind derartige Verzögerungsschleifen möglich. Die maximale Anzahl an Schleifendurchgängen beträgt jedoch 255, wie im folgenden Programm.

```
A C000 A2 FF          LDX #$FF
A C002 CA             DEX
A C003 D0 FD          BNE $C002
```

Assembler ist jedoch derartig schnell, daß selbst 255 Durchgänge für eine Verzögerungsschleife noch viel zu wenig sind. Die vorgestellte Schleife wird in kaum feststellbarer Zeit abgearbeitet.

Um die Verzögerungszeit zu verlängern, wäre nun die Schachtelung zweier Schleifen möglich, die ineinander geschachtelt werden, analog dem folgenden BASIC-Programm.

```
100 FOR I=1 TO 255
110 : FOR J=1 TO 255
120 : NEXT J
130 NEXT I
```

Die innere Schleife wird in diesem Programm 255mal durchlaufen, bevor ein weiterer Durchgang der äußeren Schleife beginnt,

die ebenfalls 255mal durchlaufen wird. Es ergeben sich somit  $255 \cdot 255 = 65025$  Schleifendurchgänge. Das entsprechende Assembler-Programm:

#### Verzögerungsschleifen

A C000 A2 FF	LDX #\$FF
A C002 A0 FF	LDY #\$FF
A C004 88	DEY
A C005 D0 FD	BNE \$C004
A C007 CA	DEX
A C008 D0 F8	BNE \$C002
A C00A 00	BRK

Wichtig für das Verständnis dieses Programms ist das Erkennen der Schleifenführung. Die innere Schleife besteht aus den Befehlen:

```

LDY #$FF
(ADRESSE) DEY
BNE $(ADRESSE)

```

Das Y-Register wird mit dem Wert \$FF "initialisiert". Der folgende Befehl DEY dekrementiert Y, das anschließend den Wert \$FE enthält. Da das Ergebnis von DEY ungleich null ist, wird der bedingte Sprung BNE ausgeführt und der nächste Schleifendurchgang beginnt. Nach 255 Durchgängen führt der DEY-Befehl zum neuen Inhalt null des Y-Registers. Aufgrund dieses Ergebnisses null ist die Bedingung BNE ("verzweige, wenn ungleich null") nicht erfüllt und die innere Schleife wird verlassen.

Der folgende Befehl DEX dekrementiert den Schleifenzähler der äußeren Schleife, das X-Register. Solange dieser DEX-Befehl nicht den Wert null ergibt, wird der bedingte Sprung BNE zum Beginn der äußeren Schleife ausgeführt. Das Y-Register wird erneut mit dem Startwert \$FF geladen und die innere Schleife erneut 255mal durchlaufen.

Nach dem 255ten Durchlauf der äußeren Schleife führt der Befehl DEX zum Resultat null als neuem Inhalt des X-Registers. Da der folgende bedingte Sprung somit nicht mehr ausgeführt

wird, wird das Programm mit dem ersten Befehl fortgesetzt, der der Verzögerungsroutine folgt.

Diese geschachtelten Verzögerungsschleifen bewirken eine Verzögerung von knapp einer Sekunde, die für unsere Zwecke völlig ausreicht.

Anhand dieses Programms will ich Ihnen jedoch zum ersten Mal einen Vorgeschmack auf die "Betriebssystem-Routinen" geben. Das Betriebssystem stellt uns eine Unmenge nützlicher Unterprogramme (Routinen) zur Verfügung, unter anderem eine Verzögerungsroutine.

Die Verzögerungszeit dieser Routine beträgt eine Millisekunde. Wenn wir den Aufruf dieser Routine in einer Schleife 255mal vornehmen, beträgt die Gesamtverzögerung somit 255 Millisekunden oder eine viertel Sekunde.

Das Prinzip:

```

LDX #$FF
(ADRESSE) JSR $(VERZÖGERUNG)
DEX
BNE (ADRESSE)

```

Der Aufruf der Verzögerungsroutine erfolgt mit dem Befehl JSR \$EEB3, der dem BASIC-Befehl GOSUB entspricht.

Nach jedem Aufruf wird das zu Beginn mit \$FF geladene X-Register dekrementiert. Nach dem 255ten Durchlauf führt die Dekrementierung zum Ergebnis null und die Schleife wird verlassen, der bedingte Sprung nicht mehr ausgeführt.

Verzögerung mit Betriebssystem-Routine

A C000 A2 FF	LDX #\$FF
A C002 29 B3 EE	JSR \$EEB3
A C005 CA	DEX
A C006 D0 FA	BNE \$C002
A C008 00	BRK

Beim Einbau dieser Verzögerungsroutine in unsere Programme ist zu beachten, daß durch die Schleife der ursprüngliche Wert des X-Registers natürlich verändert wird.

Wenn die Schleife verlassen wird, besitzt das X-Register den Wert null, unabhängig vom Wert, den es vor dem Eintritt in die Schleife besaß.

Die Verzögerungsroutine wird an der gewünschten Position in ein Programm eingefügt. Soll der ursprüngliche Inhalt des X-Registers auch nach dem Durchlaufen der Schleife erhalten bleiben, verwenden wir am besten das Y-Register als "Zählvariable".

Beim Einbau des Programms muß weiterhin beachtet werden, daß auch der Inhalt des Akkumulators verändert wird, und zwar durch die aufgerufene Betriebssystem-Routine (obwohl dies anhand des Aufrufs nicht unmittelbar zu erkennen ist).

Um die Routine praktisch zu erproben, werden wir sie in das Programm zur Änderung der Bildschirmfarben einbauen.

Da in diesem Programm (siehe oben) der Inhalt des X-Registers durch die Verzögerungsschleife nicht willkürlich verändert werden darf, verwenden wir das Y-Register als Schleifenzähler.

Bildschirmfarben verzögert ändern

A C000 A2 64	LDX #\$64
A C002 8E 20 D0	STX \$D020
A C005 A0 FF	LDY #\$FF
A C007 20 B3 EE	JSR \$EEB3
A C00A 88	DEY
A C00B D0 FA	BNE \$C007
A C00D CA	DEX
A C00E D0 F2	BNE \$C002
A C010 00	BRK

### 2.9.3 Effektiver Einsatz von Schleifen

Bei der Erläuterung der indizierten Adressierung versprach ich Ihnen, daß diese zusammen mit Programmschleifen bereits zu recht wirkungsvollen Ergebnissen führt.

Um diese Behauptung zu beweisen, greife ich auf eines unserer Ausgangsbeispiele zurück, das Füllen des Bildschirms mit dem Zeichen A.

Zu Beginn unseres Kurses war dies noch eine recht mühsame Angelegenheit und erforderte eine Unmenge einzelner STA-Befehle.

```

A C000 A9 01      LDA #$01
A C002 8D 00 04   STA $0400
A C005 8D 01 04   STA $0401
A C008 8D 02 04   STA $0402
...
...

```

Ein solches Programm wird bei Ihnen sicher keine Begeisterungsausbrüche auslösen. Eine umständlichere Art und Weise zum Beschreiben des Bildschirms ist kaum denkbar.

Das Problem kann jedoch unter Einsatz der indizierten Adressierung und einer Schleife weit einfacher gelöst werden.

Zeichenausgabe mit einer Schleife

```

A C000 A9 01      LDA #$01
A C002 A2 FF      LDX #$FF
A C004 9D 00 04   STA $0400,X
A C007 CA         DEX
A C008 D0 FA      BNE $C004
A C00A 00         BRK

```

Sie erkennen sicherlich die von \$C004-\$C008 reichende Schleife. Wie im letzten Kapitel wird die Schleife gebildet, indem das X-

Register mit der gewünschten Anzahl der Schleifendurchgänge geladen und in jedem Schleifendurchgang dekrementiert wird.

Die Schleife wird ausgeführt, solange der DEX-Befehl nicht zum Ergebnis null führt und dadurch das Zero-Flag gesetzt wird. Solange dieser Fall nicht eintritt, verzweigt der BNE-Befehl immer zum Schleifenanfang.

Der Befehl STA \$0400,X arbeitet mit indizierter Adressierung. Die Endadresse ergibt sich aus der angegebenen Adresse plus dem aktuellen Inhalt des X-Registers. Beim ersten Schleifendurchgang besitzt X noch den Startwert \$FF. Die Adresse ergibt sich somit als \$04FF.

In diese aus angegebener Adresse plus X-Register resultierende Adresse wird der Inhalt des Akkumulators geschrieben. Da der Bildschirmspeicher an Adresse \$0400 beginnt, wird in die 255te Bildschirmspeicherzelle der Bildschirmcode für A geschrieben.

Beim zweiten Durchgang ergibt sich als resultierende Adresse \$04FE, da das X-Register um eins vermindert wurde und nun den Wert \$FE besitzt ( $\$0400 + \$FE = \$04FE$ ).

Das Zeichen A wird somit in die 254te Speicherzelle des Video-RAMs übertragen. Sie erkennen das allgemeine Schema: nach jedem Schleifendurchlauf ist der Wert des X-Registers um eins niedriger als zuvor und daher auch die Endadresse ( $\$0400 + X$ -Register).

Im letzten Schleifendurchgang enthält das X-Register den Wert eins. In Speicherzelle \$0401 wird der Code für A geschrieben. Anschließend wird das X-Register dekrementiert und es folgt wieder der "bedingte Sprungbefehl" BNE, der in diesem Fall nicht ausgeführt wird, da das Ergebnis der letzten Operation (DEX) zu dem Ergebnis null führte.

Das Programm füllt somit der Reihe nach die Speicherzellen \$04FF-\$0401 mit dem Bildschirmcode des Zeichens A.

Das Programm entspricht bis in Details folgendem BASIC-Programm:

```
100 A=1:REM BILDSCHIRMCODE FUER A
110 X=255:REM ZAEHLER INITIALISIEREN
120 POKE 1024+I,A:REM A IN VIDEO-RAM
130 X=X-1:REM ZAEHLER DEKREMENTIEREN
140 IF X<>0 THEN GOTO 120:REM BEDINGTER SPRUNG
```

Vergleichen Sie Assembler- und BASIC-Programm und probieren Sie beide aus. Der Geschwindigkeitsunterschied ist geradezu ungläublich. Das Assembler-Programm ist übrigens nur elf Byte lang, im Gegensatz zu dem knapp 50 Byte langen BASIC-Programm, das zudem weiteren Speicherplatz für die verwendeten Variablen benötigt.

Da wir inzwischen bereits bei reichlich komplexen Programmen angelangt sind, stelle ich ein weiteres Demoprogramm vor. Wie wäre es denn zur Abwechslung (um die immer wiederkehrende sinnlose Ausgabe von A's zu vermeiden), wenn wir uns den kompletten Zeichensatz unseres Rechners ausgeben lassen?

Diese Ausgabe des kompletten Zeichensatzes ist mit einem winzigen Programm möglich, das nicht umfangreicher als das vorige ist.

#### Zeichensatz-Ausgabe

```
A C000 A2 FF          LDX #$FF
A C002 8A             TXA
A C003 9D 00 04       STA $0400,X
A C006 CA             DEX
A C007 D0 F9         BNE $C002
A C009 00             BRK
```

Das X-Register wird mit dem Wert \$FF initialisiert. Im folgenden Schleifendurchgang wird dieser Wert in den Akkumulator und von dort in die Bildschirmzelle \$04FF übertragen. Diese Adresse ergibt sich aus der bei der indizierten Adressierung angegebenen Ausgangsadresse plus dem Inhalt \$FF des X-Regi-

sters. Das X-Register wird dekrementiert und - da das Ergebnis ungleich null ist ( $X=\$FE$ ) - der Branch-Befehl BNE ausgeführt.

Im folgenden Durchgang wird der Inhalt des X-Registers ( $\$FE$ ) wieder in den Akkumulator übertragen und in die Speicherzelle  $\$04FE$  geschrieben.

Der Reihe nach werden somit die Speicherzellen  $\$04FF-\$0401$  mit den Bildschirmcodes  $\$FF-\$01$  gefüllt.

Die Schleife läuft wie üblich rückwärts, der Schleifenzähler wird nach jedem Durchgang um eins vermindert.

Das Zeichen mit dem Code  $\$00$  wird leider nicht mehr behandelt, da die Schleife verlassen wird, wenn die Dekrementierung des X-Registers zum Ergebnis null führt.

Mit dem bisher Erlernten können wir dieses Problem bereits lösen, indem wir nach dem Verlassen der Schleife das Zeichen mit dem Code  $\$00$  "per Hand" in die Speicherzelle  $\$0400$  schreiben und Sie den folgenden Befehl hinter dem Branch-Befehl einfügen:

```
...  
...  
BNE...  
STX $0400  
BRK
```

Im ersten Moment kommt Ihnen der Befehl STX  $\$0400$  wahrscheinlich sonderbar vor. Anbieten würde sich die Befehlsfolge:

```
LDA #$00  
STA $0400
```

Bedenken Sie jedoch, daß die Schleife genau dann verlassen wird, wenn das X-Register den Wert null annimmt. In diesem

Moment wird der bedingte Sprung BNE nicht mehr ausgeführt und der erste Befehl nach der Schleife ausgeführt.

Wir wissen daher mit absoluter Sicherheit, daß das X-Register nach Verlassen der Schleife den Wert null enthält. Ein Laden des Akkumulators oder eines Indexregisters mit \$00 ist daher überflüssig. Wir können die geschilderte Tatsache ausnutzen und den Inhalt des X-Registers direkt in die Speicherzelle \$0400 schreiben.

Bevor ich diesen Schnellkurs der Schleifenprogrammierung abschließe, empfehle ich Ihnen dringend, das Erlernete anhand kleiner Programmieraufgaben zu vertiefen.

Um Ihre Phantasie anzuregen, schließe ich diesen Abschnitt mit ein Programm ab, das einen Ball über den Bildschirm bewegt. Das Programm arbeitet mit den erläuterten Verzögerungsschleifen. Die Geschwindigkeit der Bewegung können Sie beliebig variieren, indem Sie den Startwert des Schleifenzählers entsprechend ändern.

Versuchen Sie den Programmablauf bitte selbst zu durchschauen. Als Hilfestellung befinden sich Kommentare (die Sie bitte nicht abtippen!) hinter den einzelnen Befehlen.

Beachten Sie bitte, daß der Ball an einer bestimmten Bildschirmposition zuerst ausgegeben und nach Ablauf der Verzögerungsschleife wieder gelöscht - mit dem Leerzeichen überschrieben - wird (sonst ist der Bildschirm schnell mit Bällen gefüllt).

Starten Sie das Programm wie üblich mit G C000.

Ball bewegen

```
A C000 A2 FF   LDX #$FF   ;STARTWERT SCHLEIFENZAEHLER
A C002 A9 57   LDA #$57   ;BILDSCHIRMCODE FUER 'BALL'
A C004 9D 00 04 STA $0400,X ;'BALL' AN $0400
                                   ;+X AUSGEBEN
A C007 A0 FF   LDY #$FF   ;STARTWERT VERZOEGERUNGSSCHLEIFE
```

```

A C009 20 B3 EE JSR $EEB3 ;AUFRUF VERZOEGERUNGS-
                                ;ROUTINE
A C00C 88 DEY ;Y-REG.DEKREMENTIEREN
A C00D D0 FA BNE $C009 ;Y=0? WENN NEIN, SPRUNG ZU $C009
A C00F A9 20 LDA #$20 ;BILDSCHIRMCODE F.LEERZEICHEN
A C011 9D 00 04 STA $0400,X ;BALL LOESCHEN AN $0400+X
A C014 CA DEX ;SCHLEIFENZAEHLER DEKREMENTIEREN
A C015 D0 EB BNE $C002 ;X=0? WENN NEIN,
                                ;SPRUNG ZU $C002
A C017 00 BRK ;UNTERBRECHUNG => MONITOR

```

## 2.10 Die wichtigsten Routinen des Betriebssystems

Das Betriebssystem des C64 enthält verschiedene Programme, die uns das "Programmiererleben" erheblich erleichtern. Alle Routinen sind Unterprogramme, vergleichbar mit einem BASIC-Unterprogramm.

BASIC-Unterprogramme werden mit GOSUB aufgerufen und mit RETURN beendet, wonach die Rückkehr zum aufrufenden Programm erfolgt. Assembler-Unterprogramme enden mit dem Befehl RTS ("return from subroutine", "kehre vom Unterprogramm zurück"), der dem BASIC-RETURN entspricht.

Aufgerufen werden diese Routinen mit dem Befehl JSR ("jump to subroutine", "verzweige zu einem Unterprogramm"), dem die Startadresse der Routine folgt.

Bei der Benutzung dieser Routinen ist die sogenannte "Parameterübergabe" wichtig. Den Routinen werden verschiedene Werte übergeben (meist im Akkumulator und den Indexregistern), die die genaue Funktionsweise bestimmen.

In der Praxis ist weiter zu beachten, welche Register und Speicherzellen durch das Unterprogramm verändert werden. Sonst passiert es uns, daß wir in einer Schleife das X-Register als Schleifenzähler verwenden, der Inhalt dieses Registers jedoch durch das in der Schleife aufgerufene Unterprogramm verändert wird.

Im Folgenden stelle ich jene Routinen vor, die am einfachsten zu benutzen sind und dennoch am häufigsten benötigt werden.

Außer der Funktion und der Startadresse wird beschrieben, welche Register die betreffenden Routinen beeinflussen.

### *Zeichenausgabe mit BSOUT*

Mit der Routine BSOUT (Adresse \$FFD2) kann ein beliebiges Zeichen auf dem Bildschirm ausgegeben werden. Der ASCII-Code (nicht der Bildschirmcode!) des gewünschten Zeichens wird der Routine im Akkumulator übergeben, bevor der Aufruf mit JSR \$FFD2 erfolgt.

Das Zeichen wird an jener Bildschirmposition ausgegeben, an der sich momentan der Cursor befindet und dieser eine Spalte weiterbewegt (BSOUT arbeitet analog dem PRINT-Befehl in BASIC).

### Zeichenausgabe mit BSOUT

```
A C000 A9 58          LDA #$58
A C002 20 D2 FF      JSR $FFD2
A C005 00            BRK
```

Nach dem Start wird an der aktuellen Cursorposition das Zeichen X (ASCII-Code \$58 = dezimal 88) "geprintet), analog PRINT "X".

Wenn Sie also "G C000" schreiben und RETURN drücken, lautet die Zeile sofort danach "G C000 X". An der Stelle, an der das "X" aufgetaucht ist, war der CURSOR.

Ebenso wie der PRINT-Befehl kann auch BSOUT "Steuerzeichen" verwenden. Mit dem ASCII-Code 147 (\$93) können Sie den Bildschirm löschen, ohne jede einzelne Speicherzelle des Video-RAMs mit einem Leerzeichen überschreiben zu müssen.

Ändern Sie bitte den Befehl LDA #58 in LDA #93. Auf die gleiche Weise können Sie beliebige weitere Steuerzeichen verwenden.

*Befehl: BSOUT (\$FFD2)*

Funktion: Ausgabe des im Akku übergebenen Zeichens oder Steuercodes

Veränderte Register: keine

Beispiel (Bildschirm löschen und A ausgeben):

A C000 A9 93	LDA #93
A C002 20 D2 FF	JSR \$FFD2
A C005 A9 41	LDA #41
A C007 20 D2 FF	JSR \$FFD2
A C00A 00	BRK

*Tastatur abfragen mit GETIN*

Die Routine GETIN (\$FFE4) liest ein Zeichen von der Tastatur ein und übergibt den ASCII-Code des Zeichens im Akkumulator. Wurde keine Taste gedrückt, wird der Code \$00 übergeben.

GETIN benötigt keinerlei Parameter, beeinflusst aber alle Register!

Mit einer Kombination aus BSOUT und GETIN können wir eine kleine "Textverarbeitung" schreiben. Wir benötigen jedoch zwei bisher noch nicht erläuterte Befehle.

*Der BEQ-Befehl*

BEQ ist die "Umkehrung" von BNE. Auch dieser Befehl prüft, ob die jeweils letzte Operation zum Ergebnis null führte. Im Gegensatz zu BNE wird in diesem Fall jedoch zur angegebenen Adresse verzweigt.

BEQ verzweigt, wenn das Zero-Flag gesetzt ist, also die letzte Operation zum Ergebnis null führte. Ergab sich ein Resultat ungleich null, wird der bedingte Sprung nicht ausgeführt. GETIN und BEQ gestatten somit den Aufbau von Warteschleifen, die erst dann verlassen werden, wenn eine beliebige Taste gedrückt wird.

#### Warteschleife

```
A C000 20 E4 FF      JSR $FFE4
A C003 F0 FB        BEQ $C000
A C005 00           BRK
```

Der Aufruf von GETIN (JSR \$FFE4) liest ein Zeichen von der Tastatur. Wurde keine Taste betätigt, lädt GETIN als letzte Operation den Akkumulator mit dem Wert null. Da die Bedingung "Verzweige, wenn gleich null" (BEQ) erfüllt ist, wird erneut GETIN aufgerufen.

#### Der JMP-Befehl

Außer den bedingten Sprüngen stellt uns der Rechner einen "unbedingten" Sprung zur Verfügung, der immer ausgeführt wird, analog dem BASIC-Befehl GOTO. Dem JMP-Befehl folgt die Angabe einer Adresse, zu der verzweigt wird.

#### Endlosschleife

```
A C000 A9 41      LDA #$41
A C002 20 D2 FF      JSR $FFD2
A C005 4C 00 C0      JMP $C000
```

Im Beispiel wird mit BSOUT ein A ausgegeben, anschließend erfolgt ein unbedingter Sprung zum Programmanfang, der immer ausgeführt wird. Es handelt sich somit um eine "Endlosschleife", die niemals beendet wird.

Mit diesen beiden Befehlen können wir unsere "Textverarbeitung" schreiben.

**Mini-Textverarbeitung**

A C000 20 E4 FF	JSR \$FFE4
A C003 F0 FB	BEQ \$C000
A C005 20 D2 FF	JSR \$FFD2
A C008 4C 00 C0	JMP \$C000

JSR \$FFE4 und BEQ \$C000 bilden die erläuterte Eingabeschleife. Wurde eine Taste betätigt, wird das eingegebene Zeichen mit BSOUT auf dem Bildschirm ausgegeben (JSR \$FFD2).

Der folgende JMP-Befehl bewirkt die Rückkehr zum Programmmanfang. Das Programm läuft daher in einer Endlosschleife, die Zeichen für Zeichen von der Tastatur einliest und ausgibt.

*Routine: GETIN (\$FFE4)*

Funktion: Liest ein Zeichen von der Tastatur und übergibt den ASCII-Code des Zeichens im Akkumulator übergeben (\$00 = keine Taste gedrückt)

Veränderte Register: Akkumulator, X, Y

Beispiel (Auf Taste warten und ausgeben):

A C000 20 E4 FF	JSR \$FFE4
A C003 F0 FB	BEQ \$C000
A C005 20 D2 FF	JSR \$FFD2

*Cursor setzen mit PLOT*

Wie Sie wissen, ist es beim C64 ohne besonderen Aufwand in BASIC-Programmen nicht möglich, den Cursor auf eine bestimmte Bildschirmposition zu setzen, im Gegensatz zu Assembler-Programmen.

Die PLOT-Routine (\$FFF0) setzt den Cursor auf eine beliebige Bildschirmposition. Die gewünschte Spalte (0-39) wird im Y-

Register und die gewünschte Zeile (0-24) im X-Register übergeben. Die PLOT-Routine beeinflusst ebenso wie GETIN den Inhalt aller Register.

Beachten Sie bitte, daß vor dem Aufruf dieser Routine der uns noch unbekannte Befehl CLC in das Programm einzufügen ist.

#### *Routine: PLOT (\$FFF0)*

Funktion: Setzt den Cursor auf die im Y-Register übergebene Spalte und die im X-Register übergebene Zeile. Voraussetzung: Vor dem Aufruf der Routine muß der Befehl CLC stehen).

Veränderte Register: Akkumulator, X, Y

Beispiel (Zeichen "A" in Spalte 3 von Zeile 5 ausgeben):

A C000 A2 03	LDX #\$03
A C002 A0 05	LDY #\$05
A C004 18	CLC
A C005 20 F0 FF	JSR \$FFF0
A C008 A9 41	LDA #\$41
A C00A 20 D2 FF	JSR \$FFD2
A C00D 00	BRK

#### *Demoprogramme*

Wir stehen vor dem Ende des ersten Hauptteils. Sie kennen nun die wichtigsten Grundlagen der Assembler-Programmierung und verschiedene Betriebssystem-Routinen, die uns die Programmierung sehr erleichtern.

Zur Übung folgen nun einige Demoprogramme, die den praktischen Umgang mit BSOUT, GETIN, PLOT und den bisher erläuterten Assembler-Befehlen aufzeigen.

#### *Spiegelschrift*

Das folgende Programm demonstriert den effektiven Umgang mit der indizierten Adressierung. Der Inhalt der obersten Bild-

schirmzeile wird in der untersten Zeile dann genau wieder in einer Art "Spiegelschrift" ausgegeben.

Spiegelschrift: Version 1

A C000 A2 27	LDX #\$27	;STARTWERT: DEZIMAL 39
A C002 A0 00	LDY #\$00	;STARTWERT: 0
A C004 BD 00 04	LDA \$0400,X	;\$0400 + X LESEN
A C007 99 C0 07	STA \$07C0,Y	;UND NACH \$07C0 ;+Y SCHREIBEN
A C00A C8	INY	;Y INKREMENTIEREN
A C00B CA	DEX	;X DEKREMENTIEREN
A C00C D0 F6	BNE \$C004	;X = 0 ? ;NEIN => VERZWEIGEN
A C00E 00	BRK	

Geben Sie die im Listing abgebildeten Kommentare bitte nicht mit ein! Der Ablauf: Nachdem das X-Register mit dem Startert \$27 und das Y-Register mit \$00 geladen wurden, beginnt die Programmschleife, in der Zeichen für Zeichen gelesen und in die unterste Zeile geschrieben wird.

Im ersten Durchgang wird der Akkumulator mit dem Inhalt der Speicherzelle \$0427 (\$0400 + X-Inhalt(\$27)) geladen. Diese Speicherzelle entspricht der letzten Spalte der obersten Bildschirmzeile.

Das Zeichen wird nun nach \$07C0 (\$07C0 + Y-Inhalt(\$00)) geschrieben. \$07C0 ist die Adresse der ersten Spalte in der untersten Zeile. Das letzte Zeichen der obersten Zeile kommt somit an den Beginn der untersten Zeile.

Im nächsten Durchgang der Schleife soll das vorletzte Zeichen der ersten Zeile zum zweiten Zeichen der untersten Zeile werden. Entsprechend wird das X-Register dekrementiert und das Y-Register inkrementiert (=> 2.Durchgang: Lesen von \$0400 + \$26); Schreiben nach \$07C0 + \$01).

Der Ablauf kann folgendermaßen beschrieben werden: Das Programm "tastet" sich in der obersten Zeile vorwärts und in der untersten rückwärts. Daher werden die Zeichen in - gegenüber

dem Original in der ersten Zeile - in umgekehrter Reihenfolge geschrieben, also in "Spiegelschrift".

Ein "Schönheitsfehler" tritt jedoch auf. Die Schleife überträgt nicht 40, sondern nur 39 Zeichen. Das erste Zeichen der obersten Zeile (an Adresse \$0400 = \$0400 + \$00) wird nicht mehr behandelt, da die Schleife verlassen wird, wenn das X-Register den Inhalt \$00 besitzt (Verzweigung mit BNE ("verzweige, wenn ungleich null)).

Die Korrektur ist jedoch sehr einfach. Wir ändern \$0400 in \$03FF. Beim letzten Schleifendurchgang besitzt X den Inhalt \$01 und es wird wie gewünscht auf Adresse \$0400 zugegriffen (\$0400 = \$03FF + \$01).

Durch die Korrektur wird jedoch eine weitere Korrektur erforderlich. Beim ersten Durchgang wird nicht mehr auf das letzte Zeichen der ersten Zeile zugegriffen (an Adresse \$0427), sondern auf das vorletzte, da \$03FF + \$27 die Adresse \$0426 ergibt. Das Problem wird gelöst, indem das X-Register vor Eintritt in die Schleife statt \$27 den geänderten Ausgangswert \$28 erhält.

Spiegelschrift: Version 2

A C000 A2 28	LDX #\$28	;STARTWERT: DEZIMAL 40
A C002 A0 00	LDY #\$00	;STARTWERT: 0
A C004 BD FF 03	LDA \$03FF,X	;\$03FF + X LESEN
A C007 99 C0 07	STA \$07C0,Y	;UND NACH \$07C0
		;+Y SCHREIBEN
A C00A C8	INY	;Y INKREMENTIEREN
A C00B CA	DEX	;X DEKREMENTIEREN
A C00C D0 F6	BNE \$C004	;X = 0 ?
		;NEIN => VERZWEIGEN
A C00E 00	BRK	

Gehen Sie bei der "Erprobung" des Programms so vor:

1. Löschen Sie den Bildschirm und schreiben Sie einen beliebigen Text in die erste Bildschirmzeile (bleiben Sie dabei im Monitor; Sie müssen nicht mit X nach BASIC zurückkehren).

2. Bewegen Sie den Cursor in die zweite oder dritte Zeile und rufen Sie unsere Routine mit G C000 auf.

### *Rahmen zeichnen*

Das folgende Programm demonstriert die Anwendung der PLOT- und der BSOUT-Routine. Um den Bildschirm wird ein Rahmen gelegt, der in der ersten Zeile (Zeile Nr.0) beginnt und in der elften Zeile (Zeile Nr.10) endet. Der Rahmen endet vor der jeweils letzten Spalte einer Zeile. Der Grund: Sie kennen bestimmt das Phänomen, das Leerzeilen eingefügt werden, wenn man den rechten Bildschirmrand (Spalte 39) beschreibt. Dieses Einfügen wollen wir jedoch vermeiden.

### *Die Vorgehensweise:*

1. In der obersten Bildschirmzeile wird - in einer Schleife - eine Linie gezeichnet, die aus dem Graphikzeichen mit dem ASCII-Code 195 (= \$C3) besteht. Vor Beginn der Schleife wird die obere linke Rahmenecke gezeichnet (in Spalte 0), nach der Schleife in Spalte Nummer 38 mit dem entsprechenden Graphikzeichen die obere rechte Ecke gemalt.
2. Die gleiche Linie wird nun in Zeile Nummer 10 gezeichnet, wobei für die untere rechte beziehungsweise linke Ecke entsprechende Graphikzeichen verwendet werden.
3. Ebenfalls in einer Schleife wird die jeweils erste und vorletzte Spalte (vorletzte, um das erwähnte Einfügen von Leerzeilen zu vermeiden) aller zwischen den beiden Linien liegenden Zeilen mit einer senkrechten Linie (ASCII-Code 194 = \$C2) beschrieben.

Da dieses Programm doch recht umfangreich ist, wird es "abschnittsweise" erläutert. Am Ende des Kapitels finden Sie das komplette Programmlisting.

Rahmen zeichnen

Teil 1: Obere Linie zeichnen

A C000 A0 00	LDY #\$00	;SPALTE 0
A C002 A2 00	LDX #\$00	;ZEILE 0
A C004 18	CLC	;'PLOT' VORBEREITEN
A C005 20 F0 FF	JSR \$FFF0	;CURSOR MIT PLOT SETZEN
A C008 A9 B0	LDA #\$B0	;\$B0 = GRAPHIKZ.OBERE ;LINKE ECKE
A C00A 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;MIT 'BSOUT' AUSGEBEN
A C00D A2 25	LDX #\$25	;X MIT DEZIMAL 37 LADEN
A C00F A9 C3	LDA #\$C3	;\$C3 = GRAPHIKZEICHEN ;LINIE WAAGR.
A C011 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;MIT 'BSOUT' AUSGEBEN
A C014 CA	DEX	;SCHLEIFENZÄHLER ;VERMINDERN
A C015 D0 FA	BNE \$C011	;LINIEN KOMPLETT ;AUSGEGEBEN?
A C017 A9 AE	LDA #\$AE	;JA, DANN GRAPHIKZ. ;FÜR OBERE
A C019 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;RECHTE ECKE AUSGEBEN

Die - nicht einzugebenden - Kommentare zu diesem Teil erklären bereits die wesentlichen Besonderheiten. Zuerst wird der Cursor mit der PLOT-Routine auf die erste Spalte der obersten Zeile gesetzt. Mit BSOUT wird anschließend ein Graphikzeichen ausgegeben, ein "Winkel", der die obere linke Ecke des Rahmens darstellen soll.

Nun folgt eine Schleife, in der 37mal das Graphikzeichen "waagrechte Linie" (ASCII-Code 195 = \$C3) ausgegeben wird. Die oberste Zeile ist nun bis auf die vorletzte Spalte komplett behandelt. In dieser wird ebenfalls ein Winkelzeichen ausgegeben, das die obere rechte Ecke des Rahmens darstellt (ASCII-Code 174 = \$AE).

Teil 2: Untere Linie zeichnen

A C01C A0 00	LDY #\$00	;SPALTE 0
A C01E A2 0A	LDX #\$0A	;ZEILE 10
A C020 18	CLC	;'PLOT' VORBEREITEN

A C021 20 F0 FF	JSR \$FFF0	;CURSOR MIT PLOT SETZEN
A C024 A9 AD	LDA #\$AD	;\$B0 = GRAPHIKZ.UNTERE ;LINKE ECKE
A C026 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;MIT 'BSOUT' AUSGEBEN
A C029 A2 25	LDX #\$25	;X MIT DEZIMAL 37 LADEN
A C02B A9 C3	LDA #\$C3	;\$C3 = GRAPHIKZEICHEN ;LINIE WAAGR.
A C02D 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;MIT 'BSOUT' AUSGEBEN
A C030 CA	DEX	;SCHLEIFENZÄHLER ;VERMINDERN
A C031 D0 FA	BNE \$C02D	;LINIEN KOMPLETT ;AUSGEGEBEN?
A C033 A9 BD	LDA #\$BD	;JA, DANN GRAPHIKZ. ;FÜR UNTERE
A C035 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;RECHTE ECKE AUSGEBEN

Wie un schwer zu erkennen ist, ist Teil 2 - das Zeichnen der unteren Linie des Rahmens in Zeile 10 - mit Teil 1 nahezu identisch. Der einzige Unterschied besteht in der Verwendung anderer Graphikzeichen für die Eckwinkel.

Davon abgesehen ist der Ablauf unverändert: Der Cursor wird auf Spalte 0 von Zeile 10 positioniert, die linke Ecke gezeichnet, anschließend in einer Schleife 37mal eine waagrechte Linie und zuletzt der rechte Eckwinkel ausgegeben.

### Teil 3 : Senkrechte Linien zeichnen

A C038 A2 09	LDX #\$09	;SCHLEIFENZÄHLER LADEN
A C03A A0 00	LDY #\$00	;SPALTE = 0
A C03C 18	CLC	; 'PLOT' VORBEREITEN
A C03D 20 F0 FF	JSR \$FFF0	;CURSOR AUF SPALTE 0 ;VON ZEILE X
A C040 A9 C2	LDA #\$C2	;GRAPHIKZ.SENKRECHTE LINIE
A C042 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;AUSGEBEN
A C045 A0 26	LDY #\$26	;SPALTE = \$26 = DEZIMAL 38
A C047 18	CLC	; 'PLOT' VORBEREITEN
A C048 20 F0 FF	JSR \$FFF0	;CURSOR AUF SPALTE 38 ;VON ZEILE X
A C04B A9 C2	LDA #\$C2	;GRAPHIKZ.SENKRECHTE LINIE
A C04D 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;AUSGEBEN

A C050 CA	DEX	;ZEILENZÄHLER VERMINDERN
A C051 D0 E7	BNE \$C03A	;FERTIG? NEIN =>
		;VERZWEIGEN
A C053 60	RTS	;SONST ZURÜCK NACH BASIC

Der dritte und letzte Teil unterscheidet sich sehr von den beiden vorangegangenen. Innerhalb der Schleife wird der Cursor zweimal gesetzt. Das X-Register dient zugleich als Schleifen- und als Zeilenzähler und erhält zu Beginn den Startwert \$09.

Der Cursor wird im ersten Durchgang auf Spalte 0 von Zeile X (also Zeile 9) positioniert und eine senkrechte Linie ausgegeben (ASCII-Code 194 = \$C2).

Anschließend wird er auf die Spalte \$26 (dezimal 38) der gleichen Zeile gesetzt und dort ebenfalls eine senkrechte Linie ausgegeben.

Zeile 10 enthält nun die senkrechten Begrenzungen des Rahmens, entsprechende Graphikzeichen in der ersten und der vorletzten Spalte. Nun wird die nächsthöhere Zeile behandelt.

Unser Zeilenzähler, das X-Register, wird dekrementiert und ein neuer Schleifendurchgang beginnt, wenn die Bedingung BNE ("verzweige, wenn ungleich null") erfüllt ist, das heißt wenn X nach der Dekrementierung einen beliebigen Wert außer null besitzt.

Auf diese Weise werden alle Zeilen ab Zeile 9 aufwärts behandelt. Wenn der Rahmen komplett ist, wird die Schleife verlassen und ausnahmsweise nicht mit BRK in den Monitor zurückgekehrt.

Diese Routine dürfte in vielen BASIC-Programmen zu gebrauchen sein. Daher endet Sie mit dem Befehl RTS. RTS führt zur Rückkehr in ein BASIC-Programm, wenn dieses die Routine mit SYS 49152 aufrief.

Ein entsprechendes Demoprogramm:

```

100 SYS 49152
110 FOR I=1 TO 1000:NEXT
120 PRINT CHR$(147)
130 SYS 49152

```

Dieses - nicht unbedingt sehr sinnvolle - Demoprogramm ruft die Routine auf, um einen Rahmen zu zeichnen. Nach Ablauf einer Verzögerungsschleife wird der Bildschirm gelöscht und erneut ein Rahmen gezeichnet.

### Das komplette Programmlisting:

#### Teil 1: Obere Linie zeichnen

```

A C000 A0 00      LDY #$00      ;SPALTE 0
A C002 A2 00      LDX #$00      ;ZEILE 0
A C004 18         CLC           ;'PLOT' VORBEREITEN
A C005 20 F0 FF   JSR $FFF0     ;CURSOR MIT PLOT SETZEN
A C008 A9 B0      LDA #$B0      ;$B0 = GRAPHIKZ.OBERE
                  ;LINKE ECKE
A C00A 20 D2 FF   JSR $FFD2     ;MIT 'BSOUT' AUSGEBEN
A C00D A2 25      LDX #$25      ;X MIT DEZIMAL 37 LADEN
A C00F A9 C3      LDA #$C3      ;$C3 = GRAPHIKZEICHEN
                  ;LINIE WAAGR.
A C011 20 D2 FF   JSR $FFD2     ;MIT 'BSOUT' AUSGEBEN
A C014 CA         DEX           ;SCHLEIFENZÄHLER
                  ;VERMINDERN
A C015 D0 FA      BNE $C011    ;LINIEN KOMPLETT
                  ;AUSGEGEBEN?
A C017 A9 AE      LDA #$AE      ;JA, DANN GRAPHIKZ.
                  ;FÜR OBERE
A C019 20 D2 FF   JSR $FFD2     ;RECHTE ECKE AUSGEBEN

```

#### Teil 2: Untere Linie zeichnen

```

A C01C A0 00      LDY #$00      ;SPALTE 0
A C01E A2 0A      LDX #$0A      ;ZEILE 10
A C020 18         CLC           ;'PLOT' VORBEREITEN
A C021 20 F0 FF   JSR $FFF0     ;CURSOR MIT PLOT SETZEN
A C024 A9 AD      LDA #$AD      ;$B0 = GRAPHIKZ.UNTERE
                  ;LINKE ECKE
A C026 20 D2 FF   JSR $FFD2     ;MIT 'BSOUT' AUSGEBEN
A C029 A2 25      LDX #$25      ;X MIT DEZIMAL 37 LADEN

```

```

A C02B A9 C3          LDA #$C3          ;$C3 = GRAPHIKZEICHEN
                        ;LINIE WAAGR.
A C02D 20 D2 FF      JSR $FFD2        ;MIT 'BSOUT' AUSGEBEN
A C030 CA            DEX                ;SCHLEIFENZÄHLER
                        ;VERMINDERN
A C031 D0 FA          BNE $C02D        ;LINIEN KOMPLETT
                        ;AUSGEGEBEN?
A C033 A9 BD          LDA #$BD          ;JA, DANN GRAPHIKZ.
                        ;FÜR UNTERE
A C035 20 D2 FF      JSR $FFD2        ;RECHTE ECKE AUSGEBEN

```

Teil 3 : Senkrechte Linien zeichnen

```

A C038 A2 09          LDX #$09          ;SCHLEIFENZÄHLER LADEN
A C03A A0 00          LDY #$00          ;SPALTE = 0
A C03C 18            CLC                ;'PLOT' VORBEREITEN
A C03D 20 F0 FF      JSR $FFF0        ;CURSOR AUF SPALTE 0
                        ;VON ZEILE X
A C040 A9 C2          LDA #$C2          ;GRAPHIKZ.SENKRECHTE LINIE
A C042 20 D2 FF      JSR $FFD2        ;AUSGEBEN
A C045 A0 26          LDY #$26          ;SPALTE = $26 = DEZIMAL 38
A C047 18            CLC                ;'PLOT' VORBEREITEN
A C048 20 F0 FF      JSR $FFF0        ;CURSOR AUF SPALTE 38
                        ;VON ZEILE X
A C04B A9 C2          LDA #$C2          ;GRAPHIKZ.SENKRECHTE LINIE
A C04D 20 D2 FF      JSR $FFD2        ;AUSGEBEN
A C050 CA            DEX                ;ZEILENZÄHLER VERMINDERN
A C051 D0 E7          BNE $C03A        ;FERTIG? NEIN =>
                        ;VERZWEIGEN
A C053 60            RTS                ;SONST ZURÜCK NACH BASIC

```

Geben Sie die Kommentare bitte nicht ein, sondern wie üblich nur die Assembler-Befehle selbst.

## Teil 2: Fortgeschrittene Assembler-Programmierung

Sie kennen nun alle Grundlagen der Assembler-Programmierung und sollten sich erst einmal mit der selbständigen Erstellung weiterer Übungsprogramme beschäftigen. Gerade für die relativ komplexen Themen "Schleifenbildung" und "indirekt-indizierte Adressierung" gilt, daß diese nur durch Übung wirklich zu

verstehen sind. Experimentieren Sie also und lassen Sie sich durch gelegentliche "Abstürze" nicht irritieren. Zum Thema "Abstürze": bei der Assembler-Programmierung ist ein sogenannter "RESET-Schalter" eine absolute Notwendigkeit.

Sie können jederzeit einen RESET-Schalter erwerben, der auf den USER-Port oder einen Floppy-Anschluß aufgesteckt wird.

Wie Sie sicher feststellten, ist es bei der Assembler-Programmierung öfters der Fall, daß sich der Rechner "aufhängt" und nicht zur Weiterarbeit zu bewegen ist.

Vor allem bei der in diesem Aufbaukurs besprochenen "Interrupt-Programmierung" wird dies öfters geschehen.

Mit einem RESET-Schalter ist der Rechner wieder "zum Leben zu erwecken", wobei im Gegensatz zum Ausschalten Assembler-Programme meist unverändert erhalten bleiben.

## 2.11 Schleifen "unter die Lupe genommen"

Die vorangegangenen Kapitel setzten Sie bereits in die Lage, kleine Assembler-Programme zu schreiben. Sie kennen die Transfer-Befehle, die In-/Dekrementierbefehle, die "Branch"-Befehle BEQ und BNE und, die Befehle JSR und JMP, und die wichtigsten Adressierungsarten.

Da Sie inzwischen bestimmt "auf den Geschmack" gekommen sind und eigene Übungsprogramme schrieben, besitzen Sie inzwischen handfeste Assembler-Grundkenntnisse. Auf den folgenden Seiten werden wir daher mit der Verwirklichung anspruchsvollerer Programmprojekte beginnen, für die wir jedoch weitere Befehle benötigen.

Da diese Projekte höhere Anforderungen an Sie stellen werden, hole ich zuerst einige Versäumnisse nach und nehme Befehle, die bisher nur oberflächlich besprochen wurden, genauer "unter die Lupe". Auf den folgenden Seiten wird vorwiegend die Schleifenbildung behandelt, wobei außer den bereits bekannten

Befehlen BEQ und BNE auch noch weitere nützliche Befehle zur Schleifenbildung eingeführt werden.

### *Naheres zu den In- und Dekrementierbefehlen*

Angenommen, eine Speicherzelle oder ein Register besitzt bereits den Maximalwert \$FF und wird nun inkrementiert. Oder aber, umgekehrt, ein Register hat den Inhalt \$00 und wird nun dekrementiert.

Wissen Sie, was in einem solchen Fall passiert? Wenn nicht, führen Sie mit mir einige kleine Experimente durch.

```
A C000 A2 FF          LDX #$FF
A C002 E8             INX
A C003 00             BRK
```

Wir laden das X-Register mit \$FF und inkrementieren es anschließend. Die Registeranzeige des Monitors sollte anschließend etwa so aussehen:

```
.....AC XR YR .....
.....00.....
```

Das X-Register enthält den Wert \$00. Eines der angesprochenen Geheimnisse wäre damit gelöst. Wenn eine Speicherzelle inkrementiert wird, die bereits den höchsten Wert \$FF enthält, erhält Sie dadurch den niedrigsten Wert \$00.

```
A C000 A2 00          LDX #$00
A C002 CA             DEX
A C003 00             BRK
```

Das zweite Geheimnis deckt dieses Programm auf. Die Registeranzeige:

```
.....AC XR YR .....
.....FF.....
```

Somit steht ebenfalls fest, daß eine Speicherzelle, die den Inhalt \$00 besitzt und nun dekrementiert wird, den Wert \$FF erhält. Immer dann, wenn ein Ende der Werteskala erreicht ist, der größte oder aber der kleinste mögliche Wert, beginnt die Zählerei wieder beim entgegengesetzten Ende.

Diese Feststellung bezieht sich keineswegs ausschließlich auf das X-Register, sondern auf alle Speicherzellen und Register!

### *Ein weiteres Mal: BNE und BEQ*

Wie die vorhergehenden Kapitel zeigten, setzen uns erst Schleifen in die Lage, sinnvolle Assembler-Programme zu schreiben. Sie kennen nun bereits zwei Schleifenbefehle, die bedingten Sprungbefehle BNE ("branch if not equal zero", "verzweige, wenn ungleich null") und BEQ ("branch if equal zero", "verzweige, wenn gleich null"), wobei sich der Ausdruck "gleich null" beziehungsweise "ungleich null" immer auf das Ergebnis der letzten Operation bezieht, die das Zero-Flag beeinflusste (zum Beispiel Transferbefehle oder In-/Dekrementierbefehle).

Um die Schleifenprogrammierung auf die vielfältigsten Probleme anwenden zu können, benötigen wir weitere Befehle. Der Standardbefehl BNE besitzt einen gravierenden Nachteil. Wenn der Schleifenzähler bis zum Wert null dekrementiert ist, wird die Schleife verlassen. Daher war es uns zuvor nicht möglich, bei der Ausgabe des Zeichensatzes auch das Zeichen mit dem Code \$00 - den "Klammeraffen" - auszugeben.

Rufen wir uns kurz in Erinnerung, wie die Befehle BEQ und BNE ablaufen. Die Transfer-Befehle (STA, STX, TAX, TYA...) und die In-/Dekrementierbefehle (INC, DEX...) beeinflussen ein Bit des Status-Registers, das sogenannte "Zero-Flag". Führt einer der genannten Befehle zum Ergebnis null (wurde zum Beispiel der Akku mit dem Wert \$00 geladen oder eine Speicherzelle dekrementiert, die zuvor den Inhalt eins besaß), wird automatisch das Zero-Flag gesetzt, ansonsten gelöscht. Die folgende Skizze veranschaulicht den Aufbau des Status-Registers,

wobei uns von den verschiedenen Flags jedoch vorläufig nur das Zero-Flag interessieren soll.

Die Bits (=Flags) des Status-Registers

7	6	5	4	3	2	1	0
Negativ Überlauf (unbenutzt)		Break	Dezimal	Interrupt	Zero	Carry	

BEQ und BNE prüfen den Zustand dieses Flags (gesetzt oder gelöscht), um festzustellen, ob die letzte Operation, die das Flag beeinflusste, zum Ergebnis null führte. Wenn ja, verzweigt BEQ zur angegebenen Adresse, ansonsten wird der folgende Programmbefehl bearbeitet.

Wie wir wissen, arbeitet BNE genau umgekehrt. Solange die letzte Operation nicht den Wert null ergab, wird zur angegebenen Adresse verzweigt, ansonsten wird das Programm mit dem nächsten Befehl fortgesetzt.

Diese Erkenntnisse sollen anhand mehrerer Demoprogramme vertieft werden.

A C000 A9 00	LDA #00
A C002 00	BRK

Nach dem Aufruf mit G C000 betrachten Sie bitte die Registeranzeige des Monitors, genauer: den Inhalt des Status-Registers (SR). Wie üblich wird eine zweistellige Hexadezimalzahl ausgegeben.

Wenn Sie sich die Mühe machen und die ausgegebene Hexadezimalzahl in eine Dualzahl umzuwandeln, werden Sie feststellen, daß das Bit 1 (Stellenwert von Bit 1: \$02) dieser Zahl gesetzt ist, das Zero-Flag.

Die einfachste Methode zur Umwandlung einer Hexadezimalzahl in eine Dualzahl verläuft nach folgendem Schema:

1. Gegeben sei eine zweistellige Hexadezimalzahl, zum Beispiel \$7F.

2. Wandeln Sie die rechte Ziffer in eine vierstellige Dualzahl um. \$F wird zu %1111.
3. Wandeln Sie die linke Stelle entsprechend um. \$7 wird zu %0111. Schreiben Sie diese Dualzahl links neben die zuerst ermittelte Dualzahl.
4. Als Ergebnis erhalten Sie im Beispiel \$7F = %01111111.

Ein weiteres Beispiel: \$3A = \$3 und \$A = %0011 und %1010 = %00111010. Um zu erkennen, ob das Zero-Flag des Status-Registers - also Bit 1 - gesetzt oder gelöscht ist, reicht es sogar aus, die rechte Ziffer der Hexadezimalzahl - die den Bits 0-3 entspricht - in eine vierstellige Dualzahl umzuwandeln.

In dieser rechten Ziffer ist nach Ablauf des Programms das Bit 1 - das Zero-Flag - tatsächlich gesetzt, da die "Operation" LDA #\$00 eine null als Ergebnis hat. Die Gegenprobe:

```

A C000 A9 01          LDA #$01
A C000 00             BRK

```

Die dem BRK-Befehl folgende Registeranzeige gibt das Status-Register wiederum als zweistellige "Hex-Zahl" aus. Das Bit 1 dieser Zahl ist diesmal jedoch gelöscht, wie erwartet, da der Akkumulator mit einem Wert ungleich null geladen wurde.

### *Schleifen mit BPL und BMI*

Bevor ich weitere Schleifenbefehle einführe, zeige ich Ihnen ein kleines Phänomen. Geben Sie bitte ein:

```

A C000 A2 7A          LDX #$7A
A C002 E8             INX
A C003 00             BRK

```

Rufen Sie das Programm wieder mit G C000 auf. Schauen Sie sich nun die Registeranzeige des Monitors an:

```
.....SR AC XR.....  
.....3?.....7B.....
```

Uns interessieren im Moment nur die Anzeige des X- und des Status-Registers. Das X-Register enthält natürlich den Wert \$7B, da es mit dem Wert \$7A geladen und anschließend durch INX um eins erhöht wurde.

Vom Status-Register interessiert uns nur Bit Nummer 7. Bit 7 ist das Bit ganz links in einer achtstelligen Dualzahl und somit in der linken Ziffer der Hex-Zahl enthalten. Für diese Ziffer ergibt sich nach dem gezeigten Schema %0011 (wenn \$30 ausgegeben wurde).

Das Bit ganz links (Bit 7) ist somit gelöscht. Dieses Bit nennt man "Negativ-Flag" oder N-Flag. Das N-Flag besitzt ebenso wie das Zero-Flag eine spezielle Bedeutung, die wir nun erforschen wollen.

Versuchen Sie nun folgendes: starten Sie das Programm viermal nacheinander mit G C002, daß heißt ab dem Befehl INX, und betrachten Sie sich jeweils die Registeranzeige (X-Register und Statusregister).

Der Inhalt des X-Registers wird sich nach jedem Aufruf um eins erhöhen (\$7C, \$7D, \$7E, \$7F), während sich das Status-Register nicht verändert.

Nun passen Sie gut auf. Rufen Sie das Programm ein weiteres Mal mit G C002 auf. Das X-Register enthält nun den Wert \$80. Soweit ist alles in Ordnung. Unerklärlich ist jedoch, warum sich auf einmal das Status-Register verändert, um genau zu sein, nur die linke Ziffer ändert sich.

Anstatt \$30 wird auf einmal \$B0 ausgegeben. Wenn wir diese Zahl "bitweise" untersuchen, stellen wir fest, daß Bit 7, das N-Flag, auf einmal gesetzt ist, während es zuvor die ganze Zeit gelöscht war.

Je nach verwendetem Monitor kann die Anzeige des Status-Registers variieren. Das Negativ-Flag (Bit 7) befindet jedoch auf alle Fälle im beschriebenen "Zustand".

Wenn Sie wollen, können Sie das Programm solange aufrufen, bis das X-Register den Wert \$FF enthält und beim nächsten Aufruf der "Überschlag" nach \$00 erfolgt. Sie werden feststellen, daß in diesem Moment das N-Flag wieder gelöscht wird.

Sie können natürlich auch LDX #\$FF eingeben und das Programm dann nur einmal starten.

Fassen wir unsere "Untersuchungsergebnisse" zusammen: immer dann, wenn der Befehl INX zu einem Resultat führt, das kleiner ist als \$80 (=dezimal 128), wird das N-Flag gelöscht.

Führt INX zu einem Ergebnis von 128 oder größer, wird das Negativ-Flag gesetzt.

Ohne weitere Untersuchung will ich Ihnen verraten, daß nicht nur der INX-Befehl, sondern auch DEX, INY, DEY, INC, DEC das N-Flag auf die gleiche Weise beeinflussen. Außer diesen In-/Dekrementier-Befehlen wird das N-Flag unter anderem auch von allen besprochenen "Ladebefehlen" beeinflußt, also von LDA, LDX und LDY.

Diesen Effekt können wir für den "Schleifenbau" ausnutzen. Es existieren zwei relative Sprungbefehle, die den Zustand des N-Flags "testen" und je nach Ergebnis zur angegebenen Adresse verzweigen oder nicht verzweigen.

BPL ("branch if plus", "verzweige, wenn positiv") verzweigt zur angegebenen Adresse, wenn das Negativ-Flag nicht gesetzt ist. BMI ("branch if minus", "verzweige, wenn negativ") verzweigt im entgegengesetzten Fall, wenn das N-Flag gesetzt ist.

A C000 A2 10  
A C002 CA

LDX #\$10  
DEX

A C003 10 FD

BPL \$C002

A C005 00

BRK

Wenn Sie dieses Programm aufrufen, werden Sie anschließend feststellen, daß das X-Register den Wert \$FF enthält. Diese Schleife wurde somit auch dann noch einmal durchlaufen, als das X-Register bereits den Wert \$00 enthielt. Erst bei der folgenden Dekrementierung, die den Wert \$FF ergab, wurde die Schleife verlassen.

Warum? Nun, solange X von \$10 bis \$00 heruntergezählt wurde, war das N-Flag gelöscht und die Bedingung "verzweige, wenn positiv" erfüllt, der bedingte Sprung wurde ausgeführt.

In dem Moment, in dem das X-Register von \$00 auf \$FF dekrementiert wurde, der DEX-Befehl somit zu einem Ergebnis größer als \$79 führte, wurde das Negativ-Flag gesetzt und die Bedingung "verzweige, wenn positiv" war nicht länger erfüllt. Die folgende Tabelle gibt diese Zusammenhänge wieder:

Verzweigung	letzte Operation	Zero-Flag	Negativ-Flag
BEQ	gleich null	1	
BNE	ungleich null	0	
BMI	größer \$79		1
BPL	kleiner \$80		0

Ein Beispiel zum Lesen der Tabelle: BEQ verzweigt, wenn das Ergebnis der letzten Operation den Wert null ergab (Zero-Flag gesetzt).

Die Unterschiede zwischen BNE und BPL bei der Schleifenbildung demonstriert folgendes Programm:

Vergleich: BNE und BPL

A C000 A2 80

LDX #\$20

A C002 8A

TXA

A C003 9D 00 04

STA \$0400,X

A C006 CA

DEX

A C007 10 F9  
A C009 00

BPL \$C002  
BRK

Das Programm ist altbekannt. Es gibt den Zeichensatz Ihres Rechners auf dem Bildschirm aus. Diesmal wird jedoch der Branch-Befehl BNE durch BPL ersetzt. Den Unterschied sehen Sie nach dem Aufruf mit G C000. Im Gegensatz zur alten Version wird auch das Zeichen mit dem Code \$00 ausgegeben, der Klammeraffe.

Mit BPL gebildete Schleifen werden wie erläutert auch dann noch einmal durchlaufen, wenn das Zählregister den Wert \$00 besitzt. Der Nachteil des Programms: da das X-Register nicht mit einem Wert geladen werden darf, der größer als \$80 ist, wird nur die erste Hälfte des Zeichensatzes ausgegeben, die Zeichen mit den Codes \$81-\$FF fehlen.

### *Zusammenfassung*

1. Zur Schleifenbildung werden vorwiegend die "Branch"-Befehle BEQ ("verzweige, wenn gleich null") und BNE ("verzweige, wenn ungleich null") beziehungsweise BPL ("verzweige, wenn positiv") und BMI ("verzweige, wenn negativ") eingesetzt. Ist die betreffende Bedingung erfüllt, wird zur angegebenen Adresse verzweigt, ansonsten das Programm mit dem folgenden Befehl fortgesetzt (Vergleiche: IF ... THEN GOTO ...).
2. BEQ und BNE testen das Zero-Flag und stellen am Zustand dieses Flags (gesetzt/gelöscht) fest, ob die letzte Operation zum Ergebnis null führte oder nicht (Ergebnis null: Zero-Flag gesetzt; Ergebnis ungleich null: Zero-Flag gelöscht).
3. BPL und BMI testen das Negativ-Flag und stellen am Flag-Zustand fest, ob die letzte Operation zu einem "positiven" oder aber zu einem "negativen" Ergebnis führte. "Positiv" und "Negativ" kennzeichnen hierbei die Größe des Ergebnisses. Bleibt das Ergebnis unter \$80, so wird es als "positiv" (Negativ-Flag gelöscht), darüber aber als "negativ"

(Negativ-Flag gesetzt) bezeichnet. Ein Ergebnis wird daher als negativ bezeichnet, wenn Bit 7 (Wert \$80) gesetzt ist.

4. Zum Einsatz von BNE und BPL in Schleifen: mit BNE wird eine Schleife verlassen, wenn der Schleifenzähler dekrementiert wird und anschließend den Wert \$00 enthält (das Zero-Flag gesetzt wird). Mit BPL wird eine Schleife erst dann verlassen, wenn die Dekrementierung zum Überschlag von \$00 zu \$FF führt, das Ergebnis also "negativ" wird. Die BPL-Schleife besitzt daher genau einen Durchgang mehr als die BNE-Schleife.
5. Aus 4. geht hervor, daß das Zählregister bei der BNE-Schleife im letzten Durchgang den Wert \$01 besitzt, bei der BPL-Schleife dagegen den Wert \$00.
6. Mit BPL gebildete Schleifen können maximal 129mal durchlaufen werden, nämlich dann, wenn das Zählregister mit \$80 "initialisiert" wird. Wird es mit einem größeren Wert geladen, passiert folgendes: das X-Register enthält zum Beispiel den Wert \$90. Der erste DEX-Befehl führt nun zum Ergebnis \$8F. Da dieses Ergebnis größer ist als 127, wird das Negativ-Flag gesetzt, um ein negatives Ergebnis anzuzeigen, und die Bedingung BPL ("verzweige, wenn positiv") ist nicht erfüllt!
7. BNE, BEQ, BPL und BMI können natürlich nur dann zum Testen und eventuellen Verzweigen eingesetzt werden, wenn die interessierende Operation (in Schleifen meist DEX, DEY, INX und INY) auch tatsächlich den Flag-Zustand je nach Ergebnis verändert. Folgende Befehlsklassen, die wir kennen, beeinflussen Zero- und Negativ-Flag: alle In-/Dekrementier-Befehle (DEC, INX...), alle "Lade-Befehle" (LDA, LDY...), alle "Register-Transfer-Befehle" (TAX, TYA...). Nach jedem dieser Befehle können die erläuterten Branch-Befehle für bedingte Sprünge eingesetzt werden.

## 2.12 "Sprungweite" der Branch-Befehle

Vielleicht ist Ihnen bereits aufgefallen, daß die in den Branch-Befehlen eingegeben Adressen in sehr merkwürdiger Art und

Weise codiert werden. Der im letzten Beispiel verwendete Branch-Befehl wurde in folgender Form umgesetzt:

```
A 03FE 10 F9          BPL $C002
```

Die Zahlen "10" und "F9" werden beim hinten abgedruckten Monitor nicht angezeigt. Benutzen Sie gegebenenfalls den Befehl

```
M 03FE
```

Anstelle der angegebenen Zwei-Byte-Adresse folgt dem Befehlscode für BPL (\$10) das Byte \$F9. Branch-Befehle sind sogenannte "relative Sprungbefehle". Anstelle der angegebenen Adresse legt der Monitor die Entfernung zu dieser Adresse im Speicher ab.

Nun beträgt die Entfernung im obigen Beispiel sicher weniger als \$F9 (=dezimal 249) Byte. Geben Sie bitte zum Vergleich das folgende Programm ein.

```
A C000 A2 FF          LDX #$FF
A C002 D0 03          BNE $C007
A C004 8E 00 04      STX $0400
A C007 00             BRK
```

In diesem (völlig sinnlosen) Programm erfolgt ein "Vorwärtssprung" zum Befehl BRK an Adresse \$C007. Die Entfernung zu diesem Befehl wird mit dem Byte \$03 angegeben.

Um diese Angabe zu verstehen, müssen Sie sich die Befehlsausführung in Erinnerung rufen. Der Befehlscode und die Adresse werden gelesen, wobei der Programmzähler jeweils inkrementiert wird.

Nach dem Einlesen des Befehls BNE \$C007 weist der Programmzähler somit auf den Befehlscode des folgenden Befehls (STX \$C000) und enthält daher die Adresse \$C004. Die Angabe der "Sprungweite" bezieht sich auf diese Adresse, von der aus die Entfernung bis zur gewünschten Adresse \$C007 genau drei Byte beträgt. Merken Sie sich daher bitte, daß die Angabe der

Sprungweite immer von der Adresse des dem Branch-Befehl folgenden Befehls ausgeht. Nun zu der seltsam großen Sprungweite \$F9 aus dem vorhergehenden Beispiel. In der Angabe der Sprungweite muß eine Information darüber enthalten sein, ob es sich um einen "Vorwärts-" oder um einen "Rückwärtssprung" handelt.

Diese Information befindet sich im siebten Bit, das bekanntlich den Wert \$80 (=dezimal 128) besitzt. "Sprungweitenbytes", die größer sind als \$80, kennzeichnen somit einen Rückwärtssprung.

Diese "relative Adressierung" ist zwar platzsparend, da zur Angabe der Zieladresse ein Byte genügt, besitzt jedoch einen Nachteil. Zur Kennzeichnung eines relativen Sprungs stehen "pro Richtung" nur 128 verschiedene Zahlen zur Verfügung (\$00-\$7F für Vorwärtssprünge; \$80-\$FF für Rückwärtssprünge).

Relative Sprünge sind daher auf einen "Umkreis" von 128 Byte beschränkt. In einem großen Programm ist es leider nicht möglich, mit einem relativen Sprung von einem Ende des Programms zum anderen zu gelangen, im Gegensatz zum JMP-Befehl, mit dem zu beliebigen Adressen verzweigt werden kann, unabhängig von deren Entfernung.

Da Assembler-Programme jedoch sehr "kompakt" und kurz sind, reicht diese maximale Sprungweite in der Praxis für alle anfallenden Probleme völlig aus.

### *Zusammenfassung*

1. Alle Branch-Befehle arbeiten mit der "relativen Adressierung", bei der anstelle der absoluten Adresse des Sprungziels die Entfernung zu der betreffenden Adresse im Speicher abgelegt wird.
2. Relative Sprünge sind nach "vorn" (in Richtung höherer Adressen) und nach "hinten" (in Richtung niedrigerer Adressen) möglich. Rückwärtssprünge werden durch ein gesetztes siebtes Bit gekennzeichnet.

3. Ein Vorteil der relativen Adressierung besteht in der Kürze der Adreßangabe. Die Entfernung wird im Gegensatz zur absoluten Adressierung (zwei Byte) mit nur einem Byte angegeben.
4. Der Nachteil der relativen Adressierung liegt in der beschränkten Sprungweite. Mit einem Branch-Befehl kann nur zu einer maximal 128 Byte entfernten Adresse verzweigt werden.

### *Übungsprogramme zur Schleifenbildung*

Die letzten Kapitel boten einiges über Branch-Befehle und Schleifenbildung. Um es Ihnen zu ermöglichen, das angesammelte Wissen auch tatsächlich zu "verdauen", werden wir in diesem Abschnitt einige Programme verwirklichen, die alle mit Schleifen arbeiten.

#### *Ball bewegen*

Dieses erste Programmprojekt ähnelt einem früher vorgestellten Programm, das einen Ball über eine Bildschirmzeile bewegte.

Diesmal soll der Ball jedoch quer von rechts unten nach links oben (Spalte 23, Zeile 23, dann Spalte 22 und Zeile 22, zum Schluß Spalte 1, Zeile 1) über den gesamten Bildschirm bewegt werden. Außerdem soll die Bewegung erst fortgesetzt werden, wenn Sie eine beliebige Taste betätigen.

Um den Ball an der jeweils gewünschten Position auszugeben, setzen wir zuerst den Cursor mit der PLOT-Routine des Betriebssystems. Die Ausgabe des ASCII-Codes 113 (\$71) malt das für den Ball verwendete Zeichen an der aktuellen Cursorposition.

Bevor der Ball an dieser Position durch Ausgabe eines Leerzeichens (ASCII-Code 32 = \$20) wieder gelöscht wird, warten wir mit der GETIN-Routine auf eine Tastenbetätigung.

Lassen Sie sich von der Länge des folgenden Programm-Listings nicht abschrecken. Das Programm ist zwar recht lang, aber dennoch ohne größere Probleme zu verstehen.

Bei genauem Studium des Listings lernen Sie einiges über den effektiven Umgang mit den Registern.

Ball bewegen

```
A C000 A9 93          LDA #$93          ;ASCII-CODE 147 AUSGEBEN
A C002 20 D2 FF      JSR $FFD2        ;=> BILDSCHIRM LOESCHEN
A C005 A2 17         LDX #$17        ;ZEILENZAehler INITIAL.

A C007 8A           TXA            ;ZEILE NACH AKKU
A C008 A8           TAY            ;AKKU NACH Y-REGISTER
A C009 18           CLC
A C00A 20 F0 FF     JSR $FFF0        ;CURSOR SETZEN

A C00D A9 71         LDA #$71        ;ASCII-CODE FUER BALL
A C00F 20 D2 FF     JSR $FFD2        ;AUSGEBEN
A C012 86 FB        STX $FB         ;ZEILE (X) 'RETTEN'

A C014 20 E4 FF     JSR $FFE4        ;TASTATUR ABFRAGEN
A C017 F0 FB        BEQ $C014       ;TASTE GEDRUECKT?

A C019 A6 FB        LDX $FB         ;ZEILE WIEDERHOLEN NACH X
A C01B 8A           TXA            ;ZEILE NACH AKKU
A C01C A8           TAY            ;AKKU NACH SPALTE
A C01D 18           CLC
A C01E 20 F0 FF     JSR $FFF0        ;CURSOR SETZEN

A C021 A9 20         LDA #$20        ;ASCII-CODE F.LEERZEICHEN
A C023 20 D2 FF     JSR $FFD2        ;AUSGEBEN

A C026 CA           DEX            ;ZEILENZAehler DEKREMENT.
A C027 D0 DE        BNE $C007       ;FERTIG?
A C029 00           BRK            ;PROGRAMMENDE
```

Der Übersicht wegen sind im Listing Leerzeilen zwischen den verschiedenen Programmteilen eingefügt. Geben Sie diese Leerzeilen bitte nicht mit ein!

Zum Programmablauf: der erste - vorbereitende - Programmteil löscht den Bildschirm, indem mit BSOUT der ASCII-Code 147 (\$93) ausgegeben wird. Dieser Code entspricht laut ASCII-Tabelle der Taste CLR, die bekanntlich ebenfalls den Bildschirm löscht. Der erste Programmteil lädt anschließend das X-Register mit dem Wert \$17 (=dezimal 23). Das X-Register gibt im weiteren Programmverlauf die Zeile an, in der der Ball auszugeben ist.

Wie erläutert soll die Ballbewegung ab Position 23/23 (Spalte/Zeile) beginnen. Spalte und Zeile sind somit identisch. Daher wird der Inhalt des "Zeilenzählers" X in das Y-Register übertragen, bevor mit der PLOT-Routine der Cursor auf die angegebene Position gesetzt wird (X-Register=Zeile; Y-Register=Spalte).

Leider gibt es keinen Befehl, mit dem der Inhalt des X-Registers direkt in das Y-Registers kopiert werden kann. Daher nehmen wir einen "Umweg" über den Akkumulator. Mit TXA wird der Inhalt in den Akkumulator kopiert, und anschließend mit TAY von dort aus ins Y-Register "weiterbefördert".

Sowohl X- als auch Y-Register enthalten nun den Wert \$17 und der Cursor kann auf diese Position gesetzt werden (CLC und JSR \$FFF0).

Nun wird der ASCII-Code des "Balls" ausgegeben (\$71). Der Ball erscheint in Spalte 23 von Zeile 23. Bevor mit der GETIN-Routine auf eine Taste gewartet wird, kopiert der Befehl STX \$FB den Inhalt des X-Registers in die Zeropage-Speicherzelle \$FB.

Der Grund: wie erläutert (siehe Betriebssystem-Routinen) verändert die GETIN-Routine die Inhalte der Register. Der aktuelle Wert unseres Zeilenzählers muß jedoch unbedingt erhalten bleiben! Dieser Wert wird daher in die Speicherzelle \$FB "gerettet".

Die bereits bekannte Warteschleife ruft immer wieder GETIN auf, solange keine Taste betätigt wurde. Wie erläutert ist die Bedingung "verzweige, wenn gleich null" solange erfüllt, bis eine Taste betätigt wird (siehe GETIN-Routine).

Erfolgte eine beliebige Tastenbetätigung, wird der alte Inhalt des X-Registers zurückgeholt. Das X-Register wird mit dem zuvor nach \$FB kopierten Wert geladen. Beachten Sie bitte, daß sowohl STX \$FB als auch LDX \$FB die erläuterte bytesparende Zero-page-Adressierung verwenden.

Ebenso wie bei der Ausgabe des Balls wird der Inhalt des X-Registers über den "Akkumulator-Umweg" ins Y-Register kopiert und anschließend der Cursor gesetzt, bevor ein Leerzeichen ausgegeben und der Ball damit wieder gelöscht wird.

Das erneute Setzen des Cursors ist nötig, da sich die Cursorposition nach der Ausgabe des Balls veränderte. BSOUT setzt den Cursor nach jedem ausgegebenen Zeichen um eine Spalte nach rechts.

Der erste Schleifendurchgang ist somit beendet. Der Schleifenzähler X wird dekrementiert. Solange Zeile null noch nicht erreicht ist, erfolgt ein weiterer Durchgang (solange DEX nicht zum Ergebnis null führt, ist das Zero-Flag gelöscht und damit die Bedingung "verzweige, wenn ungleich null" erfüllt).

Im zweiten Durchgang besitzt der Schleifenzähler einen um eins verminderten Wert. Der gesamte Vorgang wiederholt sich somit in Spalte 22 von Zeile 22 und so weiter.

Der prinzipielle Ablauf zusammengefaßt:

1. Das Ball-Zeichen wird in der durch den aktuellen X-Wert bestimmten Zeile (und identischer Spalte) ausgegeben.
2. Das Programm wartet auf die Betätigung einer beliebigen Taste.
3. Der zuvor ausgegebene Ball wird durch Überschreiben mit einem Leerzeichen wieder gelöscht, nachdem der Cursor zuvor wieder auf die exakte Ballposition gesetzt wurde.

4. Der Zeilenzähler wird dekrementiert und ein neuer Schleifendurchgang beginnt, außer wenn soeben Zeile 1 "bearbeitet" wurde.

### *String-Ausgabe*

Dieses Programmprojekt ist sehr anspruchsvoll, liefert Ihnen aber dafür zum Schluß ein allgemein verwendbares Unterprogramm, das Sie in den verschiedensten Programmen benutzen können. Es demonstriert zugleich den effektiven Einsatz von BSOUT und der "Unterprogrammtechnik".

Unter einem String verstehen wir eine beliebige Zeichenkette. Bisher war es nur möglich, immer die gleichen Zeichen (A,B,...) auf dem Bildschirm auszugeben.

Bestimmt wünschen Sie sich eine Routine, die wie der PRINT-Befehl beliebige Zeichenketten ausgibt. Wir wissen bereits, wie mit Hilfe der BSOUT-Routine ein Zeichen ausgegeben wird. Der Akkumulator wird mit dem ASCII-Code des Zeichens geladen und BSOUT aufgerufen. Das Zeichen wird an der aktuellen Cursorposition ausgegeben und dieser um eine Stelle weiterbewegt.

Vor der eigentlichen Zeichenausgabe sollte jedoch der Cursor auf die gewünschte Position gesetzt werden. Geben Sie den folgenden Programmteil bitte noch nicht ein. Auf den folgenden Seiten wird das Listing komplett abgebildet.

```

A C000 A2 05          LDX #$05      ;ZEILE 5
A C002 A0 00          LDY #$00      ;SPALTE 0
A C004 18             CLC
A C005 20 F0 FF      JSR $FFFF    ;CURSOR SETZEN

```

Stören Sie sich nicht an dem noch unbekanntem Befehl CLC, den die Betriebssystem-Routine zum Setzen des Cursors benötigt. Geben Sie das Programm (ohne Kommentare!) ein, rufen Sie es jedoch noch nicht auf.

Nun folgt der Hauptteil des Programms, die Stringausgabe. Der String muß (siehe BSOUT) in ASCII-Format im Speicher vorliegen. Wir benötigen einen unbenutzten Speicherbereich zur Ablage der einzelnen Bytes. Wir werden den Bereich \$033C-\$03F6 verwenden, da dieser Bereich beim C64 nur für Cassettenoperationen (LOAD, SAVE...) verwendet wird.

Die meisten unter Ihnen besitzen wahrscheinlich eine Floppy. Der Bereich \$033C-\$03F6 ist in diesem Fall immer unbenutzt. Ein Trost für Datasetten-Besitzer: auch Sie können diesen Bereich verwenden. Erst wenn Sie ein Programm laden/speichern, wird die Zeichenkette überschrieben werden.

Das Hauptprogramm soll Zeichen für Zeichen aus diesem Bereich lesen und mit BSOUT ausgeben, wozu wir die indizierte Adressierung verwenden.

A C008 A2 00	LDX #\$00	;X INITIALISIEREN
A C00A BD 03 3C	LDA \$033C,X	;ZEICHEN AN ADRESSE ;\$033C + X
A C00D F0 07	BEQ \$C016	;ASCII-CODE = 0 ?
A C00F 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;ZEICHEN AUSGEBEN
A C012 E8	INX	;ZAEHLER INKREMENTIEREN
A C013 4C 0A C0	JMP \$C00A	;NAECHSTES ZEICHEN
A C016 00	BRK	;ALLES AUSGEBEN

Der Ablauf dieses doch recht komplexen Programms:

1. Vor Beginn der Schleife (\$C00A-\$C013) wird das X-Register mit \$00 geladen.
2. Der erste Schleifenbefehl (LDA \$033C,X) lädt den Akkumulator mit dem Inhalt der Speicherzelle \$033C plus X. Das X-Register besitzt beim ersten Durchgang den Inhalt \$00, die endgültige Adresse ist daher \$033C + \$00 = \$033C, also der Beginn unseres Strings.
3. Der Akkumulator enthält nun das erste Stringzeichen. BEQ \$C016 prüft, ob das Ergebnis der letzten Operation (LDA) gleich null war. Wenn ja, wird zu Adresse \$C016 verzweigt.

- Der Sinn dieser Überprüfung: unsere Routine muß in der Lage sein, das Ende eines Strings zu erkennen. Wir markieren dieses Ende, indem dem letzten Zeichen das Byte \$00 folgt. Wenn dieses Byte mit LDA \$033C,X gelesen wird, verzweigt BEQ zum Programmende.
4. Das im ersten Durchgang gelesene Zeichen wird mit BSOUT ausgegeben (JSR BSOUT).
  5. Der Zähler X, der momentan den Inhalt \$00 besitzt, wird erhöht (INX) und zeigt damit im nächsten Durchgang auf das zweite Zeichen des Strings (\$033C + \$01 = \$033D).
  6. Der Befehl JMP \$C00A verzweigt immer zum Schleifenanfang (unbedingter Sprungbefehl; nicht von einer Bedingung abhängig).
  7. Im zweiten Durchgang wird der Akkumulator mit dem Inhalt von Adresse \$033C + X, also \$033D (X=\$01) geladen, dem zweiten Zeichen des Strings. Wenn auch dieses Byte ungleich null ist, wird der Branch-Befehl BEQ wiederum nicht ausgeführt und das Zeichen ebenfalls mit BSOUT ausgegeben.
  8. Das Programm "hangelt" sich auf diese Weise durch den gesamten String. X wird nach jedem Durchgang jeweils um eins erhöht und im folgenden Durchgang somit auf die nächste Speicherzelle zugegriffen (siehe "indizierte Adressierung").
  9. Das Programm ist beendet, wenn mit dem LDA-Befehl das Byte \$00 geladen wird, unsere "Endemarke", die wir an das Stringende anfügen werden. Da in diesem Fall die letzte Operation (LDA) das Ergebnis null ergab, ist die Bedingung BEQ (ADRESSE) "verzweige, wenn gleich null" erfüllt und der Branch-Befehl verzweigt zum Programmende.

### Das Gesamtprogramm

A C000 A2 05	LDX #\$05	;ZEILE 5
A C002 A0 00	LDY #\$00	;SPALTE 0
A C004 18	CLC	
A C005 20 F0 FF	JSR \$FFFF	;CURSOR SETZEN
A C008 A2 00	LDX #\$00	;X INITIALISIEREN

A C00A BD 3C 03	LDA \$033C,X	;ZEICHEN AN ADRESSE ;\$033C + X
A C00D FO 07	BEQ \$C016	;ASCII-CODE = 0 ?
A C00F 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;ZEICHEN AUSGEBEN
A C012 E8	INX	;ZAEHLER INKREMENTIEREN
A C013 4C 0A C0	JMP \$C00A	;NAECHSTES ZEICHEN
A C016 00	BRK	;ALLES AUSGEBEN

Nach der kompletten Eingabe dieses Programms müssen wir noch eine Zeichenkette ab \$033C (=dezimal 828) ablegen. Am einfachsten ist eine BASIC-Schleife, die die ASCII-Codes eines Strings zeichenweise "pocket". Verlassen Sie den Monitor und geben Sie ein:

```
100 A$="DIES IST EIN TEST"
110 FOR I=1 TO LEN(A$):POKE 827+I,ASC(MID$(A$,I,1)):NEXT
120 POKE 827+I,0:REM ENDEMARKE $00
```

Starten Sie das BASIC-Programm und rufen Sie anschließend den Monitor auf. Das Assembler-Programm rufen Sie wie immer mit G C000 auf.

Wenn Sie das Programm korrekt eingaben, wird auf dem Bildschirm ab Spalte null in Zeile fünf die Zeichenkette "DIES IST EIN TEST" ausgegeben.

Das Programm können Sie beliebig variieren. Durch Änderung der X- und Y-Werte am Programmstart bestimmen Sie die Ausgabe-Position. Durch Änderung des Strings <A\$> im BASIC-Programm kann die auszugebende Zeichenkette geändert werden.

Die Routine ist so allgemein, daß beliebige Zeichenketten ausgegeben werden, wenn folgende Bedingungen beachtet werden:

1. Die Zeichenkette muß ab \$033C im Speicher abgelegt werden und darf nicht länger als 187 Zeichen sein (\$033C-\$03F6).

2. Dem letzten Zeichen muß unbedingt das Byte \$00 folgen, da die Routine sonst das Stringende nicht erkennt.

Sollte sie die umständliche Speicherung der Zeichenkette frustrieren, für die wir ein eigenes BASIC-Programm benötigen: in einem späteren Kapitel werden Programmierhilfsmittel erläutert, die eine komfortablere Eingabe von Assembler-Programmen gestatten als ein Monitor (dennoch ist auch mit diesen Hilfsmitteln ein Monitor-Programm unverzichtbar!).

Bei Verwendung eines solchen Hilfsprogramms werden Texte unmittelbar eingegeben. Das Programm erledigt für Sie die Aufgabe, die einzelnen Textzeichen in ASCII-Form abzulegen.

Ein Tip: mit dem Hauptteil des vorgestellten Programms (ab LDX #\$00) verfügen Sie über eine allgemeine Ausgabe-Routine, die Sie in beliebige Programme einbauen können. Geschickterweise bauen Sie die Routine als Unterprogramm ein, das mit RTS ("return from subroutine", etwa "verlasse das Unterprogramm") anstatt mit BRK beenden.

Das Unterprogramm kann von beliebigen Programmteilen aus mit JSR (ADRESSE) aufgerufen werden, wie im folgenden Beispiel:

#### Allgemeine String-Ausgaberroutine

A C000 A2 00	LDX #\$00	;X INITIALISIEREN
A C002 BD 3C 03	LDA \$033C,X	;ZEICHEN AN ADRESSE ;\$033C + X
A C005 F0 07	BEQ \$C00E	;ASCII-CODE = 0 ?
A C007 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;ZEICHEN AUSGEBEN
A C00A E8	INX	;ZAEHLER INKREMENTIEREN
A C00B 4C 02 C0	JMP \$C002	;NAECHSTES ZEICHEN
A C00E 60	RTS	;RETURN FROM UNTERPROG.
A C00F A9 93	LDA #\$93	;ASCII-CODE \$93 (147)
A C011 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;AUSGEBEN => CLEAR SCREEN
A C014 A0 0F	LDY #\$0F	;ZAEHLER MIT \$0F LADEN

A C016 20 00 C0	JSR \$C000	;AUSGABE-UNTERPROG ;AUFRUFEN
A C019 A9 0D	LDA #\$0D	;ASCII-CODE \$0D (13)
A C01B 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;AUSGEBEN => ;ZEILENVORSCHUB
A C01E 88	DEY	;ZAEHLER DEKREMENTIEREN
A C01F D0 F5	BNE \$C016	;SCHLEIFE BEENDET?
A C021 00	BRK	;STRING 16MAL AUSGEGEBEN

Zur besseren optischen Unterscheidung befindet sich eine (nicht einzugebende!) Leerzeile zwischen dem Unter- und dem Hauptprogramm.

Das Hauptprogramm erfordert eine eigene Erläuterung. Ziel des Hauptprogramms ist es, zuerst den Bildschirm zu löschen und anschließend mit Hilfe der Ausgaberroutine den vom BASIC-Programm angelegten String <A\$> 15mal auszugeben.

Zum Löschen des Bildschirms wird das Steuerzeichen der Taste CLR verwendet (ASCII-Code 147, als Hex-Zahl \$93). Wie beschrieben können mit BSOUT beliebige ASCII-Codes ausgegeben werden.

Der erzielte Effekt ist identisch mit dem BASIC-Befehl PRINT CHR\$(147). Da die Ausgaberroutine in einer Schleife 16mal aufgerufen wird, lädt LDY #\$0F das als Schleifenzähler verwendete Y-Register mit diesem Wert.

Das Unterprogramm befindet sich vor dem Hauptprogramm und wird mit JSR \$C000 aufgerufen, der Inhalt von <A\$> einmal ausgegeben.

Nun wird mit BSOUT der ASCII-Code \$0D (dezimal 13) ausgegeben. Wenn Sie in der ASCII-Tabelle nachschauen, stellen Sie fest, daß der Code 13 der RETURN-Taste zugeordnet ist. Die Ausgabe dieses Codes bewirkt somit einen "Zeilenvorschub", der Cursor wird auf die erste Spalte der nächsten Zeile gesetzt.

Das Zählregister Y wird mit DEY vermindert und die Schleife erneut durchlaufen, wenn die Dekrementierung nicht zum Er-

gebnis null führte. Wenn doch, wird der Branch-Befehl BNE \$C016 nicht ausgeführt und das Programm mit BRK beendet.

Geben Sie dieses Programm bitte ein und starten Sie es nicht mit G C000, sondern mit G C00F. Bedenken Sie, das Hauptprogramm beginnt erst hinter dem Ende des Unterprogramms!

Das Demoprogramm zeigt nicht nur den effektiven Einsatz von BSOUT, sondern auch die Gliederung von Haupt- und Unterprogrammen.

Allgemeine Unterprogramme sollten Sie bei Eingabe mit dem Monitor immer vor dem Hauptprogramm eingeben. Unabhängig vom folgenden Hauptprogramm befinden sich die Unterprogramme dann immer an der gleichen Stelle im Speicher und können immer gleich aufgerufen werden (in diesem Fall mit JSR \$C000).

Befindet sich das Hauptprogramm vor dem Unterprogramm, ändert sich die Startadresse des Unterprogramms, je nach Länge des davor liegenden Hauptprogramms. Jedesmal, wenn Sie die Routine in einem Programm verwenden wollen, müssen Sie sich anschauen, ab welcher Adresse das Unterprogramm nun diesmal beginnt.

Bei dem gezeigten Unterprogramm müssen Sie sogar die Sprungadresse des JMP-Befehls, den das Unterprogramm enthält, jedesmal ändern, ein völlig unnötiger Arbeitsaufwand, den Sie sich mit der beschriebenen Methode ersparen.

### 2.13 Rechnen in Maschinensprache

Das Rechnen in Maschinensprache ist nicht ganz so einfach wie in BASIC, da unser Prozessor nur über Additions- und Subtraktionsbefehle verfügt. Das Programm läßt sich jedoch lösen, indem Multiplikationen und Divisionen auf die grundlegenden Operationen "Addition/Subtraktion" zurückgeführt werden.

Lassen Sie sich durch diese Einschränkung nicht entmutigen. In den wenigsten Fällen wird in einem Assembler-Programm eine Multiplikation oder Subtraktion benötigt. Wir programmieren ja nicht in Assembler, um eine Zinsberechnung durchzuführen oder ein Buchhaltungsprogramm zu schreiben. Für derartige Probleme ist eine höhere Programmiersprache wie BASIC weitaus besser geeignet.

Mit Assembler wollen wir blitzartig Daten im Speicher hin- und herschaufeln, oder vielleicht Sortier- und Eingaberoutinen für BASIC-Programme schreiben (der BASIC-Befehl INPUT ist eine Zumutung). In allen diesen Fällen werden wir die Rechenfähigkeiten von BASIC niemals vermissen.

Doch nun zu den Additions- und Subtraktionsbefehlen, die wir in vielen Programmen benötigen. Arithmetische Operationen finden immer im Akkumulator statt.

Das heißt, wenn wir zwei Zahlen addieren wollen, laden wir die erste Zahl in den Akkumulator und geben anschließend an, welche Zahl zum Akkumulatorinhalt zu addieren ist. Das Ergebnis einer solchen arithmetischen Operation befindet sich anschließend ebenfalls immer im Akkumulator!

ADC ("subtract with carry", "addiere mit Carry-Bit") ist der Additions-Befehl unseres Rechners, SBC ("subtract with carry", "subtrahiere mit Carry-Bit") der Subtraktionsbefehl.

Das "Carry-Bit" oder "Carry-Flag" ist Bit Nummer 0 des Status-Registers (ganz rechts in der Dualzahl %00000000). Wozu benötigen wir dieses Flag bei arithmetischen Operationen?

Bedenken Sie folgendes: der Akkumulator kann als 8-Bit-Register wie jede andere Speicherzelle auch nur Werte zwischen null und 255 annehmen. Angenommen, wir addieren die Zahlen 255 (\$FF oder dual %11111111) und eins (\$01 oder dual %00000001). Das Ergebnis 256 ist größer als 255 und muß daher zwangsläufig falsch dargestellt werden.

Um auszuprobieren, was sich in diesem Fall ereignet, geben Sie bitte ein:

A C000 A9 FF	LDA #\$FF	;AKKU MIT \$FF LADEN
A C002 18	CLC	;WIRD NOCH ERLÄUTERT
A C003 69 01	ADC #\$01	;\$01 ZUM AKKU ADDIEREN
A C005 00	BRK	

Nach dem Aufruf dieses Programms stellen Sie anhand der Registeranzeige fest, daß der Akkumulator den Wert null (\$00) enthält!

Analog den Inkrementierbefehlen wird somit nach dem maximalen Wert \$FF wieder am "entgegengesetzten" Ende begonnen, mit dem Wert \$00. Wenn Sie den Befehl ADC #\$01 durch ADC #\$02 ersetzen, wird daher das Ergebnis (im Akkumulator) \$02 lauten.

Interessant ist nun, daß im Status-Register das Bit 0 (das Carry-Flag) gesetzt wurde. Die rechte Ziffer des Status-Registers lautet \$7, also %0111. Ändern Sie zum Vergleich den Befehl LDA #\$FF in LDA #\$F0 und rufen Sie das Programm erneut auf.

Die ausgegebene rechte Ziffer des Status-Registers ist nun - nach der Addition von \$F0 und \$01 (= \$F1) - eine 4, also dual %0100, das Carry-Flag ist gelöscht. Am Zustand des Carry-Flags können wir somit erkennen, ob ein "Übertrag" stattfand und das Ergebnis größer ist als \$FF.

Das Carry-Bit wird nicht automatisch gelöscht, wenn das Ergebnis einer Addition \$FF nicht überschreitet. Wir müssen daher dafür sorgen, daß es vor der Addition unbedingt gelöscht ist, wenn es uns nicht "in die Irre führen" soll.

Mit dem Befehl CLC ("clear carry", "lösche das Carry-Bit") können wir dieses Bit "per Hand" löschen, um auszuschalten, daß es bereits vor der Addition zufällig (durch irgendeine vorhergehende Operation) noch gesetzt ist. Wenn wir auf diese Weise

vorgehen, zeigt uns das Carry-Bit zuverlässig an, ob die Addition zu einem Übertrag führte.

Das Carry-Flag besitzt außer dieser Übertragsanzeige eine weitere Funktion. Es stellt eine Art "Verlängerung" des Akkumulators dar, gewissermaßen dessen "neuntes Bit" (Bits 0-8). Das folgende Schema zeigt den Aufbau beider 8-Bit-Register mit dem Carry-Bit als Bit 0 des Status-Registers.

Status-Register	Akkumulator
N V - B D I Z C <--	0 0 0 0 0 0 0 0

Der Sinn des Carry-Bits wird klar, wenn wir eine Addition vornehmen, bei der das Ergebnis größer ist als \$FF.

255	11111111	
+ 1	+00000001	
256	100000000	

Wie Sie sehen, sind alle Bits einer achtstelligen Dualzahl gelöscht. Zur Darstellung dieser Zahl werden neun Bits benötigt. Als dieses neunte Bit fungiert das Carry-Flag (=Carry-Bit), das bei einem solchen Übertrag gesetzt wird. Der Befehl ADC ("addiere mit Carry") addiert nicht nur zwei Zahlen, sondern zählt immer das Carry-Flag hinzu.

Wichtig ist diese Arbeitsweise bei der Addition von Zahlen, die größer sind als \$FF, also mit zwei Byte dargestellt werden.

Solche Zwei-Byte-Zahlen (oder gleichbedeutend "16-Bit-Zahlen") kennen Sie bereits, nämlich absolut angegebene Adressen (\$0400, \$C000 etc.). Wir wissen, werden diese Adressen in zwei Speicherzellen im Format Low-Byte/High-Byte gespeichert.

Die Zahl \$0400 wird zum Beispiel so gespeichert: \$00 \$04, das heißt in einer Speicherzelle befindet sich das Low-Byte und in der folgenden das High-Byte der Zahl.

Angenommen, in den Speicherzellen \$033C-\$033F befinden sich zwei solcher 16-Bit-Zahlen, die wir addieren und in den Speicherzellen \$0340-\$0341 ablegen wollen.

Speicherzellen	Inhalt(Low-Byte/High-Byte)
\$033C/\$033D	\$01/\$10 (= \$1001)
\$033E/\$033F	\$FF/\$10 (= \$10FF)

Prinzipiell werden 16-Bit-Werte addiert, indem zuerst die Low-Bytes und anschließend die High-Bytes addiert werden. Das Schema:

1. LADE AKKU MIT DEM INHALT VON \$033C ; LOW-BYTE VON ZAHL 1 (\$01)
2. ADDIERE DEN INHALT VON \$033E ; LOW-BYTE VON ZAHL 2 (\$FF)
3. ERGEBNIS IN \$0340 ABLEGEN ; LOW-ERGEBNIS (\$00)
4. LADE AKKU MIT DEM INHALT VON \$033D ; HIGH-BYTE VON ZAHL 1 (\$10)
5. ADDIERE DEN INHALT VON \$033F ; HIGH-BYTE VON ZAHL 2 (\$10)
6. ERGEBNIS IN \$0341 ABLEGEN ; HIGH-ERGEBNIS (\$20)

Nach Ausführung dieser Operationen enthält die Speicherzelle \$0340 das "niederwertige" Ergebnis \$00, die Speicherzelle \$0341 das "höherwertige" Ergebnis \$20. Als Gesamtergebnis ergibt sich \$2000, das in \$0340/\$0341 im Low-/High-Format (\$00/\$20) gespeichert ist.

Das Ergebnis ist offensichtlich falsch ( $\$1001 + \$10FF = \$2100$ ), da der Übertrag nicht berücksichtigt wurde, der sich bei der Addition der Low-Bytes ergab.

Der Befehl ADC berücksichtigt diesen Übertrag netterweise für uns. Die Addition der Low-Bytes führt zu einem Übertrag und das Carry-Bit wird gesetzt. Bei der folgenden Addition  $\$10 + \$10 = \$20$  wird das Carry-Bit (gesetzt: 1; gelöscht: 0) zum Ergebnis addiert und es ergibt sich korrekterweise der Wert \$21.

Addition von \$1001 und \$10FF

A C00 A9 01	LDA #01	;LOW-BYTE VON \$1001 IN
A C02 8D 3C 03	STA \$033C	;\$033C ABLEGEN
A C05 A9 10	LDA #10	;HIGH-BYTE VON \$1001 IN
A C07 8D 3D 03	STA \$033D	;\$033D ABLEGEN

```

A C00A A9 FF      LDA #$FF      ;LOW-BYTE VON $10FF IN
A C00C 8D 3E 03   STA $033E     ;$033E ABLEGEN
A C00F A9 10      LDA #$10      ;HIGH-BYTE VON $10FF IN
A C011 8D 3F 03   STA $033F     ;$033F ABLEGEN

A C014 18         CLC          ;CARRY-FLAG LOESCHEN !!!
A C015 AD 3C 03   LDA $033C     ;LOW-BYTE VON ZAHL 1
A C018 6D 3E 03   ADC $033E     ;UND ZAHL 2 ADDIEREN
A C01B 8D 40 03   STA $0340     ;ERGEBNIS NACH $0340
A C01E AD 3D 03   LDA $033D     ;HIGH-BYTE VON ZAHL 1
A C021 6D 3F 03   ADC $033F     ;UND ZAHL 2 ADDIEREN
A C024 8D 41 03   STA $0341     ;ERGEBNIS NACH $0341
A C027 00         BRK

```

Das Programm besteht aus zwei Teilen. Im ersten Teil werden die Zahlen \$1001 und \$10FF im Format Low-Byte/High-Byte in \$033C-\$033F abgelegt.

Diese 16-Bit-Zahlen werden im zweiten Teile addiert. Unumgänglich ist zuvor der Befehl CLC ("clear carry", also "lösche das Carry-Bit"), um dafür zu sorgen, daß das Carry-Bit nicht noch als Ergebnis irgendeiner früheren Addition gesetzt ist und das Ergebnis verfälscht.

Zuerst werden die Low-Bytes addiert und das Ergebnis in \$0340 abgelegt. Nun werden die High-Bytes addiert und zum Ergebnis der Wert des Carry-Bits (0 oder 1) dazugezählt. Im Beispiel wurde das Carry-Bit durch den Übertrag bei der Addition der Low-Bytes gesetzt, zur folgenden "höherwertigen" Addition zählt der Prozessor daher noch eine eins dazu.

Der Übertrag ist damit korrigiert und das Ergebnis, das in \$0341 abgelegt wird, stimmt. Sie können sich davon überzeugen, indem Sie eingeben:

M 0340

Der Monitor gibt nach diesem Befehl die Werte der Speicherzellen \$0340-\$0347 aus. In den ersten beiden Speicherzellen (\$0340

und \$0341) befindet sich unser Ergebnis \$00 und \$21, also die Zahl \$2100 im Format Low-Byte/High-Byte.

Die Addition von zwei 16-Bit-Zahlen erfolgt somit automatisch völlig korrekt, wenn wir vor den Additionen das Carry-Flag mit dem CLC-Befehl löschen.

Merken Sie sich bitte, daß der Befehl ADC zum Akkumulator-Inhalt einen Wert (oder den Inhalt einer Speicherzelle) plus dem Carry-Bit (0 oder 1) addiert.

Ähnlich einfach können zwei 16-Bit-Zahlen subtrahiert werden. Zuerst werden die Low-, dann die High-Bytes mit dem Befehl SBC ("subtract with carry") subtrahiert. Einen eventuellen "Untertrag" bei der Subtraktion der Low-Bytes (Beispiel: \$01-\$02) berücksichtigt der SBC-Befehl automatisch. Diesmal muß jedoch vor Beginn der Subtraktion das Carry-Flag nicht gelöscht, sondern mit dem Befehl SEC ("set carry-flag", "setze das Carry-Flag") gesetzt werden.

Merken Sie sich als allgemeine Regel: Vor Additionen wird das Carry-Flag mit dem Befehl CLC gelöscht, vor Subtraktionen mit dem entgegengesetzt wirkendem Befehl SEC gesetzt!

Subtraktion von \$2001 und \$0002

A C000 A9 01	LDA #\$01	;LOW-BYTE VON \$2001 IN
A C002 8D 3C 03	STA \$033C	;\$033C ABLEGEN
A C005 A9 20	LDA #\$20	;HIGH-BYTE VON \$2001 IN
A C007 8D 3D 03	STA \$033D	;\$033D ABLEGEN
A C00A A9 02	LDA #\$02	;LOW-BYTE VON \$0002 IN
A C00C 8D 3E 03	STA \$033E	;\$033E ABLEGEN
A C00F A9 00	LDA #\$00	;HIGH-BYTE VON \$0002 IN
A C011 8D 3F 03	STA \$033F	;\$033F ABLEGEN
A C014 18	SEC	;CARRY-FLAG SETZEN !!!
A C015 AD 3C 03	LDA \$033C	;LOW-BYTE VON ZAHL 1
A C018 6D 3E 03	SBC \$033E	;UND ZAHL 2 SUBTRAHIEREN
A C01B 8D 40 03	STA \$0340	;ERGEBNIS NACH \$0340
A C01E AD 3D 03	LDA \$033D	;HIGH-BYTE VON ZAHL 1

```

A C021 6D 3F 03      SBC $033F      ;UND ZAHL 2 SUBTRAHIEREN
A C024 8D 41 03      STA $0341      ;ERGEBNIS NACH $0341
A C027 00            BRK

```

Dieses Programm subtrahiert von \$2001 die Zahl \$0002. Bei der Subtraktion der Low-Bytes (\$01-\$02) entsteht ein "Untertrag", der automatisch berücksichtigt wird. Mit M 0340 wird Ihnen das korrekte Ergebnis \$1FFF angezeigt ( $\$2001 - \$0002 = \$1FFF$ ).

Eine weitere Anwendung der Rechenoperationen demonstriert das folgende Programm. Es ermittelt die Länge eines BASIC-Programms (in Byte) und gibt sie auf dem Bildschirm aus.

Um dieses Programm zu verstehen, müssen Sie jedoch wissen, daß in der Zeropage die Adressen enthalten sind, an denen ein BASIC-Programm beginnt beziehungsweise endet. Die "BASIC-Adressen" sind beim C64 in den Speicherzellen \$2B/\$2C (BASIC-Anfang) beziehungsweise in \$2D/\$2E (BASIC-Ende) untergebracht (im Adreßformat, also zuerst Low- und dann High-Byte).

Programmlänge ausgeben

```

A C000 38            SEC            ;SUBTRAKTION VORBEREITEN
A C001 A5 2D         LDA $2D         ;SUBTRAHIEREN:
                        ;LOW-BYTE ENDE
A C003 E5 2B         SBC $2B         ;MINUS LOW-BYTE ANFANG
A C005 AA            TAX            ;ERGEBNIS NACH X BRINGEN
A C006 A5 2E         LDA $2E         ;SUBTRAHIEREN:
                        ;HIGH-BYTE ENDE
A C008 E5 2C         SBC $2C         ;MINUS HIGH-BYTE ANFANG
A C00A 20 CD BD      JSR $BDCD      ;2-BYTE-ZAHL AUSGEBEN
A C00D 00            BRK

```

Wie bei Subtraktionen erforderlich, wird das Carry-Flag gesetzt. Im Anschluß daran wird die Endadresse des BASIC-Programms (in \$2D/2E) von der Startadresse (in \$2B/\$2C) subtrahiert.

Zuerst werden die Low-Bytes subtrahiert. Das Ergebnis wird vom Akkumulator in das X-Register übertragen. Anschließend

werden die High-Bytes subtrahiert. Danach befindet sich das Low-Byte des Ergebnisses im X-Register und das High-Byte im Akkumulator.

Genau diese Parameter (X-Register: Low-Byte; Akkumulator: High-Byte) verlangt die Routine INTOUT (\$BDCD), eine Routine des BASIC-Interpreters, mit der beliebige Integerwerte auf dem Bildschirm an der aktuellen Cursorposition ausgegeben werden.

Das Ergebnis dieses kleinen Programms ist nicht völlig korrekt. Aus Gründen, deren Erläuterung an dieser Stelle zu weit führt, wird nicht die echte Länge des BASIC-Programms ausgegeben, sondern die Länge plus zwei. Im Normalfall stört diese winzige Differenz jedoch kaum.

Wenn Sie wollen, können Sie Ihr frisch erworbenes Wissen anwenden und vom ermittelten Ergebnis die Zahl zwei subtrahieren, um ein völlig korrektes Ergebnis zu erhalten.

## 2.14 Die Vergleichsbefehle

Bei der Schleifenbildung lernten wir die Branch-Befehle BNE, BEQ, BPL und BMI kennen. Diese Befehle verwendeten wir als Kombination aus einer Bedingung (IF..THEN) und einem Sprungbefehl (GOTO).

Der Haken an dem Einsatz dieser Befehle war jedoch, daß nur festgelegte Bedingungen zulässig war. BEQ und BNE erkennen, ob der Wert \$00 geladen (LDA, LDX, LDY) oder durch In-/Dekrementierung (DEX, DEY, INX, INY) erreicht wurde.

BPL und BMI stellten fest, ob ein Lade- oder In-/Dekrementierbefehl zu einem Ergebnis führt, das größer ist als \$80.

Was tun wir jedoch, wenn wir eine Schleife mit dem Startwert eins und dem Endwert zehn benötigen? Wir vergleichen unseren Zähler mit dem gewünschten Endwert.

Die "Compare"- oder "Vergleichs"-Befehle CMP, CPX und CPY vergleichen den Inhalt einer angegebenen Speicherzelle (oder eines Registers) mit einem beliebigen Wert. Der Vergleichswert kann unmittelbar (CMP # $\$0A$ , CPX # $\$0A$ , CPY # $\$0A$ ) oder absolut (als Inhalt einer Speicherzelle: CMP  $\$0400$ , CPX  $\$0400$ , CPY  $\$0400$ ) angegeben werden.

Selbstverständlich ist auch die kürzere (und schnellere) Zero-page-Adressierung möglich (CMP  $\$04$ ). Voraussetzung ist natürlich, daß sich der Vergleichswert in einer Speicherzelle der Zero-page befindet.

Damit sind alle Adressierungsarten der Befehle CPX und CPY genannt. Der Befehl CMP (der dem Akkumulatorinhalt mit einem Wert vergleicht) gestattet zusätzlich die indizierte Adressierung (CMP  $\$0400,X$  = "vergleiche den Akku mit dem Inhalt von Speicherzelle  $\$0400 + X$ "). Nähere Angaben zu den möglichen Adressierungsarten der Compare-Befehle finden Sie im Anhang.

Die Vergleichsbefehle werden erst in diesem Kapitel eingeführt, weil das vorige Kapitel die Grundlage zum Verständnis bildet. Bei einem Vergleichsbefehl wird der Vergleichswert automatisch vom Inhalt des Akkumulators (bei CMP) oder einem der Indexregister (bei CPX und CPY) abgezogen.

Der Registerinhalt bleibt jedoch unverändert erhalten! Dieses merkwürdige Verhalten können Sie sich so vorstellen: der Vergleichswert wird abgezogen, anschließend wird der ursprüngliche Registerinhalt jedoch wiederhergestellt.

Die Frage ist, welchen Sinn diese Subtraktion ohne Resultat besitzt. Ein Vergleichsbefehl setzt oder löscht - je nach Ergebnis der Subtraktion - die drei kennengelernten Flags (Zero-Flag, Negativ-Flag, Carry-Flag).

Folgende Ergebnisse werden durch den Zustand der Flags angezeigt:

1. Der Inhalt des Registers ist größer als der Vergleichswert: Carry-Flag gesetzt (1), Negativ- und Zero-Flag gelöscht (0).
2. Der Inhalt des Registers ist genauso groß wie der Vergleichswert: Carry-Flag und Zero-Flag gesetzt (1), Negativ-Flag gelöscht (0).
3. Der Inhalt des Registers ist kleiner als der Vergleichswert: Negativ-Flag gesetzt (1), Carry-Flag und Zero-Flag gelöscht (0).

Ein Beispiel: Der Befehl `CMP #0A` vergleicht den Inhalt des Akkumulators mit dem unmittelbar angegebenen Wert `0A`. Angenommen, der Akkumulator enthält ebenfalls den Wert `0A`. Bei der folgenden Subtraktion wird `0A` (der Vergleichswert) von `0A` (dem Akkumulator-Inhalt) subtrahiert.

Das Ergebnis ist null und sowohl das Carry- als auch das Zero-Flag ist gesetzt. Mit `BEQ` ("verzweige, wenn gleich null") können wir in diesem Fall verzweigen.

Beachten Sie bitte, was das Negativ-Flag (und somit die Befehle `BPL` und `BMI`) unter "größer" beziehungsweise "kleiner" verstehen. Wenn zum Beispiel ein Register den Wert `98` enthält und mit `05` verglichen wird, wird das Negativ-Flag nicht gelöscht, sondern gesetzt!

Warum? Weil `98-05` (die "automatische Subtraktion" bei Vergleichsbefehlen) zum Ergebnis `94` führt, einem "negativen" Ergebnis (positiv=`00-$79`, "negativ"=`80-$FF`).

Merken Sie sich daher bitte: `BPL` verzweigt nicht immer, wenn der Registerinhalt größer ist als der Vergleichswert, sondern nur dann, wenn die Subtraktion `REGISTER - VERGLEICHSWERT` zu einem "positiven" Ergebnis führt (Ergebnis kleiner als `80`). Gleiches gilt umgekehrt für `BMI`.

Diese Besonderheit sollte bei der im Folgenden erläuterten Schleifenbildung unbedingt beachtet werden.

## 2.15 Schleifen und Vergleichsbefehle

Vergleichsbefehle können hervorragend zur Schleifenbildung eingesetzt werden. Wir sahen, daß uns die Flags eindeutige Auskünfte darüber liefern, ob ein Registerinhalt größer, gleich oder kleiner als ein Vergleichswert ist.

Um nun abhängig vom Ergebnis bestimmte Operationen auszuführen, benutzen wir die Branch-Befehle, die bekanntlich die Flags testen und je nach Flag-Zustand verzweigen oder nicht.

Im Normalfall wollen wir unterscheiden, ob der Schleifenzähler größer, gleich oder kleiner als der Vergleichswert ist, analog den folgenden BASIC-Schleifen.

Die Funktion der Branch-Befehle BEQ, BNE, BPL und BMI könnte (ohne näher auf die Flags einzugehen) so ausgedrückt werden:

- BEQ: Verzweige, wenn Register gleich Vergleichswert.
- BNE: Verzweige, wenn Register ungleich Vergleichswert.
- BPL: Verzweige, wenn Register größer oder gleich Vergleichswert und die Differenz nicht größer ist als \$79.
- BMI: Verzweige, wenn Register kleiner als Vergleichswert und die Differenz nicht größer ist als \$79.

Was der Zusatz "und die Differenz nicht größer ist als \$79" bei BPL und BMI zu bedeuten hat, wurde im vorigen Abschnitt erläutert.

Mit dieser Kurzbeschreibung können wir problemlos die folgenden BASIC-Schleifen in Assembler schreiben.

Verzweige, solange Schleifenzähler ungleich Vergleichswert (BASIC)

```
100 X=0
110 PRINT "A";
120 X=X+1
130 IF X<>10 THEN GOTO 110
```

Verzweige, solange Schleifenzähler ungleich Vergleichswert (Assembler)

```

A C000 A2 00          LDX #$00          ;ZAEHLER MIT $00 LADEN
A C002 A9 41          LDA #$41          ;ASCII-CODE FUER 'A'
A C004 20 D2 FF       JSR $FFD2         ;'A' AUSGEBEN
A C007 E8             INX              ;ZAEHLER ERHOEHEN
A C008 E0 0A         CPX #$0A         ;ZAEHLER MIT $0A
                          ;VERGLEICHEN
A C00A D0 F8         BNE $C004        ;WENN UNGLEICH:
                          ;WEITERMACHEN

A C00C 00             BRK

```

Dieses Programm verwirklicht zum ersten Mal eine Schleife, die "aufwärts" zählt. Endlich, werden wohl viele sagen. Der Ablauf entspricht der BASIC-Variante 1, die üblicherweise mit einer FOR..NEXT-Schleife verwirklicht wird.

```

100 FOR I=0 TO 10
110 : PRINT"A";
120 NEXT

```

Der Zähler - das X-Register, zu Beginn mit dem Inhalt \$00 "initialisiert" - wird nach jedem Schleifendurchgang inkrementiert und anschließend mit \$0A verglichen (CPX #\$0A). Das Zero-Flag wird nur dann gesetzt, wenn beide Werte gleich groß sind (und die Subtraktion daher den Wert null ergibt), bei Ungleichheit wird es gelöscht.

Der Befehl BNE testet dieses Flag und kann daher verwendet werden, um zu prüfen, ob das X-Register bereits den Wert \$0A enthält. Solange X nicht den Vergleichswert \$0A enthält, verzweigt der BNE-Befehl wieder zum Schleifenanfang.

Das nächste A wird ausgegeben und X wieder inkrementiert. Der Vorgang wiederholt sich zehnmal (X= 0,1...,8,9). Beim zehnten Durchgang besitzt X den Wert \$0A, BNE stellt Gleichheit zwischen Register und Vergleichswert fest und die Schleife wird verlassen.

Verzweige, solange Schleifenzähler größer/gleich Vergleichswert (BASIC)

```
100 X=100
110 PRINT "A";
120 X=X-1
130 IF X>=10 THEN GOTO 110
```

Verzweige, solange Schleifenzähler größer/gleich Vergleichswert  
(Assembler)

```
A C000 A2 64          LDX #$64      ;ZAEHLER MIT $64 LADEN
A C002 A9 41          LDA #$41      ;ASCII-CODE FUER 'A'
A C004 20 D2 FF       JSR $FFD2     ;'A' AUSGEBEN
A C007 CA             DEX          ;ZAEHLER VERMINDERN
A C008 E0 0A         CPX #$0A      ;ZAEHLER MIT $0A
                               ;VERGLEICHEN
A C00A 10 F8         BPL $C004     ;WENN GRÖSSER/GLEICH:
                               ;WEITERMACHEN
A C00C 00            BRK
```

In diesem Programm wird der Zähler mit \$64 (=dezimal 100) geladen und nach jedem Durchgang dekrementiert. CPX #\$0A vergleicht das X-Register mit dem Wert \$0A, indem vom Registerinhalt \$0A subtrahiert werden.

Die Flags werden je nach Ergebnis der Subtraktion gesetzt oder gelöscht und anschließend mit BPL das Negativ-Flag getestet. BPL verzweigt, wenn das Negativ-Flag gelöscht ist. Dies ist der Fall, wenn der Registerinhalt größer oder gleich dem Vergleichswert ist. Erst wenn diese Bedingung nicht mehr erfüllt ist (X kleiner ist als der Vergleichswert \$0A), verzweigt BPL nicht mehr.

Bei der Verwendung von BPL und BMI ist große Vorsicht geboten (denken Sie daran, was im letzten Kapitel zu den Begriffen "größer"/"kleiner" und deren spezieller Bedeutung für diese Befehle gesagt wurde).

Wenn Sie im vorliegenden Programm den ersten Befehl (LDX #\$64) durch LDX #\$FF ersetzen und das Programm erneut aufrufen, werden Sie verblüfft feststellen, daß ein einziges A ausgegeben wird.

Nach dem ersten Durchgang wird der Inhalt von X (\$FE) mit \$0A verglichen. Die Subtraktion ergibt \$F4, ein "negatives" Ergebnis. Das Negativ-Flag wird gesetzt und BPL verzweigt nicht. Größer bedeutet für BPL, daß das Ergebnis der Subtraktion beim Vergleichsbefehl "positiv" ist, also kleiner als \$80.

Entsprechendes gilt umgekehrt für BMI (das Ergebnis wird als größer gewertet, wenn das Register um mehr als \$79 kleiner ist als der Vergleichswert).

BPL und BMI sollten daher nur für "kleine" Schleifen mit maximal \$79 (127) Durchgängen eingesetzt werden, um unangenehme Überraschungen zu vermeiden.

### *BCS und BCC*

Die Vergleichsbefehle setzen oder Löschen außer dem Zero- und dem Negativ-Flag auch das Carry-Flag. Es bietet sich daher an, auch dieses Flag zur Schleifenbildung auszunutzen. Uns fehlen jedoch noch die Befehle, die dieses Flag testen und entsprechend verzweigen oder nicht verzweigen.

BCS ("branch on carry set", "verzweige bei gesetztem Carry-Bit") verzweigt, wenn das Carry-Flag gesetzt ist. Ein Vergleichsbefehl setzt das Carry-Flag immer dann, wenn der Registerinhalt größer als gleich dem Vergleichswert ist. In diesem Fall verzweigt BCS.

BCS wird daher gern als Ersatz für BPL verwendet, um Probleme mit "negativen" Vergleichsergebnissen zu vermeiden (wenn X minus Vergleichswert größer ist als \$79).

BCC ("branch on carry clear", "verzweige bei gelöschtem Carry-Bit"), verzweigt im umgekehrten Fall, wenn das Carry-Flag gelöscht ist, das heißt wenn beim Vergleich ("automatische Subtraktion") ein "Unterlauf" stattfand. Ein solcher "Unterlauf" findet statt, wenn das Register (sein Inhalt) kleiner ist als der Ver-

gleichswert. BCC besitzt nicht die Problematik von BMI (siehe oben) und wird daher eingesetzt, wenn die Differenz zwischen Register und Vergleichswert größer als \$79 ist.

Das letzte Beispiel mit BCS anstatt BPL:

```

A C000 A2 64          LDX #$64      ;ZAEHLER MIT $64 LADEN
A C002 A9 41          LDA #$41      ;ASCII-CODE FUER 'A'
A C004 20 D2 FF       JSR $FFD2     ;'A' AUSGEBEN
A C007 CA             DEX          ;ZAEHLER VERMINDERN
A C008 E0 0A          CPX #$0A      ;ZAEHLER MIT $0A
                                ;VERGLEICHEN
A C00A B0 F8          BCS $C004    ;WENN GRÖSSER/GLEICH:
                                ;WEITERMACHEN
A C00C 00             BRK

```

Noch einmal, da dies oft falsch gemacht wird: im Gegensatz zu BPL und BMI ist für BCS und BCC uninteressant, ob ein Vergleichsergebnis "positiv" oder "negativ" ist.

Beide Befehle können immer problemlos eingesetzt werden, auch dann, wenn zu Beginn der Schleife die Differenz zwischen Zähler und Vergleichswert größer ist als \$79.

Denken Sie jedoch bitte daran, daß die in Schleifen häufig verwendeten Befehle INX, DEX, INY und DEY das Carry-Flag nicht beeinflussen!

Eine Schleife wie

```

                LDX #$0A
(ADRESSE) DEX
                BCS (ADRESSE)

```

ist daher eine Endlosschleife. Wenn wie in diesem Beispiel BCS das Carry-Flag testen soll, muß zuvor ein Vergleich des X-Registers mit \$00 stattfinden.

```
LDX #$0A
(ADRESSE) DEX
CMP #$00
BCS (ADRESSE)
```

Von den bisher behandelten Befehlen beeinflussen das Carry-Flag nur ADC, SBC, CLC, SEC und die Vergleichsbefehle CMP, CPX, CPY.

Noch ein wichtiger Hinweis: Angenommen, ADRESSE - also das Sprungziel - befindet sich nicht vor dem Befehl DEX, sondern vor LDX #\$0A. Auch die letzte Version bildet in diesem Fall eine Endlosschleife, da das X-Register nicht wirklich heruntergezählt, sondern nach jeder Verzweigung wieder von Neuem mit dem Ausgangswert \$0A geladen wird.

Achten Sie bitte darauf, daß das Ziel einer Verzweigung niemals die "Initialisierung", das Laden eines Registers mit einem Startwert, sondern immer der folgende Befehl ist, also der erste Befehl innerhalb der Schleife.

### *Schleifenbildung: Zusammenfassung*

Wie die vorausgegangenen Kapitel zeigten, ist die Schleifenbildung in Assembler sehr komplex. Sie werden viel Übung benötigen, bis Sie für jeden Fall die optimalen Schleife bilden können.

In diesem Abschnitt will ich weniger über Flags sprechen, sondern Ihnen "Faustregeln" für die Anwendung der Vergleichs- und Sprungbefehle geben.

Um Ihnen den Umgang mit den Sprungbefehlen zu erleichtern, beschreibe ich deren Funktion noch einmal im wenigen Worten. Beachten Sie bitte unbedingt die Besonderheiten bei BPL und BMI.

- BEQ: Verzweige, wenn Register gleich Vergleichswert.
- BNE: Verzweige, wenn Register ungleich Vergleichswert.

- BCS: Verzweige, wenn Register größer oder gleich dem Vergleichswert.
- BCC: Verzweige, wenn Register kleiner als Vergleichswert.
- BPL: Verzweige, wenn Register größer oder gleich Vergleichswert und die Differenz nicht größer ist als \$79.
- BMI: Verzweige, wenn Register kleiner als Vergleichswert und die Differenz nicht größer als \$79.

Merken Sie sich bitte vor allem, daß bei Schleifen unbedingt zu berücksichtigen ist, ob die letzte Operation vor einem Branch-Befehl auch tatsächlich das vom betreffenden Befehl getestete Flag beeinflusst.

Folgende bisher besprochene Befehle beeinflussen die uns bekannten Flags (Zero-Flag, Negativ-Flag, Carry-Flag):

Befehl	Beeinflusste Flags
LDA	Negativ, Zero
LDX	Negativ, Zero
LDY	Negativ, Zero
TAX	Negativ, Zero
TAY	Negativ, Zero
TXA	Negativ, Zero
TYA	Negativ, Zero
INX	Negativ, Zero
INY	Negativ, Zero
INC	Negativ, Zero
DEX	Negativ, Zero
DEY	Negativ, Zero
DEC	Negativ, Zero
ADC	Negativ, Zero, Carry
SBC	Negativ, Zero, Carry
CMP	Negativ, Zero, Carry

Denken Sie bitte daran: alle Branch-Befehle testen den aktuellen Zustand eines Flags und prüfen somit das Ergebnis der letzten

Operation, die das betreffende Flag beeinflusste. Was passiert, wenn diese Tatsache nicht berücksichtigt wird, zeigt das folgende Beispiel:

```

        LDX #$0A
(ADRESSE) ...
        ...
        DEX
        LDA #$FF
        BNE $(ADRESSE)

```

In diesem Beispiel wird nach der Dekrementierung des Zählers der Akkumulator mit \$FF geladen. BNE testet das Zero-Flag und verzweigt, wenn es gelöscht ist. Die Schleife soll beendet werden, wenn das X-Register den Wert null annimmt und daher das Zero-Flag gesetzt wird.

Der folgende LDA-Befehl beeinflusst das Zero-Flag jedoch ebenfalls. Da \$FF ungleich null ist, wird das Zero-Flag unmittelbar vor dem Test mit BNE gelöscht und BNE verzweigt immer (Endlosschleife)!

Abhilfe schafft ein zusätzlicher Vergleichsbefehl, der das X-Register mit \$00 vergleicht und nun als letzter Befehl vor BNE das Zero-Flag beeinflusst.

```

        LDX #$0A
(ADRESSE) ...
        ...
        DEX
        LDA #$FF
        CPX #$00
        BNE $(ADRESSE)

```

Zugegeben, dieses Beispiel ist nicht allzu sinnvoll. Im Normalfall wird man den "automatischen" Vergleich mit \$00 vorziehen, der bei DEX erfolgt und eine andere Reihenfolge der Befehle wählen (LDA #\$FF : DEX : BNE\$(ADRESSE)), durch die sich der Vergleichsbefehl erübrigt.

In der Praxis können jedoch sehr wohl Fälle auftreten, in denen tatsächlich ein expliziter Vergleich des Zählregisters mit \$00 angebracht ist, weil nach der Dekrementierung des Zählregisters Befehle folgen, die das getestete Flag beeinflussen und daher das Ergebnis der Dekrementierung verfälschen.

Denken Sie bitte daran, daß bei der Schleifenbildung mit BCC und BCS ein vorangehender Vergleichsbefehle notwendig ist, da die In-/Dekrementierbefehle das von BCC und BCS getestete Carry-Flag nicht beeinflussen.

### *Übungsprogramme zur Schleifenbildung*

Sie kennen nun fast alle Branch-Befehle und können theoretisch bereits Schleifen beliebiger Art bilden. Der richtige Umgang mit den Branch-Befehlen setzt jedoch viel Übung voraus. Daher wird sich dieses Kapitel nicht mit weiteren Befehlen, sondern ausschließlich mit Übungsprogrammen beschäftigen.

### *Steuerung per Tastatur*

Mit den Vergleichs- und den Branch-Befehlen sind wir in der Lage, ein Programm zu schreiben, das das Grundelement aller Videospiele demonstriert, die Steuerung eines Objektes durch den Benutzer.

Als Objekt verwenden wir einen Ball, der mit den Cursortasten in beliebige Richtungen bewegt wird. Das Prinzip kann jedoch ebensogut auf Sprites oder Shapes übertragen werden.

Der prinzipielle Ablauf:

1. Ein Zeilenzähler (X-Register) und ein Spaltenzähler (Y-Register) wird ständig die aktuelle Ballposition festhalten.
2. Ein vorbereitender Programmteil löscht den Bildschirm und setzt das X-Register auf den Wert zwölf (Zeile zwölf) und das Y-Register auf den Wert 20 (Spalte 20). Die da-

- durch festgelegte Position soll in diesem Fall immer die Ausgangsposition des Balls sein.
3. In der nun beginnenden Schleife wird der Ball an der durch X und Y festgelegten Position gezeichnet.
  4. Nach der Ausgabe des Balls wird die Tastatur abgefragt. Wurde eine Taste betätigt, wird der Ball an der aktuellen Position gelöscht.
  5. Je nach betätigter Cursortaste wird der Zeilenzähler (X-Register) oder der Spaltenzähler (Y-Register) entsprechend verändert.
  6. Mit einem absoluten Sprungbefehl (JMP) wird immer zum Schleifenbeginn zurückgekehrt und der Ball an der neuen Position ausgegeben (siehe 3.).

### Vorbereitung

A C000 A9 93	LDA #\$93	;ASCII-CODE FÜR CLEAR
A C002 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;SCREEN AUSGEBEN
A C005 A2 0C	LDX #\$0C	;ZEILENZÄHLER: \$0C (=12)
A C007 A0 14	LDY #\$14	;SPALTENZÄHLER: \$14 (=20)
Ball an aktueller Position ausgeben		
A C009 18	CLC	;VORBEREITUNG F.PLOT- ;ROUTINE
A C00A 20 F0 FF	JSR \$FFF0	;PLOT => CURSOR SETZEN
A C00D A9 71	LDA #\$71	;ASCII-CODE FÜR ;BALLZEICHEN
A C00F 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;BSOUT => BALL AUSGEBEN
Tastatur abfragen		
A C012 8E 3C 03	STX \$033C	;X-WERT 'RETTE'
A C015 8C 3D 03	STY \$033D	;Y-WERT 'RETTE'
A C018 20 E4 FF	JSR \$FFE4	;GETIN => TASTATUR ;ABFRAGEN
A C01B F0 FB	BEQ \$C018	;TASTE GEDRÜCKT?
A C01D 8D 3E 03	STA \$033E	;TASTE: ZEICHENCODE ;'RETTE'
Ball an aktueller Position löschen		
A C020 AE 3C 03	LDX \$033C	;X-WERT ZURÜCKHOLEN
A C023 AC 3D 03	LDY \$033D	;Y-WERT ZURÜCKHOLEN
A C026 18	CLC	;VORBEREITUNG F.PLOT- ;ROUTINE

```

A C027 20 F0 FF      JSR $FFFF      ;PLOT => CURSOR SETZEN
A C02A A9 20         LDA #$20        ;ASCII-CODE FÜR
                    ;LEERZEICHEN
A C02C 20 D2 FF      JSR $FFD2      ;BSOUT => BALL LÖSCHEN
Spalten- und Zeilenzähler korrigieren
A C02F AD 3E 03      LDA $033E      ;TASTE: ZEICHENCODE HOLEN
A C032 C9 11         CMP #$11       ;CODE FÜR 'CURSOR DOWN'?
A C034 D0 04         BNE $C03A      ;SPRUNG, WENN NEIN
A C036 E8            INX                ;SONST ZEILE ERHÖHEN
A C037 4C 09 C0      JMP $C009      ;UND ZUM SCHLEIFENANFANG
A C03A C9 1D         CMP #$1D       ;CODE FÜR 'CURSOR RIGHT'?
A C03C D0 04         BNE $C042      ;SPRUNG, WENN NEIN
A C03E C8            INY                ;SONST SPALTE ERHÖHEN
A C03F 4C 09 C0      JMP $C009      ;UND ZUM SCHLEIFENANFANG
A C042 C9 91         CMP #$91       ;CODE FÜR 'CURSOR UP'?
A C044 D0 04         BNE $C04A      ;SPRUNG, WENN NEIN
A C046 CA            DEX                ;SONST ZEILE VERMINDERN
A C047 4C 09 C0      JMP $C009      ;UND ZUM SCHLEIFENANFANG
A C04A C9 9D         CMP #$9D       ;CODE FÜR 'CURSOR LEFT'?
A C04C D0 04         BNE $C009      ;SPRUNG, WENN NEIN
A C04E 88            DEY                ;SONST SPALTE VERMINDERN
A C04F 4C 09 C0      JMP $C009      ;UND ZUM SCHLEIFENANFANG

```

Um Ihnen den Überblick zu erleichtern, wurde das Listing entsprechend dem prinzipiellen Ablauf unterteilt und mit (nicht abzutippenden) Kommentaren versehen.

Der vorbereitende Teil löscht den Bildschirm, indem der ASCII-Code der Taste CLR (147 = \$93) ausgegeben wird. Anschließend werden die Register mit jenen Werten "initialisiert", die der Bildschirmmitte entsprechen. Denken Sie beim folgenden Ablauf immer daran, daß das X-Register die Zeile und das Y-Register die Spalte bestimmen soll.

Teil 2 bildet den Schleifenanfang. Der Cursor wird mit der PLOT-Routine des Betriebssystems auf die durch X und Y festgelegte Bildschirmposition gesetzt. Anschließend wird an der jeweiligen Position mit BSOUT das Ballzeichen (ASCII-Code \$71 = 113) ausgegeben.

Der folgende Teil enthält eine Warteschleife, die mit der Routine GETIN auf die Betätigung einer Taste wartet. Da GETIN alle drei Register verändert, müssen zuvor die aktuellen X- und Y-Werte "gerettet" werden. Die Inhalte dieser Register werden in die Speicherzellen \$033C und \$033D kopiert. Nachdem die Warteschleife verlassen wird, enthält der Akkumulator den ASCII-Code der gedrückten Taste. Da der Akkumulatorinhalt vom folgenden Programmteil verändert wird, muß dieser ASCII-Code ebenfalls "gerettet" werden (in \$033E).

Der Cursor wird nun wieder mit PLOT auf die aktuelle Ballposition gesetzt (nachdem zuvor die ursprünglichen Werte der Indexregister aus den Speicherzellen zurückgeholt wurden) und der Ball durch Überschreiben mit einem Leerzeichen (ASCII-Code \$20 = 32) gelöscht.

Den letzten Teil des Programms bildet die Veränderung der Indexregister je nach betätigter Cursortaste. Dieser Programmteil zeigt, wie mit Hilfe der Vergleichsbefehle ein Register mit beliebigen Werten verglichen wird.

Der ASCII-Code der betätigten Taste wurde in \$033E zwischengespeichert (STA \$033E). Dieser Code wird nun zurückgeholt (LDA \$033E) und mit den ASCII-Codes der vier Cursortasten (DOWN, RIGHT, UP, LEFT) verglichen.

Der Befehl CMP #\$11 vergleicht den Inhalt des Akkumulators mit dem Wert \$11, dem ASCII-Code der Taste CURSOR DOWN. Bei Ungleichheit verzweigt BNE nach \$C03A, ansonsten wird der folgende Befehl INX ausgeführt und der Zeilenzähler erhöht. Nach dieser Korrektur der Ballzeile erfolgt ein Sprung zum Schleifenanfang (JMP \$C009), wo der Ball an der neu festgelegten Position ausgegeben wird.

Die folgenden Abschnitte dieses Programmteils verlaufen analog. Der Akkumulator wird mit dem ASCII-Code einer Cursortaste verglichen. Bei Ungleichheit wird zum nächsten Abschnitt verzweigt. Findet keine Verzweigung statt, wurde die mit CMP überprüfte Taste betätigt und die durch X und Y festgelegte Ballposition entsprechend korrigiert.

Nach dem Aufruf dieses Programms können Sie den "Ball" mit den vier Cursortasten in beliebige Richtungen steuern.

Achten Sie bitte darauf, den "Ball" nicht "aus dem Bildschirm heraus" zu bewegen, da sonst "unkontrolliert" Speicherzellen außerhalb des Bildschirmspeichers verändert werden (und dies kann zu merkwürdigen Resultaten führen).

Ich stelle Ihnen nun ein BASIC-Programm vor, dessen Ablauf exakt dem Assembler-Programm entspricht.

Dessen Ablauf kann durch Vergleich mit den entsprechenden Abschnitten des BASIC-Programms sehr gut nachvollzogen werden.

```
100 PRINT CHR$(147):REM BILDSCHIRM LOESCHEN
110 X=12:Y=20:REM POSITION INITIALISIEREN
120 :
130 POKE 214,X:POKE 211,Y:SYS 58732:REM CURSOR SETZEN
140 PRINT CHR$(113);:REM BALL AUSGEBEN
150 :
160 GET A$:IF A$="" THEN 160
170 A=ASC(A$):REM ASCII-CODE DER TASTE
180 :
190 POKE 214,X:POKE 211,Y:SYS 58732:REM CURSOR SETZEN
200 PRINT CHR$(32);:REM BALL LOESCHEN
210 :
220 IF A<>17 THEN 250:REM UNGLEICH CURSOR DOWN?
230 X=X+1:REM ZEILE ERHOEHEN
240 GOTO 130:REM ZUM SCHLEIFENANFANG
250 IF A<>29 THEN 280:REM UNGLEICH CURSOR RIGHT?
260 Y=Y+1:REM SPALTE ERHOEHEN
270 GOTO 130:REM ZUM SCHLEIFENANFANG
280 IF A<>145 THEN 310:REM UNGLEICH CURSOR UP?
290 X=X-1:REM ZEILE VERMINDERN
300 GOTO 130:REM ZUM SCHLEIFENANFANG
310 IF A<>157 THEN 130:REM UNGLEICH CURSOR LEFT?
320 Y=Y-1:REM SPALTE VERMINDERN
330 GOTO 130:REM ZUM SCHLEIFENANFANG
```

Eine Erläuterung ist zum Verständnis des BASIC-Programms notwendig: die Befehle POKE 214,X:POKE 211,Y:SYS 58732 sind "maschinennah"!

Beim C64 kann der Cursor direkt auf eine bestimmte Bildschirmposition gesetzt werden, wenn in Speicherzelle 214 die gewünschte Zeile und in 211 die Spalte "gepakt", und anschließend eine Betriebssystem-Routine an Adresse 58732 aufgerufen wird.

Sollten Sie sich wundern, daß zum Setzen des Cursors mit der PLOT-Routine das Carry-Flag mit CLC gelöscht werden muß, beim Setzen von BASIC aus jedoch die Übergabe von Spalte und Zeile völlig ausreicht: PLOT besitzt eigentlich zwei Funktionen, das Setzen des Cursors und das "Lesen" der aktuellen Cursorposition. Welche Funktion Sie wählen, bestimmen Sie mit Hilfe des Carry-Flags.

Wenn dieses Flag vor dem Aufruf mit JSR \$FFF0 nicht gelöscht, sondern mit SEC gesetzt wird, wird die momentane Cursorposition von PLOT ermittelt und in den Registern übergeben. Nach dem Aufruf enthält das Y-Register die Spalte und das X-Register die Zeile.

### *Verbesserung des Steuerungsprogramms*

Das vorgestellte Programm eignet sich hervorragend, um Ihnen einige Feinheiten der Assembler-Programmierung zu zeigen.

Ein echter Schwachpunkt des Programms ist die fehlende "Bereichsüberprüfung". Ein Beispiel: der Ball befindet sich in der obersten Zeile und der Benutzer betätigt CURSOR UP, um ihn eine Zeile noch oben zu bewegen. Da dieser Spezialfall nicht abgefragt wird, wird der Zeilenzähler X dekrementiert und enthält anschließend den Wert \$FF (\$00 minus \$00 => \$FF), eine "ein wenig" hohe Zeilennummer.

Das Problem wird am einfachsten gelöst, indem überprüft wird, ob durch die "Neupositionierung" die Bildschirmgrenzen über-

schritten würden. Wenn ja, wird ohne Positionsänderung sofort zum Schleifenanfang zurückgekehrt.

Der Programmteil zur Korrektur der Ballposition wird wie folgt erweitert:

*Spalten- und Zeilenzähler korrigieren*

A C02F AD 3E 03	LDA \$033E	;TASTE: ZEICHENCODE HOLEN
A C032 C9 11	CMP #\$11	;CODE FÜR 'CURSOR DOWN'?
A C034 D0 08	BNE \$C03E	;SPRUNG, WENN NEIN
A C036 E0 17	CPX #\$17	;X MIT \$17(=23)
		;VERGLEICHEN
A C038 B0 CF	BCS \$C009	;SPRUNG, WENN
		;GRÖßER/GLEICH
A C03A E8	INX	;SONST ZEILE ERHÖHEN
A C03B 4C 09 C0	JMP \$C009	;UND ZUM SCHLEIFENANFANG
A C03E C9 1D	CMP #\$1D	;CODE FÜR 'CURSOR RIGHT'?
A C040 D0 08	BNE \$C04A	;SPRUNG, WENN NEIN
A C042 C0 26	CPY #\$26	;Y MIT \$26(=38)
		;VERGLEICHEN
A C044 B0 C3	BCS \$C009	;SPRUNG, WENN
		;GRÖßER/GLEICH
A C046 C8	INY	;SONST SPALTE ERHÖHEN
A C047 4C 09 C0	JMP \$C009	;UND ZUM SCHLEIFENANFANG
A C04A C9 91	CMP #\$91	;CODE FÜR 'CURSOR UP'?
A C04C D0 08	BNE \$C056	;SPRUNG, WENN NEIN
A C04E E0 00	CPX #\$00	;X MIT \$00 VERGLEICHEN
A C050 F0 B7	BEQ \$C009	;SPRUNG, WENN GLEICH
A C052 CA	DEX	;SONST ZEILE VERMINDERN
A C053 4C 09 C0	JMP \$C009	;UND ZUM SCHLEIFENANFANG
A C056 C9 9D	CMP #\$9D	;CODE FÜR 'CURSOR LEFT'?
A C058 D0 AF	BNE \$C009	;SPRUNG, WENN NEIN
A C05A C0 00	CPY #\$00	;Y MIT \$00 VERGLEICHEN
A C05C F0 AB	BEQ \$C009	;SPRUNG, WENN GLEICH
A C05E 88	DEY	;SONST SPALTE VERMINDERN
A C05F 4C 09 C0	JMP \$C009	;UND ZUM SCHLEIFENANFANG

Bis §C034 bleibt das Programm unverändert. Zur Eingabe des korrigierten Teils geben Sie daher dem Assemble-Befehl als Startadresse §C034 an (A C034 BNE §C03E).

Am Beispiel des Programmteils §C032-§C03B (Funktion BALL NACH UNTEN) können die Änderungen stellvertretend für die folgenden Programmteile erläutert werden.

Bevor der Zeilenzähler X erhöht wird, erfolgt eine Überprüfung, ob der untere Bildschirmrand bereits erreicht wurde. Der Befehl CPX #§17 vergleicht den Inhalt des X-Registers mit dem Wert §17 (=dezimal 23) und setzt die Flags entsprechend.

BCS testet das Carry-Flag und verzweigt, wenn der Vergleich ergab, daß der X-Wert größer oder gleich §17 ist, das heißt wenn der untere Rand bereits erreicht ist. Ist X kleiner als §17, verzweigt BCS nicht und der Zeilenzähler wird wie in der letzten Programmversion inkrementiert.

Entsprechendes gilt für die folgenden Teile. Der Spaltenzähler Y wird bei CURSOR RIGHT nur dann inkrementiert, wenn der Vergleich CPY #§26 (=dezimal 38) ergab, daß Y kleiner ist als §26. Wenn Y dagegen gleich oder größer als §26 ist, verzweigt BCS zum Programmanfang.

Da es nicht möglich ist, daß der Zeilenzähler X den Wert §17 überschreitet beziehungsweise Y größer wird als §26, kann im vorliegenden Programm BCS durch BEQ ersetzt werden.

Ein Beispiel hierzu: angenommen, der Benutzer gibt "Dauerfeuer" mit CURSOR RIGHT. Das Y-Register wird solange inkrementiert, bis der Wert §26 erreicht ist. Besitzt Y diesen Wert, ergibt der Befehl CMP #§26 Gleichheit und BEQ verzweigt ebenso wie zuvor BCS (größer oder gleich) zum Schleifenanfang.

Die Funktionen CURSOR UP und CURSOR LEFT vergleichen das X- beziehungsweise Y-Register mit §00. Ist X gleich §00 (oberste Schirnzeile), wird verzweigt (BEQ verzweigt bei Gleichheit) und der Zeilenzähler nicht dekrementiert. Ebenso wird verzweigt, wenn der Spaltenzähler Y gleich §00 ist.

*Blinkende Bildschirmzeile*

Das folgende Demoprogramm dient zur Auffrischung Ihres Wissens über die indirekte Adressierung. Wir kennen alle Befehle und Adressierungsarten, die wir benötigen, um eine Bildschirmzeile blinken zu lassen.

Blinken bedeutet: die betreffende Zeile muß abwechselnd "invertiert" und wieder "normalisiert" werden. Da wir im folgenden Programm nicht mit BSOUT arbeiten werden, sondern mit LDA und STA direkt auf den Bildschirmspeicher zugreifen, schauen Sie sich bitte die Bildschirmcode-Tabelle in Ihrem Handbuch an.

Am Ende der Tabelle befindet sich eine kleine Notiz: "Die Codes 128 bis 255 bilden die reversen Zeichen zu den Codes 0 bis 127". Das heißt, indem wir zu einem bestimmten Bildschirmcode 128 (\$80) addieren, erhalten wir die inverse Darstellung des betreffenden Zeichens.

Bildschirmcode	Zeichen
1	A
2	B
...	
...	
129	A invers
130	B invers
...	
...	

Mit der indizierten Adressierung können wir sehr elegant der Reihe nach auf die 40 Zeichen einer Zeile zugreifen, diese lesen, \$80 addieren und wieder (invers) zurückschreiben. Das Programm wird in mehreren Schritten entwickelt.

## Version 1

A C000 A2 00	LDX #\$00	;ZÄHLER INITIALISIEREN
A C002 BD 00 04	LDA \$0400,X	;\$0400 + X NACH AKKU
A C005 18	CLC	;ADDITION VORBEREITEN
A C006 69 80	ADC #\$80	;\$80 ADDIEREN
A C008 9D 00 04	STA \$0400,X	;AKKU NACH \$0400 + X
A C00B E8	INX	;ZÄHLER ERHÖHEN

A C00C E0 28	CPX #\$28	;X MIT \$28 (40)
		;VERGLEICHEN
A C00E D0 F2	BNE \$C002	;SPRUNG, WENN UNGLEICH
A C010 00	BRK	;PROGRAMMENDE

In diesem Programm wird eine aufwärts zählende Schleife benutzt. Im ersten Durchgang besitzt X den Inhalt \$00. In den Akku wird daher der Bildschirmcode an Adresse \$0400 + X = \$0400 geladen.

Mit CLC wird die Addition vorbereitet, \$80 (=dezimal 128) addiert und der "invertierte Bildschirmcode" nach \$0400 zurückgeschrieben.

Der Zähler wird inkrementiert und mit \$28 (=dezimal 40) verglichen. Wurde die Zeile noch nicht komplett bearbeitet, ist X kleiner also \$28 und BNE verzweigt, da Ungleichheit festgestellt wird (statt BNE könnte selbstverständlich ebenso BCC ("verzweige, wenn kleiner") verwendet werden.

Im nächsten Durchgang wiederholt sich der Vorgang. Da X jedoch nun den Wert \$01 besitzt, wird auf \$0401 (\$0400 + X) zugegriffen.

Bereits früher erwähnte ich, daß in Assembler-Programmen meist abwärts zählende Schleifen verwendet werden. Warum dies so ist, zeigt das vorliegende Programm. Ob die Bildschirmzeile von rechts nach links (aufwärts zählend) oder aber von links nach rechts (abwärts zählend) invertiert wird, ergibt für die praktische Anwendung sicher keinen Unterschied. Mit einer abwärts zählenden Schleife ist das Programm jedoch kürzer (und eleganter).

#### Version 2

A C000 A2 27	LDX #\$27	;ZÄHLER INITIALISIEREN
A C002 BD 00 04	LDA \$0400,X	;AKKU MIT \$0400 + X LADEN
A C005 18	CLC	;ADDITION VORBEREITEN
A C006 69 80	ADC #\$80	;\$80 ADDIEREN
A C008 9D 00 04	STA \$0400,X	;AKKU NACH \$0400 + X
A C00B CA	DEX	;ZÄHLER VERMINDERN



CMP #\$00  
BCS \$(ADRESSE)

CMP #\$FF  
BCS (ADRESSE)

Sehen Sie sich diese verschiedenen Versionen bitte genau an. Bei der Programmierung in Assembler ist es außerordentlich wichtig, den Unterschied zwischen den verschiedenen Branch-Befehle zu kennen, um diese optimal einsetzen zu können.

Kommen wir zum zweiten Programmteil, der "Normalisierung" der Zeile, die analog verläuft, abgesehen davon, daß nicht \$80 addiert, sondern subtrahiert wird.

A C000 A2 27	LDX #\$27	;ZÄHLER INITIALISIEREN
A C002 BD 00 04	LDA \$0400,X	;AKKU MIT \$0400 + X LADEN
A C005 38	SEC	;SUBTRAKTION VORBEREITEN
A C006 E9 80	SBC #\$80	;\$80 SUBTRAHIEREN
A C008 9D 00 04	STA \$0400,X	;AKKU NACH \$0400 + X
A C00B CA	DEX	;ZÄHLER VERMINDERN
A C00C 10 F4	BPL \$C002	;SPRUNG, WENN POSITIV
A C00E 00	BRK	;PROGRAMMENDE

Beachten Sie bitte, daß das Carry-Bit gesetzt werden muß, um die Subtraktion vorzubereiten.

Es bietet sich nun an, beide Programmteile nicht einfach "hintereinanderzuhängen", sondern ein wenig eleganter miteinander zu verbinden. Eine Möglichkeit besteht darin, nur eine Schleife zu verwenden und zu prüfen, ob eine Addition oder aber eine Subtraktion vorzunehmen ist.

Version 3		
A C000 A2 27	LDX #\$27	;X INITIALISIEREN
A C002 BD 00 04	LDA \$0400,X	;\$0400 + X IN AKKU
A C005 30 06	BMI \$C00D	;SPRUNG, WENN NEGATIV
A C007 18	CLC	;SONST ADD.VORBEREITEN
A C008 69 80	ADC #\$80	;UND \$80 ADDIEREN
A C00A 4C 10 C0	JMP \$C010	;SUBTRAKTION ÜBERSPRINGEN
A C00D 38	SEC	;SUBTRAKTION VORBEREITEN
A C00E E9 80	SBC #\$80	;\$80 SUBTRAHIEREN
A C010 9D 00 04	STA \$0400,X	;AKKU NACH \$0400 + X

A C013 CA	DEX	;ZÄHLER VERMINDERN
A C014 10 EC	BPL \$C002	;SPRUNG, WENN POSITIV
A C016 4C 00 C0	JMP \$C000	;NEUSTART DES PROGRAMMS

Erstaunlicherweise ist dieses Programm nur unwesentlich länger als einer der beiden Teile "Zeile invertieren" und "Zeile normalisieren".

Der Grund liegt im äußerst effektiven Einsatz von BPL. Nach dem Laden des Inhaltes der Speicherzelle \$0400,X prüft BPL, ob der geladene Wert positiv oder negativ ist.

Ist er negativ (größer als \$79), verzweigt BMI ("verzweige, wenn negativ") zum Teil "\$80 subtrahieren" und das offensichtlich bereits invertierte Zeichen wird normalisiert.

Ist der geladene Wert dagegen positiv, also kleiner oder gleich \$79, ist das Zeichen normal dargestellt und muß invertiert werden. Entsprechend wird \$80 addiert und der folgende Programmteil "\$80 subtrahieren" einfach übersprungen (JMP \$C010).

Das Programm prüft somit selbstständig, ob die Zeichen dieser Zeile normalisiert oder bereits invertiert sind und kehrt den jeweiligen Zustand um. Wurde die Zeile komplett behandelt, erfolgt mit JMP \$C000 ein Neustart. Die Zeile wird abwechselnd invertiert und wieder normalisiert.

Diese dritte Version zeigt, wie schnell Assembler wirklich ist. Die "Blinkfrequenz" ist so hoch, daß wir nur ein Flackern wahrnehmen. Die Konsequenz: wir benötigen eine Verzögerungsschleife.

#### Version 4

Bildschirmzeile invertieren/normalisieren

A C000 A2 27	LDX #\$27	;X INITIALISIEREN
A C002 BD 00 04	LDA \$0400,X	;\$0400 + X IN AKKU
A C005 30 06	BMI \$C00D	;SPRUNG, WENN NEGATIV
A C007 18	CLC	;SONST ADD.VORBEREITEN
A C008 69 80	ADC #\$80	;UND \$80 ADDIEREN

A C00A 4C 10 C0	JMP \$C010	;SUBTRAKTION ÜBERSPRINGEN
A C00D 38	SEC	;SUBTRAKTION VORBEREITEN
A C00E E9 80	SBC #\$80	;\$80 SUBTRAHIEREN
A C010 9D 00 04	STA \$0400,X	;AKKU NACH \$0400 + X
A C013 CA	DEX	;ZÄHLER VERMINDERN
A C014 10 EC	BPL \$C002	;SPRUNG, WENN POSITIV
Verzögerungsschleife		
A C016 A2 FF	LDX #\$FF	;SCHLEIFENZÄHLER INIT.
A C018 20 B3 EE	JSR \$EEB3	;VERZÖGERUNGSRoutine
A C01B CA	DEX	;ZÄHLER DEKREMENTIEREN
A C01C D0 FA	BNE \$C018	;SPRUNG, WENN ;UNGLEICH NULL
A C016 4C 00 C0	JMP \$C000	;NEUSTART DES PROGRAMMS

Nachdem eine Zeile komplett invertiert/normalisiert wurde, wird in einer Schleife 255mal die Verzögerungsroutine \$EEB3 aufgerufen.

Trotz dieser extrem langen Verzögerung ist das Blinken noch ein wenig "hektisch". Wenn Sie wollen, können Sie den Verzögerungsschleife in eine weitere Schleife mit Y als Zählregister "einpacken".

### *Ein Standardtrick*

Die letzte Version des Programms "blinkende Bildschirmzeile" ist für unsere Begriffe bereits recht annehmbar. Assembler-"Profis" würden jedoch einen bestimmten Programmteil sofort ändern: das "Überspringen" der Subtraktions-Routine.

Erinnern wir uns: wenn die Zeile noch nicht invertiert ist, addiert der Additionsteil \$80 und der folgende Subtraktionsteil wird mit einem JMP-Befehl übersprungen.

So seltsam es auf den ersten Blick erscheinen mag: der Drei-Byte-Befehle JMP kann durch einen kürzeren (zwei Bytes) Branch-Befehl ersetzt werden.

Addiert wird \$80 zu einem Wert, der sich irgendwo zwischen \$00 und \$79 befindet (normales Zeichen). Das Ergebnis liegt daher zwischen \$80 und \$FF. Da wir genau wissen, daß es niemals den Wert \$00 annimmt, können wir JMP durch BNE ersetzen und somit ein Byte einsparen. Die Bedingung "verzweige, wenn ungleich null" ist immer erfüllt!

Dieser Einsatz von Verzweigungen ist ein "Standardtrick" bei der Assembler-Programmierung. Ein JMP-Befehl kann immer dann durch einen Branch-Befehl ersetzt werden, wenn wir genau wissen, daß ein bestimmtes Flag immer gesetzt oder gelöscht ist. In diesem Fall ist der Branch-Befehl völlig gleichwertig, aus dem bedingten wird ein unbedingter Sprung.

LDA \$(0400)	LDA \$(0400)
CMP #01	CMP #01
BNE \$(ADRESSE1)	BNE \$(ADRESSE1)
LDX #0A	LDX #0A
JMP \$(ADRESSE2)	BNE \$(ADRESSE2)
(ADRESSE1) LDX #0B	(ADRESSE1) LDX #0B
(ADRESSE2) ...	(ADRESSE2) ...
...	...

Die Aufgabe dieses Programms: der Akkumulator wird mit dem Inhalt der Speicherzelle \$0400 geladen. Besitzt \$0400 den Wert \$01, soll das X-Register mit \$0A geladen werden, ansonsten mit \$0B.

Im ersten Fall folgt dem Befehl LDX #0A ein unbedingter Sprung mit JMP (linke Version), um das Laden des X-Registers mit \$0B zu übergehen. Der JMP-Befehl kann (rechte Version) problemlos durch den kürzeren Befehl BNE ersetzt werden. Wir wissen, daß der LDX-Befehl das von BNE getestete Zero-Flag beeinflusst. Da der Wert \$0A geladen wird, ist die Bedingung "verzweige, wenn ungleich null" mit Sicherheit erfüllt. In diesem Fall ist BNE ein ebenso unbedingter Sprung wie JMP.

Dieser Standardtrick wird in praktisch jedem Assembler-Programm eingesetzt und im Folgenden daher auch von mir verwendet. Nach kurzer Zeit erscheint Ihnen diese Methode wahr-

scheinlich nicht mehr als "Trick", sondern als eine für Sie völlig normale und empfehlenswerte Vorgehensweise.

(ADRESSE1) ...	(ADRESSE1) ...
...	...
LDX #\$FF	LDX #\$FF
(ADRESSE2) ...	(ADRESSE2) ...
...	...
DEX	DEX
CPX #\$0A	CPX #\$0A
BNE (ADRESSE2)	BNE (ADRESSE2)
JMP (ADRESSE1)	BEQ (ADRESSE1)

In diesem Programm soll ADRESSE1 den Programmanfang kennzeichnen und ADRESSE2 den ersten Befehl in einer Schleife mit X als Zählregister. Der Schleifenzähler X wird - beginnend mit dem Wert \$FF - abwärts gezählt, dekrementiert.

Der Befehl CPX #\$0A vergleicht den Inhalt des X-Registers mit \$0A. Wenn X nicht \$0A enthält, ergibt die bei Vergleichsbefehlen durchgeführte Subtraktion ein Ergebnis ungleich null (Beispiel: X=\$FF => \$FF - \$0A = \$F5) und die Bedingung BNE ("verzweige, wenn ungleich null") ist erfüllt, BNE verzweigt zum Schleifenanfang.

Erst wenn X bis \$0A heruntergezählt ist, wird die Schleife verlassen. Der Vergleichsbefehl ergibt \$00 als Ergebnis ( $\$0A - \$0A = \$00$ ) und die Sprungbedingung "verzweige, wenn ungleich null" ist nicht erfüllt. Der folgende JMP-Befehl wird ausgeführt und zum Programmanfang gesprungen.

Die rechte Version zeigt, daß JMP durch BEQ ersetzt werden kann. Wir wissen, daß das Ergebnis des Vergleichs gleich null sein muß, wenn dieser Befehl erreicht wird und daß daher BEQ ("verzweige, wenn gleich null") mit Sicherheit verzweigen wird.

Merken wir uns: ein JMP-Befehl kann immer dann durch einen Branch ersetzt werden, wenn wir mit Sicherheit wissen, daß eine bestimmte Bedingung auf alle Fälle erfüllt ist (Ergebnis gleich null, ungleich null, positiv, negativ...). Wir setzen in einem sol-

chen Fall den Branch-Befehl ein, der genau diese Bedingung testet (BEQ, BNE, BPL, BMI...) und spart ein Byte gegenüber einem JMP.

## 2.16 Stapeloperationen

In den folgenden Kapiteln werden wir weitere Befehle und Adressierungsarten kennenlernen, mit denen die Assembler-Programmierung erheblich einfacher und vielseitiger wird.

Wie üblich folgt anschließend ein Kapitel mit Demoprogrammen, die den effektiven Einsatz aller bis dahin behandelten Befehle demonstrieren.

In diesem Abschnitt beschäftigen wir uns mit einem bisher vernachlässigten Speicherbereich unseres Rechners, dem "Stack". Der Stack oder "Stapel" ist ein spezieller Speicherbereich, der bei \$0100 beginnt und bis \$01FF reicht. Der Stapel umfaßt somit die Page (oder "Seite") 1 des Speichers, jene Seite, die der Zero-page unmittelbar folgt.

Der Stack ist nach dem sogenannten "LIFO"-Prinzip organisiert (LIFO=Last in, first out). Im Buch "Programmierung des 6502" von R.Zaks wird der Stack mit einem der häufig im Auto verwendeten "Münzspeicher" (Zehn-Pfennig-Stücke für Parkuhren) verglichen.

Bei der Datenablage auf dem Stack wird der betreffende Wert von oben auf den Münzspeicher "geschoben", alle darunterliegenden Münzen werden nach unten gedrückt. Diese Datenablage übernimmt der Befehl PHA ("push akku", "schiebe den Akku (auf den Stack)"), der den aktuellen Inhalt des Akkumulators zuoberst auf dem Stack ablegt.

Mit dem Befehl PLA ("pull akku", "ziehe den Akku (vom Stack)") wird die oberste "Münze" vom Stack entnommen und in den Akkumulator gebracht.

Da diese Art der Datenablage vom Prozessor verwaltet wird, ist der Stack hervorragend zur kurzfristigen Speicherung von Daten geeignet. Bisher mußten wir den Inhalt des Akkumulators in einer unbenutzten Speicherzelle zwischenspeichern.

```
LDA $0400 ;INHALT VON $0400 LESEN
STA $033C ;AKKUMULATOR 'RETTEN'
LDA #$FF ;AKKU MIT $FF LADEN
...
...
LDA $033C ;URSPRÜNGL.AKKUINHALT ZURÜCKHOLEN
```

Mit den Befehlen PHA und PLA bietet sich die Zwischenspeicherung auf dem Stack an. Mit PHA wird der Akkumulatorinhalt als oberstes Element auf dem Stack abgelegt und - wenn der ursprüngliche Wert wieder benötigt wird - mit PLA zurückgeholt.

```
LDA $0400 ;INHALT VON $0400 LESEN
PHA      ;AKKU AUF STACK 'SCHIEBEN'
LDA #$FF ;AKKU MIT $FF LADEN
...
...
PLA      ;OBERSTEN WERT VOM STACK 'ZIEHEN'
```

Der große Vorteil des Stacks liegt darin, daß wir uns nicht darum kümmern müssen, welche Speicherzellen unbenutzt sind und zur Zwischenspeicherung von Daten verwendet werden können.

Auf dem Stack können wir bis zu 255 Werte zwischenspeichern und später wieder zurückholen.

```
LDA #$01 ;AKKU MIT $01 LADEN
PHA      ;AUF STACK SCHIEBEN
LDA #$02 ;AKKU MIT $02 LADEN
PHA      ;AUF STACK SCHIEBEN
...
...
PLA      ;$02 VOM STACK ZIEHEN
```

```

STA $0400 ;UND NACH $0400
PLA      ;$01 VOM STACK ZIEHEN
STA $0400 ;UND NACH $0401

```

Beachten Sie bitte bei diesem Beispiel, daß der erste PLA-Befehl das zuletzt auf den Stack geschobene Element holt, der zweite Befehl PLA das vorletzte Element (First in, last out) und erinnern Sie sich an die sehr passende Analogie mit dem Münzspeicher.

Auf den Münzspeicher schieben Sie zuerst eine Ein- und dann eine Zwei-Pfennig-Münze. Die Zwei-Pfennig-Münze befindet sich nun über der Ein-Pfennig-Münze und wird beim "Ziehen" einer Münze zuerst geholt.

In der Praxis muß sehr oft nicht der Inhalt des Akkumulators, sondern der Inhalt eines der Indexregister "gerettet" werden. In diesem Fall kopieren wir den Registerinhalt in den Akkumulator und "pushen" diesen mit PHA.

Wenn wir den Registerwert wieder benötigen, "pullen" wir den abgelegten Wert mit PLA und übertragen ihn mit TAX oder TAY wieder in das betreffende Register.

```

LDX $0400 ;X MIT INHALT VON $0400 LADEN
TXA      ;X NACH AKKU KOPIEREN
PHA      ;AKKU ALS OBERSTEN WERT AUF STACK SCHIEBEN
...
...
PLA      ;OBERSTEN WERT VOM STACK ZIEHEN
TAX      ;AKKU NACH X KOPIEREN

```

Mit dieser Methode ist es selbstverständlich jederzeit möglich, auch beide Indexregister vorübergehend auf dem Stack zu speichern und, wenn benötigt, die ursprünglichen Werte zurückzuholen.

```

TXA ;X NACH AKKU
PHA ;AKKU ALS - VORLÄUFIG - OBERSTES ELEMENT AUF STACK
TYA ;Y NACH AKKU

```

```

PHA ;AKKU ALS OBERSTES ELEMENT AUF STACK
...
...
PLA ;OBERSTES STACK-ELEMENT HOLEN
TAY ;UND NACH Y
PLA ;NEUES OBERSTES ELEMENT HOLEN
TAX ;UND NACH X

```

Beachten Sie die Reihenfolge: Der Inhalt des X-Registers wird als oberstes Element auf den Stack gebracht, anschließend jedoch durch den folgenden PHA-Befehl (Y-Registerinhalt) "nach unten gedrückt".

Beim Holen beider Werte wird zuerst der ursprüngliche Inhalt des Y-Registers geholt, die darunterliegenden Werte rücken nach und anschließend wird mit dem zweiten PLA-Befehl der ursprüngliche X-Inhalt geholt, der sich nun an der "Stapelspitze" befindet.

Übrigens: die beiden Befehle TXA und PHA sind nicht länger als der "konventionelle" Befehl STX \$033C, sogar kürzer. Beides sind Ein-Byte-Befehle, im Gegensatz zum Drei-Byte-Befehl STX \$033C. Gleiches gilt für PLA/TAX im Vergleich zu LDX \$033C.

Ab und zu werden wir in den folgenden Kapiteln zwei weitere Befehle benötigen, die mit dem Stack arbeiten, PHP und PLP.

PHP ("push processor") "schiebt" das Status-Register des Prozessors als oberstes Element auf den Stack. PLP ("pull processor") "zieht" das oberste Element vom Stack und überträgt es in das Status-Register.

Mit der Kombination dieser Befehle können wir jederzeit den aktuellen Flagzustand auf den Stack "retten" und bei Gelegenheit zurückholen.

```

LDX #$FF
(ADRESSE) ...
...

```

```
DEX
PHP
LDA #$0A
PLP
BNE (ADRESSE)
```

In diesem - nicht unbedingt sehr sinnvollen - Beispiel wird nach der Dekrementierung des Zählregisters X der aktuelle Flagzustand - das Status-Register - auf den Stack "gerettet", da die Flags durch den Befehl LDA #\$0A verändert werden.

Vor dem Testen des Zero-Flags wird der ursprüngliche Inhalt des Status-Registers mit PLP wieder vom Stack geholt, bevor der Test des Zero-Flags mit BNE erfolgt.

Beachten Sie bei Datenspeicherung auf dem Stack immer das LIFO-Prinzip (das zuletzt auf den Stack gebrachte Element wird als erstes geholt)!

```
LDA #$01
PHA    ;$01 'PUSHEN'
LDA #$02
PHA    ;$02 'PUSHEN'
LDA #$03
PHA    ;$03 'PUSHEN'
...
...
PLA    ;$03 'PULLEN'
STA $0400
PLA    ;$02 'PULLEN'
STA $0401
PLA    ;$01 'PULLEN'
STA $0400
```

Wie wir noch sehen werden, ist es zudem außerordentlich wichtig, daß zu jedem PHA auch ein PLA gehört, der das Element zu einem späteren Zeitpunkt wieder vom Stack holt!

Wenn Sie noch der Methode vorgehen: "Alles, was später eventuell gebraucht werden könnte, rette ich auf den Stack. Viel-

leicht hole ich diese Werte wieder irgendwann vom Stack, vielleicht auch nicht", "hängt" sich Ihr Programm früher oder später auf, das heißt, Sie müssen den Rechner ausschalten oder aber - wenn Sie sich inzwischen einen solchen angeschafft haben - den Reset-Schalter betätigen.

### *Die indirekte Adressierung*

Wir kennen die implizite (TAX, PHA..), die unmittelbare (LDA # $\$FF$ ..), die absolute (LDX  $\$0400$ ), die Zeropage- (LDA  $\$F0$ ) und die indizierte (LDA  $\$0400,X$ ) Adressierung.

Zwei Adressierungsarten fehlen uns noch, die "indirekte" und die "indirekt indizierte" Adressierung. Die Erläuterung dieser Adressierungsarten wurde bis zu diesem Zeitpunkt zurückgestellt, da beide sehr ungewöhnlich und eher zu verstehen sind, wenn bereits Assembler-Grundkenntnisse (die Sie inzwischen besitzen) vorhanden sind.

"Indirekte" Adressierung bedeutet, daß die zu verwendende Adresse nicht direkt (wie bei LDA  $\$0400$ ), sondern über einen Umweg angegeben wird.

Dem jeweiligen Befehl wird eine Adresse angegeben, die die eigentlich gewünschte Adresse enthält. Eine Analogie: wir benötigen eine Telefonnummer und rufen die Telefonauskunft an. Im Telefonbuch finden wir die Nummer der Auskunft. Die Nummer der Auskunft ist ein "Umweg", über den wir letztendlich die gewünschte Nummer erfahren.

Entsprechend verläuft die indirekte Adressierung. Dem jeweiligen Befehl geben wir die Adresse einer Speicherzelle an, die die eigentlich gewünschte Adresse enthält.

Zieladresse in  $\$033C/\$033D$  ablegen

A C000 A9 0A	LDA # $\$0A$	;LOW-BYTE VON $\$C00A$
A C002 8D 3C 03	STA $\$033C$	;NACH $\$033C$ SCHREIBEN
A C005 A9 C0	LDA # $\$C0$	;HIGH-BYTE VON $\$C00A$
A C007 8D 3D 03	STA $\$033D$	;NACH $\$033D$ SCHREIBEN

Hauptprogramm

```
A C00A EE 20 D0      INC $D020      ;$D020 INKREMENTIEREN
A C00D 6C 3C 03      JMP ($033C)    ;JMP INDIREKT !!!
```

Dieses Programm inkrementiert in einer Endlosschleife die Farbe des Bildschirmrahmens (\$D020 = Rahmenfarbe beim C64).

Die ersten vier Befehle legen die Adresse \$C00A in Form von Low-Byte/High-Byte in den Speicherzellen \$033C (Inhalt \$0A) und \$033D (Inhalt \$C0) ab. Anschließend wird die Rahmenfarbe inkrementiert.

Der folgende JMP-Befehl ist ein "indirekter Sprung". In Klammern wird dann die Adresse angegeben, an der die eigentliche Sprungadresse zu finden ist!

Das heißt: dieser JMP-Befehl springt nicht zur Adresse \$033C, sondern zu jener Adresse, die in \$033C und \$033D in der Form Low-Byte/High-Byte abgelegt ist.

Mit dem vorbereitenden Teil wurde die Adresse \$C00A abgelegt, die Adresse des Befehls INC \$D020. Der JMP-Befehl findet ab der Adresse \$033C daher die eigentliche Sprungadresse \$C00A vor, zu der gesprungen wird.

In diesem Beispiel ist JMP(\$033C) somit von der Funktion her identisch mit dem direkten Sprungbefehl JMP \$C00A.

Merken wir uns: dem indirekten Sprung JMP (...) wird ein sogenannter "Vektor" oder "Zeiger" angegeben, der die eigentliche Zieladresse enthält. Ein Vektor besteht aus zwei aufeinanderfolgenden Speicherzellen, die eine 16-Bit-Adresse - die eigentliche Sprungadresse - in der Form Low-Byte/High-Byte enthalten, dem "Adreßformat".

Die indirekte Adressierung ist nur mit dem JMP-Befehl möglich und wird uns nicht weiter interessieren. Diese Adressierungsart wurde erläutert, da sie die Grundlage für die eminent wichtige "indirekt-indizierte" Adressierung bildet, die im folgenden Abschnitt beschrieben wird.

### *Die indirekt-indizierte Adressierung*

Die "indirekt-indizierte" Adressierung ist eine Kombination aus der soeben beschriebenen indirekten und der bereits bekannten indizierten Adressierung.

Sie existiert in zwei Varianten, der "Vorindizierung" und der "Nachindizierung". Wir werden uns fast ausschließlich mit der Nachindizierung beschäftigen, die wesentlich wichtiger ist als die Vorindizierung. Ein Beispiel:

LDA (\$FB),Y

Die Klammer um die Zeropage-Adresse \$FB zeigt an, daß es sich um einen Zeiger (Vektor) handelt, daß \$FB und die folgende Speicherzelle \$FC eine Adresse enthalten. Nehmen wir an, in \$FB befindet sich der Wert \$00 und in \$FC der Wert \$C0.

Speicherzellen	Inhalt
\$FB	\$00
\$FC	\$C0

\$FB/\$FC enthalten somit die 16-Bit-Adresse \$C000 (Low-Byte \$00/High-Byte \$C0). Ähnlich wie bei der indizierten Adressierung wird zu dieser Adresse der Inhalt des Y-Registers addiert. Angenommen, Y enthält den Inhalt \$04. Dann ergibt sich als endgültige Adresse \$C004 ( $\$C000 + \$04 = \$C004$ ).

Der Befehl LDA (\$FB),Y lädt den Inhalt von Speicherzelle \$C004 in den Akkumulator, wenn \$FB/\$FC die Adresse \$C000 und das Y-Register den Wert \$04 enthalten.

Diese Variante der indirekt-indizierten Adressierung heißt nachindiziert, weil zuerst die indirekt angegebene Zieladresse gelesen und danach der Inhalt des Y-Registers addiert wird.

Wichtig: die in Klammern angegebene Adresse - der Zeiger - muß sich in der Zeropage befinden! Außerdem kann im Gegensatz zur indizierten Adressierung nur das Y-Register zur Indizierung eingesetzt werden, LDA (\$FB),X ist nicht zulässig!

Mit dieser Adressierungsform können wir höchst elegant auf beliebige Speicherbereiche zugreifen, auf "Blöcke". Da sich der Zeiger jedoch in der Zeropage befinden muß, sind wir bei dieser Adressierungsart auf wenige Speicherzellen beschränkt.

Folgende Zeropageadressen sind unbenutzt und eignen sich zur Ablage von Zeigern:

**\$FB-\$FE (4 Byte)**

In der Praxis benötigt man niemals mehr als zwei Zeiger gleichzeitig. Einigen wir uns auf folgende Konvention: für einen Zeiger verwenden wir \$FB/\$FC, benötigen wir einen zweiten Zeiger, benutzen wir zusätzlich \$FD/\$FE.

Nun jedoch zum praktischen Einsatz dieser Adressierungsart. Erinnern Sie sich: mit der indizierten Adressierung konnten wir problemlos auf bis zu 256 aufeinanderfolgende Speicherzellen zugreifen, indem wir den Wert des Indexregisters mit einer Schleife veränderten.

```
LDA #$01
LDX #$00
(ADRESSE) STA $0400,X
DEX
BNE (ADRESSE)
```

Dieses Programm schreibt in die ersten 256 (Schleife inclusive null) Speicherzellen des Video-RAMs den Bildschirmcode des Zeichens A. Um eine Schleife 256mal (inclusive der null) zu durchlaufen, benötigten wir bislang den Befehl BCS und einen zusätzlichen Vergleichsbefehl.

```
LDA #$01
LDX #$FF
(ADRESSE) STA $0400,X
DEX
CPX #$FF
BCS (ADRESSE)
```

Mit einem kleinen "Trick", der in der ersten Version des Programms angewendet wird, verringert sich dieser Aufwand. Das Zählregister X wird mit \$00 initialisiert, nicht wie üblich mit \$FF. Zuerst wird daher auf \$0400 zugegriffen. Anschließend wird X dekrementiert und es erfolgt der bei Dekrementierungen bekannte "Unterlauf" von \$00 zu \$FF.

Im zweiten Durchlauf wird daher auf das "entgegengesetzte" Ende des Blocks zugegriffen, auf \$04FF und in den folgenden Durchgängen wie üblich nacheinander auf \$04FE, \$04FD, \$04FC, ..., \$0401.

Zuletzt wird \$0401 behandelt, da die folgende Dekrementierung zum Ergebnis \$00 führt ( $\$01 - \$00 = \$00$ ) und die Bedingung BNE ("verzweige, wenn ungleich null") nicht erfüllt ist.

Daß \$0400 nicht mehr behandelt wird, ist jedoch nicht tragisch. Auf diese Speicherzelle wurde bereits beim ersten Durchlauf zugegriffen.

Mit diesem kleinen Trick können wir problemlos einen kompletten Block von 256 Zeichen behandeln, inclusive des problematischen "nullten" Bytes.

Um alle vier "Bildschirmseiten" mit dem Zeichen A zu füllen, benötigten wir bisher ein Programm wie das folgende.

```
LDA #$01
LDX #$00
(ADRESSE) STA $0400,X
          STA $0500,X
          STA $0600,X
          STA $0700,X
          DEX
          BNE (ADRESSE)
```

Diese Schleife behandelt zuerst die Speicherzellen \$0400, \$0500, \$0600 und \$0700, also die ersten Speicherzellen jeder Seite. Anschließend wird das X-Register dekrementiert und erhält den Wert \$FF ( $\$00 - \$01 = \$FF$ ).

Im folgenden Durchgang werden daher \$04FF, \$05FF, \$06FF und \$07FF behandelt, die jeweils letzten Speicherzellen der vier Bereiche.

Nach erfolgter Dekrementierung des X-Registers enthält es den Wert \$FE und die jeweils vorletzten Speicherzellen werden mit dem Code für A gefüllt (\$04FE, \$05FE, \$06FE, \$07FE).

Im letzten Durchgang hat X den Wert \$01 und die Speicherzellen \$0401, \$0501, \$0601 und \$0701 werden behandelt.

Alle vier Seiten des Bildschirmspeichers (\$0400-\$07FF) sind mit dem Bildschirmcode des Zeichens A gefüllt worden.

Mit der indirekt-indizierten Adressierung wird das Programm nicht unbedingt kürzer, jedoch weitaus "eleganter".

Bildschirm mit A's füllen

Zeiger auf Anfang des Bildschirmspeichers nach \$FB/\$FC

```
A C000 A0 00      LDA #$00      ;LOW-BYTE VON $0400
A C002 85 FB      STA $FB       ;NACH $FB
A C004 A0 04      LDA #$04      ;HIGH-BYTE VON $0400
A C006 85 FC      STA $FC       ;NACH $FC
```

Schleifenzähler und Akkumulator initialisieren

```
A C008 A9 01      LDA #$01      ;$01 = CODE FÜR 'A'
A C00A A2 04      LDX #$04      ;X=ZÄHLER ÄUSSERE SCHLEIFE
A C00C A0 00      LDY #$00      ;Y=ZÄHLER INNERE SCHLEIFE
```

Hauptprogramm

```
A C00E 91 FB      STA ($FB),Y   ;'A' NACH ($FB),Y
A C010 88          DEY                       ;ZÄHLER DEKREMENTIEREN
A C011 D0 FB      BNE $C00E    ;SPRUNG, WENN
                                   ;UNGLEICH NULL
A C013 E6 FC      INC $FC       ;SONST ZEIGER AUF
                                   ;NÄCHSTE PAGE
A C015 CA          DEX                       ;ZÄHLER DEKREMENTIEREN
A C016 D0 F4      BNE $C00C    ;SPRUNG, WENN
                                   ;UNGLEICH NULL
A C018 00          BRK                       ;PROGRAMMENDE
```

Im vorbereitenden Teil wird die Startadresse des Bildschirms (\$0400) in \$FB/\$FC in der Form Low-Byte/High-Byte abgelegt, der "Zeiger" auf den Bildschirm erzeugt. Zur Vorbereitung gehört ebenfalls das Laden des Akkumulators mit \$01, dem Bildschirmcode des Zeichens A, und die Initialisierung der Schleifenzähler X und Y mit \$04 beziehungsweise \$00.

Der Hauptteil besteht aus zwei ineinandergeschachtelten Schleifen. Die innere Schleife mit Y als Zählregister ist für die Behandlung eines Blocks mit 256 Zeichen zuständig.

Betrachten wir den ersten Durchgang: Y enthält den Wert \$00. Der Inhalt des Akkumulators (\$01=A) wird in die Speicherzelle \$0400 geschrieben (der Zeiger \$FB/\$FC weist auf \$0400; zu \$0400 wird Y=\$00 addiert).

Y wird dekrementiert (DEY) und hat nun den Wert \$FF, das heißt BNE verzweigt zu Adresse \$C00E. Der Befehl STA (\$FB),Y bezieht sich nun auf die Speicherzelle \$04FF (Zeiger in \$FB/\$FC weist auf \$0400; Y gleich \$FF => \$04FF), die letzte Speicherzelle der ersten Bildschirmseite.

Y wird erneut dekrementiert (=> Y=\$FE) und zum Beginn der inneren Schleife verzweigt. Der Bildschirmcode des Zeichens A wird in die Speicherzelle \$04FE geschrieben und so weiter.

Im letzten Durchgang der inneren Schleife besitzt Y den Wert \$01, der Befehl STA (\$FB),Y bezieht sich daher auf \$0401, die vorletzte Zelle von Bildschirmseite 1 (\$0400 wurde bereits - im ersten Durchgang - behandelt).

DEY führt nun zum Ergebnis \$00 und BNE verzweigt nicht mehr, die innere Schleife wird verlassen. Entscheidend an diesem Programm ist der Befehl INC \$FC. \$FC ist das High-Byte des Zeigers, der momentan auf die Adresse \$0400 weist. Wird das High-Byte dieses Zeigers inkrementiert, weist er auf den Beginn der zweiten Bildschirmseite, also auf den nächsten zu behandelnden Block. Aus dem Zeiger \$00/\$04 (= \$0400 in der Form Low/High) in den Speicherzellen \$FB/\$FC wird durch die

Inkrementierung von \$FC der neue Zeiger \$00/\$05 (= \$0500 in der Form Low/High).

Das X-Register wird dekrementiert und - da X ungleich null - mit BNE zu \$C00C verzweigt. Nachdem das Y-Register wieder mit \$00 initialisiert wurde, wird die innere Schleife erneut 256mal durchlaufen. Diesmal wird jedoch statt auf den Bereich \$0400-\$04FF auf \$0500-\$05FF zugegriffen.

Die äußere Schleife wird insgesamt viermal durchlaufen (LDX #\$04), um alle vier Seiten des Bildschirms zu behandeln.

Sie sehen, mit der indirekt-indizierten Adressierung kann sehr elegant auf beliebig große Blöcke zugegriffen werden. Nachdem ein Block mit 256 Byte behandelt wurde, wird das High-Byte des Zeigers inkrementiert und in der inneren Schleife der folgende 256-Byte-Block bearbeitet.

Noch eine Bemerkung: am Ende der äußeren Schleife wird zu \$C00C verzweigt, um durch erneute Initialisierung des Zählregisters Y mit dem Startwert \$00 die nächsten 256 Durchgänge der inneren Schleife vorzubereiten.

Wenn Sie sich das Programm näher anschauen, stellen Sie jedoch fest, daß Y nach dem Verlassen der inneren Schleife sowieso den Wert \$00 besitzt und eine Initialisierung mit diesem Wert daher überflüssig ist. Anstatt zu \$C00C kann daher gleich zu \$C00E (dem eigentlichen Beginn der inneren Schleife) verzweigt werden.

Ich muß zugeben, daß das Demoprogramm zur Behandlung des Bildschirms mit der indizierter Adressierung kürzer ist, da das Einrichten des Zeigers in \$FB/\$FC entfällt.

Bedenken Sie jedoch, wie groß der Aufwand mit indizierter Adressierung wird, wenn umfangreiche Speicherbereiche bearbeitet werden, zum Beispiel der Bereich \$8000-\$8FFF (vier Kilobyte).

Indizierte Adressierung	Indirekt-indizierte Adressierung
LDX #300	LDA #300
(ADRESSE) STA \$8000,X	STA \$FB
STA \$8100,X	LDA #380
STA \$8200,X	STA \$FC
STA \$8300,X	LDX #310
STA \$8400,X	LDY #300
STA \$8500,X	(ADRESSE) STA (\$FB),Y
STA \$8600,X	DEY
STA \$8700,X	BNE (ADRESSE)
STA \$8800,X	INC \$FC
STA \$8900,X	DEX
STA \$8A00,X	BNE (ADRESSE)
STA \$8B00,X	
STA \$8C00,X	
STA \$8D00,X	
STA \$8E00,X	
STA \$8F00,X	
DEX	
BNE (ADRESSE)	

Bei der indirekt-indizierten Adressierung ist es gleichgültig, ob nur ein Block mit 256 Bytes bearbeitet wird, oder aber beliebig viele Blöcke. Das X-Register wird mit der jeweiligen Blockanzahl geladen, der Rest des Programms bleibt unverändert. Der Umgang mit der indirekt-indizierten Adressierung:

1. In der Zeropage wird ein Zeiger auf den Beginn des Speicherbereichs in zwei aufeinanderfolgenden Speicherzellen abgelegt (Low-Byte, dann High-Byte).
2. Der Zähler der äußeren Schleife wird mit der Anzahl der zu bearbeitenden 256-Byte-Blöcke geladen.
3. Der Zähler der inneren Schleife wird initialisiert.
4. Die innere Schleife wird durchlaufen und greift mit indirekt-indizierter Adressierung auf die erste Seite des betreffenden Speicherbereichs zu.
5. Wenn die innere Schleife verlassen wird (ein Block ist komplett bearbeitet), wird das High-Byte des Zeigers inkrementiert. Der Zeiger weist nun genau 256 Byte weiter, also auf den Beginn des nächsten Blocks.

6. Der "Blockzähler" X wird dekrementiert und - wenn ungleich null - zum Beginn der inneren Schleife verzweigt. Die nächsten 256 Byte werden bearbeitet.

### *Übungsprogramme zur indirekt-indizierten Adressierung*

Sie kennen nun die flexibelste Form der Adressierung, die unser Rechner besitzt. Diese Adressierungsart ist dermaßen vielseitig verwendbar, daß wohl kaum ein größeres Assembler-Programm ohne die indirekt-indizierte Adressierung auskommt.

Außer LDA können folgende Befehle mit der beschriebenen Adressierung verwendet werden: ADC, CMP, SBC und STA.

Da diese Adressierungsart so eminent wichtig ist, stelle ich Ihnen in diesem Abschnitt einige Übungsprogramme vor, die außer STA auch LDA und CMP mit indirekt-indizierter Adressierung verwenden.

### *Selektierte Zeichen invertieren*

Angenommen, Sie wollen ein bestimmtes Zeichen überall, wo es auf dem Bildschirm vorhanden ist, invertieren. Ohne die indirekt-indizierte Adressierung wird Ihnen dieses Problem einige Kopfschmerzen bereiten, mit dieser Adressierungsart ist es dagegen sehr einfach zu lösen.

Zeiger einrichten

A C000 A0 00	LDA #\$00	;LOW-BYTE VON \$0400
A C002 85 FB	STA \$FB	;NACH \$FB
A C004 A0 04	LDA #\$04	;HIGH-BYTE VON \$0400
A C006 85 FC	STA \$FC	;NACH \$FC

Zähler initialisieren

A C008 A2 04	LDX #\$04	;ZÄHLER ÄUSSERE SCHLEIFE ;INITIALISIEREN
A C00A A0 00	LDY #\$00	;ZÄHLER INNERE SCHLEIFE ;INITIALISIEREN

## Schleifenanfang

A C00C B1 FB	LDA (\$FB),Y	;AKKU MIT (\$FB),Y LADEN
A C00E C9 20	CMP #\$20	;MIT \$20(=SPACE) ;VERGLEICHEN
A C010 D0 04	BNE \$C016	;SPRUNG, WENN UNGLEICH
A C012 A9 A0	LDA #\$A0	;AKKU MIT \$A0(=SPACE ;INVERS) LADEN
A C014 91 FB	STA (\$FB),Y	;UND NACH (\$FB),Y ;SCHREIBEN
A C016 88	DEY	;ZÄHLER INNEN ;DEKREMENTIEREN
A C017 D0 F3	BNE \$C00C	;SPRUNG, WENN ;UNGLEICH NULL
A C019 E6 FC	INC \$FC	;SONST ZEIGER AUF ;NÄCHSTE SEITE
A C01B CA	DEX	;ZÄHLER AUSSEN ;DEKREMENTIEREN
A C01C D0 EE	BNE \$C00C	;SPRUNG, WENN ;UNGLEICH NULL
A C01E 00	BRK	;PROGRAMMENDE

Der Aufbau unterscheidet sich kaum vom vorhergehenden Programm. Der einzige prinzipielle Unterschied besteht darin, daß der Branch-Befehl am Ende der äußeren Schleife nicht zur - überflüssigen - Neuinitialisierung des Y-Registers, sondern sofort zum Beginn der inneren Schleife führt.

Wirkliche Unterschiede ergeben sich in der inneren Schleife. Diese Schleife besitzt die Aufgabe, jede Speicherzelle des Bildschirms auf den Inhalt \$20 (Leerzeichen oder "Space") zu überprüfen.

Mit LDA (\$FB),Y wird indirekt-indiziert auf die Speicherzellen zugegriffen. Wenn der Inhalt der untersuchten Zelle gleich \$20 ist, wird der folgende Branch-Befehl (BNE \$C016) nicht ausgeführt. Der Akkumulator wird mit \$A0 geladen (\$A0 = \$20 + \$80 = inverses Leerzeichen) und dieser Bildschirmcode ebenfalls indirekt-indiziert in die betreffende Speicherzelle zurückgeschrieben.

Auf diese Weise werden alle vier Bildschirmseiten behandelt (LDX # $\$04$ ) und alle Leerzeichen invertiert.

Welche Zeichen invertiert werden, bestimmen Sie. Wollen Sie zum Beispiel alle A's invertieren, ersetzen Sie CMP # $\$20$  durch CMP # $\$01$  und LDA # $\$80$  durch LDA # $\$81$  ( $\$01$ =Bildschirmcode für inverses A).

Durch Variieren dieser beiden Befehle können Sie ein beliebiges Zeichen auf dem gesamten Bildschirm durch ein ebenfalls beliebiges anderes Zeichen ersetzen (mit CMP # $\$20$  und LDA # $\$01$  werden alle Leerzeichen durch A's ersetzt).

## 2.17 Windowing

Jedes moderne Programm arbeitet heutzutage mit "Windowing", das heißt mit "Fenstern". Darunter ist zu verstehen, daß in einem beliebigen Bildschirmbereich zum Beispiel ein Hilfstext oder ein Menü "eingebildet" und nach getaner Arbeit wieder "ausgebildet" wird. Nach dem "Ausblenden" ist der ursprüngliche Bildschirmzustand unverändert wiederhergestellt.

Dieses Windowing kann selbstverständlich auch mit einem BASIC-Programm durchgeführt werden. Über den aktuellen Bildschirminhalt wird mit PRINT-Befehlen ein Hilfstext gelegt.

Wird der Hilfstext nicht mehr benötigt, wird der Bildschirm gelöscht und mit einer weiteren Anzahl von PRINT-Befehlen der ursprüngliche Inhalt (Text, Adresse etc.) wieder auf den Bildschirm geschrieben.

Mit blitzschnellem "Ein-" beziehungsweise "Ausblenden" hat diese Vorgehensweise allerdings nichts gemeinsam. Der ursprüngliche Bildschirminhalt wird mit PRINT-Befehlen sehr gemütlich Zeile für Zeile wiederhergestellt.

Mit der indirekt-indizierten Adressierung sind wir in der Lage, echtes Windowing in Assembler zu verwirklichen. Wir "retten" den kompletten Bildschirminhalt (vier Seiten a 256 Zeichen) in

einen freien Speicherbereich und kopieren ihn auf Kommando wieder zurück. Für das folgende Programm benötigen wir zwei Zeiger.

Der erste Zeiger weist auf die Startadresse des Bildschirmspeichers \$0400, der zweite Zeiger auf die erste Speicherzelle des freien Bereichs.

Beim C64 verwenden wir den Bereich \$C400-\$CFFF, der sich hinter dem eigentlichen Programm befindet.

Wir verwenden ein Unterprogramm, das mit RTS endet und von BASIC aus mit dem SYS-Befehl aufgerufen wird. Das Unterprogramm besitzt zwei verschiedene "Einsprungsadressen", die über die jeweilige Funktion entscheiden (Bildschirm retten/geretteten Inhalt zurückkopieren).

#### Version 1

##### Zeiger einrichten (Einsprung 1)

```

A C000 A9 00      LDA #$00      ;LOW-BYTE VON $0400
A C002 85 FB      STA $FB      ;NACH $FB
A C004 A9 04      LDA #$04      ;HIGH-BYTE VON $0400
A C006 85 FC      STA $FC      ;NACH $FC
A C008 A9 00      LDA #$00      ;LOW-BYTE VON $C400
A C00A 85 FD      STA $FD      ;NACH $FD
A C00C A9 C4      LDA #$C4      ;HIGH-BYTE VON $C400
A C00E 85 FE      STA $FE      ;NACH $FE
A C010 4C 23 C0    JMP $C023     ;FOLGENDEN TEIL

```

##### Zeiger einrichten (Einsprung 2)

```

A C013 A9 00      LDA #$00      ;LOW-BYTE VON $C400
A C015 85 FB      STA $FB      ;NACH $FB
A C017 A9 C4      LDA #$C4      ;HIGH-BYTE VON $C400
A C019 85 FC      STA $FC      ;NACH $FC
A C01B A9 00      LDA #$00      ;LOW-BYTE VON $0400
A C01D 85 FD      STA $FD      ;NACH $FD
A C01F A9 04      LDA #$04      ;HIGH-BYTE VON $0400
A C021 85 FE      STA $FE      ;NACH $FE

```

##### Bereich kopieren

```

A C023 A2 04      LDX #$04      ;BLOCKZÄHLER: 4 BLÖCKE
                  ;KOPIEREN

```

A C025 A0 00	LDY #000	;Y INITIALISIEREN
A C027 B1 FB	LDA (\$FB),Y	;ZEICHEN LESEN
A C029 91 FD	STA (\$FD),Y	;ZEICHEN KOPIEREN
A C02B 88	DEY	;ZÄHLER INNEN
		;DEKREMENTIEREN
A C02C D0 F9	BNE \$C027	;KOMPLETTEN BLOCK KOPIERT?
A C02E E6 FC	INC \$FC	;HIGH-BYTE VON ZEIGER 1
		;INKREMENTIEREN
A C030 E6 FE	INC \$FE	;HIGH-BYTE VON ZEIGER 2
		;INKREMENTIEREN
A C032 CA	DEX	;BLOCKZÄHLER
		;DEKREMENTIEREN
A C033 D0 F2	BNE \$C027	;ALLE BLÖCKE KOPIERT?
A C035 60	RTS	;ZURÜCK NACH BASIC!

Der umfangreichste Teil dieses Programms besteht aus dem Einrichten der beiden Zeiger. Der Einsprung 1 (SYS 49152) richtet in \$FB/\$FC einen Zeiger auf die Startadresse des Bildschirmspeichers und in \$FD/\$FE einen zweiten Zeiger auf den freien Speicherbereich \$C400 ein. Wenn die beiden Zeiger eingerichtet sind, wird der nun folgende Programmteil übersprungen (JMP \$C023).

An der zweiten Einsprungadresse \$C013 (SYS 49171) werden ebenfalls zwei Zeiger eingerichtet, jedoch hier mit vertauschten Adressen (\$C400 in \$FB/\$FC und \$0400 in \$FD/\$FE).

Zu Beginn des Hauptprogramms erfolgt die bereits bekannte Initialisierung der Zählregister. Der "Blockzähler" X wird mit dem Wert \$04 geladen, da auf insgesamt vier Blöcke mit je 256 Byte zugegriffen werden soll. Das Y-Register wird mit \$00 initialisiert und die innere Schleife beginnt.

Betrachten wir zuerst den Fall, daß der Benutzer das Programm mit SYS 49152 aufrief. Der Einsprung an Adresse \$C000 führte zur Einrichtung folgender Zeiger:

\$FB/\$FC = Zeiger auf \$0400  
 \$FD/\$FE = Zeiger auf \$C400

Im ersten Durchgang lädt der Befehl LDA (\$FB),Y den Akkumulator mit dem Inhalt der Speicherzelle \$0400 (Zeigerinhalt + Y-Register => \$0400 + \$00). Der Inhalt dieser Speicherzelle wird mit STA (\$FD),Y nach \$C400 kopiert (Zeigerinhalt + Y-Register => \$C400 + \$00).

Das Y-Register wird dekrementiert (=> Y=\$FF) und - da das Ergebnis \$FF die Bedingung BNE \$C027 erfüllt - die Schleife erneut durchlaufen.

Aufgrund des Y-Wertes \$FF wird nun jedoch auf das entgegengesetzte Blockende zugegriffen. Der Akkumulator wird mit dem Inhalt der Speicherzelle \$04FF (\$0400 + \$FF) geladen und nach \$C4FF (\$C400 + \$FF) kopiert.

In den folgenden Durchgängen wird Y dekrementiert und der Reihe nach \$04FE nach \$C4FE, dann \$04FD nach \$C4FD und zuletzt \$0401 nach \$C401 kopiert. Der erste 256-Byte-Block (\$0400-\$04FF) wurde vollständig nach \$C400-\$C4FF kopiert.

Die High-Bytes beider Zeiger werden nun inkrementiert und weisen in den folgenden Durchgängen auf die Startadresse des nächsten Blocks (\$0500 und \$C500). Die nächsten 256 Durchgänge der inneren Schleife kopieren daher den Inhalt des Blocks \$0500-\$05FF nach \$C500-\$C5FF.

Der Vorgang wiederholt sich insgesamt viermal. Dann besitzt das X-Register - das nach jeder Blockübertragung dekrementiert wird - den Inhalt \$00 und die Bedingung BNE \$C027 ist nicht mehr erfüllt.

Der gesamte Bildschirmspeicher wurde kopiert und mit RTS erfolgt die Rückkehr nach BASIC.

Analog verläuft die Wiederherstellung des ursprünglichen Bildschirminhalts. Das Programm wird von BASIC aus mit SYS 49171 (= \$C013) aufgerufen und startet vom zweiten Einsprungpunkt aus. Die Zeiger werden nun genau umgekehrt eingerichtet:

\$FB/\$FC = Zeiger auf \$C400

\$FD/\$FE = Zeiger auf \$0400

Der Kopiervorgang verläuft daher von \$C400-\$C7FF nach \$0400-\$07FF. Der zuvor "gerettete" Bildschirminhalt wird in den Bildschirmspeicher zurückkopiert.

Bevor ich Ihnen ein kleines BASIC-Programm vorstelle, das die praktische Anwendung dieses Assembler-Programms demonstriert, zeige ich Ihnen, wie dieses Programm weitaus kürzer und eleganter geschrieben wird.

### 1. Die Befehlsfolge:

```
LDA #$00
STA $FB
LDA #$04
STA $FC
LDA #$00
STA $FD
...
...
```

kann erheblich verkürzt werden. Sowohl nach \$FB als auch nach \$FC soll der Wert \$00 geschrieben werden. Es genügt vollkommen, den Akkumulator einmal mit \$00 zu laden und dann mit zwei aufeinanderfolgenden Befehlen in beide Speicherzellen zu übertragen. Gleiches gilt für die Zeigereinrichtung am zweiten Einsprungpunkt.

2. Unabhängig vom Einsprungpunkt (1 oder 2) wird auf alle Fälle in \$FB und in \$FD das Low-Byte \$00 übertragen. Es bietet sich daher an, nur die Speicherung der High-Bytes vom Einsprungpunkt abhängig zu machen und erst nach der "Zusammenführung" der Einsprungpunkte die identischen Low-Bytes in \$FB und \$FD zu speichern.
3. Beim Einsprung an Adresse \$C000 wird nach dem Einrichten der Zeiger der folgende Programmteil mit JMP \$C023 übersprungen. Der Drei-Byte-Befehl JMP kann durch den Zwei-Byte-Befehl BNE ersetzt werden. Der letzte Befehl, der das Zero-Flag beeinflusste, das BNE te-

stet, war LDA #\$90 (Ergebnis ungleich null). Wir wissen daher mit absoluter Sicherheit, daß die Bedingung BNE ("verzweige, wenn ungleich null") erfüllt ist und der folgende Teil mit diesem Branch-Befehl übersprungen wird.

## Version 2

## Zeiger-High-Bytes einrichten (Einsprung 1)

```

A C000 A9 04      LDA #$04      ;HIGH-BYTE VON $0400
A C002 85 FC      STA $FC      ;NACH $FC
A C004 A9 C4      LDA #$C4      ;HIGH-BYTE VON $C400
A C006 85 FE      STA $FE      ;NACH $FE
A C008 D0 08      BNE $C012     ;FOLGENDEN TEIL
                                     ;ÜBERSPRINGEN

```

## Zeiger-High-Bytes einrichten (Einsprung 2)

```

A C00A A9 C4      LDA #$C4      ;HIGH-BYTE VON $C400
A C00C 85 FC      STA $FC      ;NACH $FC
A C00E A9 04      LDA #$04      ;HIGH-BYTE VON $0400
A C010 85 FE      STA $FE      ;NACH $FE

```

## Gemeinsame Low-Bytes einrichten

```

A C012 A9 00      LDA #$00      ;LOW-BYTE $00
A C014 85 FB      STA $FB      ;NACH $FB
A C016 85 FD      STA $FD      ;UND NACH $FD

```

## Bereich kopieren

```

A C018 A2 04      LDX #$04      ;4 BLÖCKE KOPIEREN
A C01A A0 00      LDY #$00      ;ZÄHLER INNEN
                                     ;INITIALISIEREN
A C01C B1 FB      LDA ($FB),Y   ;ZEICHEN LESEN
A C01E 91 FD      STA ($FD),Y   ;ZEICHEN KOPIEREN
A C020 88         DEY          ;ZÄHLER INNEN
                                     ;DEKREMENTIEREN
A C021 D0 F9      BNE $C01C     ;KOMPLETTEN BLOCK KOPIERT?
A C023 E6 FC      INC $FC      ;HIGH-BYTE ZEIGER 1
                                     ;INKREMENTIEREN
A C025 E6 FE      INC $FE      ;HIGH-BYTE ZEIGER 2
                                     ;INKREMENTIEREN
A C027 CA         DEX          ;BLOCKZÄHLER
                                     ;DEKREMENTIEREN
A C028 D0 F2      BNE $C01C     ;ALLE BLÖCKE KOPIERT?
A C02A 60         RTS          ;ZURÜCK NACH BASIC

```

Dieses Programm ist um einiges kürzer als die erste Version. Der Einsprung für die zweite Programmfunktion (Bildschirm wiederherstellen) ändert sich allerdings (\$C00A). Dieser Programmteil wird nun mit SYS 49162 von BASIC aus aufgerufen.

Ein Demoprogramm:

```
100 PRINT CHR$(147):REM BILDSCHIRM LOESCHEN
110 FOR I=1 TO 20
120 : PRINT "TEST DER WINDOWING-ROUTINE"
130 NEXT
140 :
150 SYS 49152:REM BILDSCHIRM RETTEN
160 PRINT CHR$(147):PRINT "BITTE TASTE BETAETIGEN"
170 GET A$:IF A$="" THEN 170:REM AUF TASTE WARTEN
180 SYS 49162:REM BILDSCHIRM ZURUECKHOLEN
```

Das Demoprogramm schreibt zwanzigmal den String "TEST DER WINDOWING-ROUTINE" auf den Bildschirm, ruft die Routine zum "Retten" auf, löscht den Bildschirm und wartet auf eine Taste.

Anschließend wird die Routine zum "Zurückholen" des Bildschirminhalts aufgerufen und der alte Zustand wiederhergestellt.

Wie Sie sehen, kann man bereits mit relativ kleinen Assembler-Programmen äußerst nützliche und vielseitig anwendbare Routinen erstellen.

### *Zugriff auf beliebig große Speicherbereiche*

In den vorangegangenen Beispielen wurden jeweils komplette 256-Byte-Blöcke mit der indirekt-indizierten Adressierung behandelt. Es ist jedoch mit ein wenig mehr Aufwand problemlos möglich, auch "krumme" Blocklängen zu bearbeiten (zum Beispiel 258 Byte = ein 256-Byte-Block plus die ersten beiden Byte des folgenden Blocks).

Das nächste Übungsprogramm invertiert die ersten zehn Zeilen des Bildschirms, behandelt also 400 Byte (ein 256-Byte-Block plus 144 (=90) Byte des folgenden Blocks).

#### Vorbereitung

A C000 A9 00	LDA #\$00	;LOW-BYTE VON \$0400
A C002 85 FB	STA \$FB	;NACH \$FB
A C004 A9 04	LDA #\$04	;HIGH-BYTE VON \$0400
A C006 85 FC	STA \$FC	;NACH \$FC
A C008 A2 01	LDX #\$01	;1 KOMPLETTER BLOCK
A C00A A0 FF	LDY #\$FF	;Y INITIALISIEREN

#### Innere Schleife

A C00C B1 FB	LDA (\$FB),Y	;AKKU MIT (\$FB),Y LADEN
A C00E 18	CLC	;ADDITION VORBEREITEN
A C00F 69 80	ADC #\$80	;80 ADDIEREN
A C011 91 FB	STA (\$FB),Y	;UND NACH (\$FB),Y ZURÜCK
A C013 88	DEY	;ZÄHLER DEKREMENTIEREN
A C014 C0 FF	CPY #\$FF	;UND MIT \$FF VERGLEICHEN
A C016 D0 F4	BNE \$C00C	;SPRUNG, WENN UNGLEICH

#### Äußere Schleife

A C018 E6 FC	INC \$FC	;HIGH-BYTE DES ZEIGERS INKREMENTIEREN
A C01A CA	DEX	;BLOCKZÄHLER VERRINGERN
A C01B 30 06	BMI \$C023	;SPRUNG, WENN ;NEGATIV (\$FF!)
A C01D D0 ED	BNE \$C00C	;NOCH EINEN ;BLOCK BEARBEITEN
A C01F A0 8F	LDY #\$8F	;Y MIT RESTBYTES ;INITIALISIEREN
A C021 D0 E9	BNE \$C00C	;UND ZUR INNEREN SCHLEIFE
A C023 00	BRK	;FERTIG

Daß die Schleifenführung in diesem Programm recht komplex ist, verdanken wir dem "Blockrest" von 144 Bytes, der nach Bearbeitung eines kompletten Blocks zu behandeln ist.

Zuerst wird wie üblich in \$FB/\$FC ein Zeiger auf die Startadresse des Bildschirmspeichers (\$0400) eingerichtet und das X-Register mit der Anzahl "vollständiger" Blöcke (mit je 256 Byte) geladen.

Das Y-Register wird nicht wie gewohnt mit \$00, sondern mit \$FF initialisiert. Warum, sehen wir bei der Behandlung des "Restes".

In der inneren Schleife wird nun der Reihe nach auf die Speicherzellen \$04FF-\$0400 zugegriffen (Y wird dekrementiert). Zu den jeweiligen Bildschirmcodes wird \$80 addiert und damit der Code "invertiert", bevor er in die betreffende Speicherzelle zurückgeschrieben wird.

Interessant ist nun das Schleifenende. Y wird mit \$FF verglichen. Im ersten Durchgang besitzt Y diesen Wert und \$04FF wird behandelt. Vor dem Vergleich wird Y jedoch dekrementiert ( $\Rightarrow Y = \$FE$ ) und BNE verzweigt zum Schleifenanfang, ebenso wie in den folgenden Durchgängen.

Im letzten Durchgang besitzt Y den Wert \$00. Die Speicherzelle \$0400 wird "invertiert", Y wird dekrementiert ( $\Rightarrow Y = \$FF$ ) und ist somit identisch mit dem Vergleichswert \$FF. BNE verzweigt nicht mehr, die innere Schleife wird verlassen.

Wie üblich wird nun das High-Byte des Zeigers erhöht, der anschließend auf den folgenden Block weist (auf \$0500). Der Blockzähler X wird dekrementiert.

Der Branch-Befehl BMI interessiert uns momentan noch nicht. Da X den Wert \$00 besitzt, wird er jedenfalls nicht ausgeführt (X ist - noch - positiv).

BNE überprüft, ob bereits alle - kompletten - Blöcke behandelt wurden. Da nur ein Block zu bearbeiten war (LDX #\$01), ist dies der Fall. X besitzt momentan den Wert \$00 und BNE verzweigt nicht.

Nun müssen die restlichen 144 ( $=\$90$ ) Byte des folgenden Blocks behandelt werden. Y wird mit \$8F geladen und erneut zum Beginn der inneren Schleife gesprungen. Diese wird wiederum durchlaufen, bis Y den Wert \$FF annimmt. Behandelt wird somit der restliche Bereich von \$058F bis \$0500 (\$90 Byte).

Wenn die innere Schleife verlassen wird, erfolgt erneut die Inkrementierung des Zeiger-High-Bytes und die Dekrementierung des Blockzählers X. Das X-Register besaß zuvor den Wert \$00 und nimmt nun den negativen Wert \$FF an.

Die Bedingung BMI ist erfüllt und es wird zum Programmende (BRK) verzweigt.

Ich versprach Ihnen, die Erklärung für den Vergleich CPY #\$\$F nachzuliefern. Betrachten wird den Fall, daß Y wie üblich mit \$00 initialisiert wird und die Verzweigung ohne zusätzlichen Vergleichsbefehl mit BNE erfolgt.

```
(ADRESSE) LDA ($FB),Y
          ...
          ...
          DEY
          BNE (ADRESSE)
          ...
          ...
          LDY #$8F
          BNE (ADRESSE)
```

Mit dieser Schleife werden alle vollständigen Blöcke korrekt behandelt, jedoch nicht der "Rest". Nachdem Y mit \$8F geladen und zu (ADRESSE) verzweigt wurde, werden der Reihe nach die Speicherzellen \$058F-\$0501 behandelt.

Wenn Y den Wert \$01 annimmt, bewirkt die folgende Dekrementierung (DEY), daß die Bedingung BNE nicht erfüllt ist, die Schleife wird verlassen.

Das erste Byte des nur teilweise zu behandelnden letzten Blocks - die Speicherzelle \$0500 - wird somit ausgelassen.

Mit dem vorliegenden Programm besitzen Sie eine allgemeine Routine zur Behandlung beliebiger Speicherbereiche. Voraussetzung zum Einsatz dieser Routine ist jedoch, daß die betreffenden Blöcke mit einer rückwärts zählenden Schleife behandelt werden können, was im nächsten Programm nicht der Fall ist.

*Fehlermeldungen ausgeben*

Das folgende Demoprogramm gibt alle Fehlermeldungen des BASIC-Interpreters auf dem Bildschirm aus. Diese Fehlermeldungen befinden sich im ROM (nicht beschreibbarer, nur lesbarer Speicher), und zwar von \$A19E-\$A327. Beim C64 müssen 393 Bytes bearbeitet werden, also ein kompletter 256-Byte-Block (\$A19E-\$A29D) und die ersten 137 (=89) Zeichen des folgenden Blocks (\$A29E-\$A327).

Die Fehlermeldungen sind auf eine ganz spezielle Art und Weise abgelegt. Um das Ende einer Fehlermeldung zu erkennen, ist beim letzten Zeichen Bit 7 gesetzt. Da der Code dieses letzten Zeichens daher größer als \$79 ist, kann das Ende einer Meldung nach dem Lesen der einzelnen Zeichen mit LDA (\$FB),Y durch BMI oder BPL erkannt werden.

Die Meldung selbst ist im ASCII-Code gespeichert und wird von uns mit BSOUT Zeichen für Zeichen ausgegeben.

Da dieses Programm um einiges komplexer ist als alle bisherigen Demoprogramme, erläutere ich zuerst den prinzipiellen Ablauf.

1. In \$FC/FB wird ein Zeiger auf die Anfangsadresse \$A19E eingerichtet. Zur Ausgabe der Fehlermeldungen muß eine aufwärts zählende Schleife verwendet werden, sonst wird "TOO MANY FILES" in der Form "SELIF YNAM OOT" ausgegeben.

Diese aufwärts zählende Schleife stellt bei der Behandlung des Restes ein Problem dar. Bei welchem Byte die Behandlung eines Blockes endet, wird der inneren Schleife mit der Speicherzelle \$033C mitgeteilt, die zu Beginn den Wert \$00 erhält (kompletten Block behandeln).

Den Rest der Vorbereitung bildet wie üblich das Laden des X-Registers mit der Blockanzahl (\$01) und die Initialisierung des Y-Registers mit \$00.

2. In der inneren Schleife wird Zeichen für Zeichen ab jener Position gelesen, auf die der Zeiger in \$FB/\$FC weist. Ist der ASCII-Code kleiner als \$80, handelt es sich nicht um das letzte Zeichen einer Fehlermeldung. Das Zeichen wird

- mit BSOUT ausgegeben und zum Schleifenende verzweigt, um den folgenden Programmteil zu überspringen.
3. Dieser Programmteil führt eine "Sonderbehandlung" durch, wenn das letzte Zeichen einer Fehlermeldung erkannt wurde. \$80 wird vom ASCII-Code subtrahiert, um das Zeichen zu "normalisieren" und anschließend mit BSOUT auszugeben. Jede Fehlermeldung soll in einer eigenen Zeile ausgegeben werden. Zum Abschluß einer Meldung wird daher der ASCII-Code \$0D (=dezimal 13: Code der RETURN-Taste) ausgegeben und ein "Zeilenvorschub" bewirkt.
  4. Bevor die nächste Fehlermeldung ausgegeben wird, wartet das Programm (mit GETIN) auf eine Tastenbetätigung, um ein "Durchscrollen" des Bildschirms zu vermeiden (beim C64 werden 29 Fehlermeldungen ausgegeben, der Bildschirm umfaßt jedoch nur 25 Zeilen).
  5. Y wird inkrementiert und mit dem Inhalt von \$033C verglichen. Bei Ungleichheit erfolgt ein weiterer Durchgang, das nächste Zeichen wird gelesen.
  6. Ebenso wie im vorigen Programm wird nach der kompletten Ausgabe eines Blocks das High-Byte des Zeigers inkrementiert, der Blockzähler X dekrementiert und - wenn ungleich null - eventuell der nächste Block ausgegeben.
  7. Nach "vollständiger" Ausgabe aller Blöcke erhält \$033C (der Vergleichswert) den Wert \$8A, da die innere Schleife erneut gestartet wird, nun jedoch nur \$90 Byte des letzten Blocks auszugeben sind (\$00-\$8A).

#### Vorbereitung

A C000 A9 9E	LDA #\$9E	;LOW-BYTE VON \$A19E
A C002 85 FB	STA \$FB	;NACH \$FB
A C004 A9 A1	LDA #\$A1	;HIGH-BYTE VON \$A19E
A C006 85 FC	STA \$FC	;NACH \$FC
A C008 A9 00	LDA #\$00	;SCHLEIFENENDWERT \$00
A C00A 8D 3C 03	STA \$033C	;NACH \$033C
		;(<=>KOMPLETTE BLÖCKE)
A C00D A2 01	LDX #\$01	;1 KOMPLETTER BLOCK
A C00F A0 00	LDY #\$00	;Y INITIALISIEREN
Innere Schleife		
A C011 B1 FB	LDA (\$FB),Y	;AKKU MIT (\$FB),Y LADEN

A C013 30 06	BMI \$C01B	;SPRUNG, WENN GRÖßER ;ALS \$79
A C015 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;ZEICHEN AUSGEBEN (BSOUT)
A C018 4C 33 C0	JMP \$C033	;SONDERBEHANDLUNG ;ÜBERSPRINGEN!
A C01B 38	SEC	;SUBTRAKTION VORBEREITEN
A C01C E9 80	SBC #\$80	;\$80 SUBTRAHIEREN
A C01E 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;NORMALISIERTES ZEICHEN ;AUSGEBEN
A C021 A9 0D	LDA #\$0D	;\$0D (=CODE FÜR RETURN)
A C023 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;AUSGEBEN (BSOUT)
A C026 98	TYA	;Y-WERT AUF
A C027 48	PHA	;STACK RETTEN
A C028 8A	TXA	;X-WERT AUF
A C029 48	PHA	;STACK RETTEN
A C02A 20 E4 FF	JSR \$FFE4	;MIT GETIN AUF
A C02D F0 FB	BEQ \$C02A	;TASTE WARTEN
A C02F 68	PLA	;X-WERT VOM
A C030 AA	TAX	;STACK HOLEN
A C031 68	PLA	;Y-WERT VOM
A C032 A8	TAY	;STACK HOLEN
A C033 C8	INY	;SCHLEIFENZÄHLER ;DEKREMENTIEREN
A C034 CC 3C 03	CPY \$033C	;MIT \$033C VERGLEICHEN
A C037 D0 D8	BNE \$C011	;SPRUNG, WENN UNGLEICH
Äußere Schleife		
A C039 E6 FC	INC \$FC	;HIGH-BYTE DES ZEIGERS ;INKREMENTIEREN
A C03B CA	DEX	;BLOCKZÄHLER ;DEKREMENTIEREN
A C03C 30 0A	BMI \$C048	;FERTIG (X NEGATIV)?
A C03E D0 D1	BNE \$C011	;MIT KOMPLETTEN BLOCKS ;FERTIG?
A C040 A9 8A	LDA #\$8A	;RESTLICHE BYTEANZAHL
A C042 8D 3C 03	STA \$033C	;NACH \$033C ;(=VERGLEICHSWERT)
A C045 4C 11 C0	JMP \$C011	;=> ANFANG INNERE SCHLEIFE
A C048 00	BRK	;FERTIG !!!

Im Grunde genommen besteht kein allzu großer Unterschied zwischen diesem und dem vorhergehenden Programm. Der Schleifenaufbau ist sehr ähnlich, abgesehen davon, daß diese Schleife vorwärts gezählt wird.

\$033C erhält zu Beginn den Wert \$00 (siehe Vorbereitung). Die innere Schleife beginnt mit dem Y-Wert \$00, der bis \$FF aufwärts gezählt wird. Beim folgenden Durchgang entspricht der Inhalt des Y-Registers dem Vergleichswert \$00 in der Speicherzelle \$033C und ein kompletter Block wurde behandelt.

Das High-Byte des Zeigers (\$FB/\$FC) wird inkrementiert und weist nun auf den nächsten 256-Byte-Block. Der Blockzähler X wird dekrementiert und - da nur ein Block komplett zu behandeln ist (LDX #\$01) - besitzt nun den Wert \$00. Die Bedingung BNE \$C011 ist nicht erfüllt und die restlichen Bytes sollen ausgegeben werden.

\$033C erhält nun den Wert \$8A, entsprechend der noch ausstehenden Byteanzahl. Mit JMP \$C011 wird die innere Schleife erneut gestartet und von Y=\$00 bis Y=\$8A aufwärts gezählt.

Folgende Besonderheiten sollten Sie beachten:

- Wenn die innere Schleife nach der Behandlung eines kompletten Blocks verlassen wird, besitzt das Y-Register immer den Inhalt \$00, da die Behandlung eines vollständigen Blocks bedeutet, daß Y bis zum Vergleichswert \$00 (in \$033C) inkrementiert wird. Der folgende Sprung zum Schleifenanfang kann daher zu LDA (\$FB),Y erfolgen, das Laden des Y-Registers mit \$00 (LDY #\$00) ist überflüssig.
- Da GETIN (\$FFE4) - die Betriebssystem-Routine zur Tastaturabfrage - die Registerinhalte verändert, müssen diese zuvor auf den Stack "gerettet" und nach Verlassen der Warteschleife wieder vom Stack geholt werden.
- Wie im letzten Programm verzweigt BMI zum Programmende, wenn nach dem letzten vollständigen Block die restlichen Bytes übertragen und X erneut dekrementiert wurde. X besitzt dann den Wert \$FF und die Bedingung BMI ("verzweige, wenn negativ") ist erfüllt.

- Gleiches gilt für die Überprüfung des letzten Zeichens einer Fehlermeldung (Bit 7 gesetzt). Auch hier verzweigt BMI, wenn der ASCII-Code des Zeichens größer ist als \$79 (negativ = Werte zwischen \$80 und \$FF).
- Wenn Sie wollen, können Sie den Befehl JMP \$C011 durch BNE \$C011 ersetzen. Der letzte Befehl, durch den das Zero-Flag beeinflusst wurde, ist LDA #\$8A, der zu einem Ergebnis ungleich null führt. Der bedingte Sprung mit BNE wird in diesem speziellen Fall immer ausgeführt.

### *Logische Operationen*

In den vorangegangenen Kapiteln beschäftigten wir uns ausschließlich mit Bytes, die wir lasen, speicherten, addierten oder inkrementierten.

Nun bewegen wir uns ein Stockwerk tiefer und steigen auf die "Bit-Ebene" herab. Mit den Befehlen AND, OR und EOR können wir gezielt einzelne Bits beeinflussen.

Das Prinzip ist immer gleich: der Akkumulatorinhalt wird mit einem beliebigen Wert nach den Regeln einer der genannten logischen Operationen "verknüpft". Das Ergebnis befindet sich ebenso wie bei arithmetischen Operationen anschließend im Akkumulator. Bei jeder logischen Operation werden je zwei Bits miteinander verknüpft. Das Ergebnis besteht wiederum in einem Bit, das entweder gesetzt (1) oder aber gelöscht (0) ist.

## **2.18 Logische Verknüpfung**

Zuerst beschäftigen wir uns mit der "AND"-Verknüpfung (UND-Verknüpfung). Zwei Bits, die mit AND verknüpft werden, ergeben nur dann das Resultat 1, wenn beide gesetzt sind.

0 AND 0 => Ergebnis 0

0 AND 1 => Ergebnis 0

1 AND 0 => Ergebnis 0

1 AND 1 => Ergebnis 1

Nach dieser Regel werden alle acht Bits (Bit 0-7) zweier Bytes miteinander verknüpft. Nehmen wir an, wir laden den Wert \$03 in den Akkumulator und verknüpfen ihn mit der Zahl \$80.

```

      00000011 (= $03)
AND   10000000 (= $80)
-----
      00000000 (= $00)

```

Das Ergebnis ist null, da kein Bit in beiden Zahlen zugleich gesetzt ist. Ein Gegenbeispiel:

```

      11000111 (= $C7)
AND   10011110 (= $9E)
-----
      10000110 (= $86)

```

In beiden Zahlen sind die Bits 1,2 und 7 zugleich gesetzt. Nach den Regeln der AND-Verknüpfung werden diese drei Bits auch im Ergebnis gesetzt.

Alle anderen Bits werden gelöscht. Im Akkumulator befindet sich nach erfolgter Verknüpfung der Wert \$86.

Der Sinn des AND-Befehls besteht darin, gezielt bestimmte Bits einer Zahl zu löschen. Dazu verknüpfen wir die Zahl mit einer sogenannten "Maske".

Ein Beispiel: wir wollen Bit 6 und Bit 7 einer bestimmten Zahl löschen. Dazu laden wir die betreffende Zahl zuerst in den Akkumulator und verknüpfen sie anschließend mit der "Maske" 00111111, das heißt mit dem Wert \$3F.

```

      00000000          10101010          11111111
AND   00111111      AND   00111111      AND   00111111
-----
      00000000          00101010          00111111

```

Die drei Beispiele zeigen, daß die Bits 6 und 7 im Ergebnis immer gelöscht werden, egal welche Zahl mit der Maske verknüpft wird. Alle übrigen Bits bleiben unverändert erhalten.

Schema zum gezielten Löschen von Bits:

1. Das Byte, in dem bestimmte Bits gelöscht werden sollen, wird in den Akkumulator geladen.
2. Der Akkumulator wird mit einer Maske AND-verknüpft, in der die zu löschenden Bits gelöscht und alle übrigen Bits gesetzt sind.
3. Nach der Verknüpfung befindet sich das Ergebnis im Akkumulator. Bis auf die gezielt gelöschten Bits entspricht es exakt dem Ausgangswert.

Inverses A auf Bildschirm schreiben und auf Taste warten

```
A C000 A9 81          LDA #81          ;BILDSCHIRMCODE A INVERS
A C002 8D 00 04       STA $0400       ;NACH $0400 SCHREIBEN
A C005 20 E4 FF       JSR $FFE4       ;MIT GETIN AUF
A C008 F0 FB          BEQ $C005       ;TASTE WARTEN
```

Inverses A mit AND-Verknüpfung normalisieren

```
A C00A AD 00 04       LDA $0400       ;ZEICHEN AN ADRESSE
                                     ;$0400 LESEN
A C00D 29 7F          AND #$7F        ;AND-VERKNÜPFUNG MIT $7F
A C00F 8D 00 04       STA $0400       ;ERGEBNIS ZURÜCKSCHREIBEN
A C012 00             BRK
```

Dieses kleine Programm zeigt eine praktische Anwendung der AND-Verknüpfung. Wie wir wissen, unterscheiden sich die inversen Bildschirm- und ASCII-Codes von den normalen Zeichen durch ein gesetztes siebtes Bit.

\$81 (= %10000001) ist der Bildschirmcode für ein inverses A. Dieses Zeichen wird in die obere linke Bildschirmcke geschrieben (\$0400) und anschließend mit GETIN auf eine Taste gewartet.

Nach dieser Vorbereitung erfolgt die eigentliche Demonstration. Wenn Sie eine beliebige Taste betätigen, wird das Programm fortgesetzt. Der Inhalt von Speicherzelle \$0400 wird in den Ak-

kumulator gelesen und mit dem Wert \$7F (%01111111) AND-verknüpft. Anschließend wird das Ergebnis zurückgeschrieben und auf dem Bildschirm sehen Sie anstelle des inversen A's ein normal dargestelltes A.

	10000001 (=81)	Inverses A
AND	01111111 (=7F)	Maske zum Löschen von Bit 7
<hr/>		
	00000001 (=01)	Normales A

### Die ODER-Verknüpfung

Die "ORA"-Verknüpfung (ODER-Verknüpfung) ist das Gegenteil der AND-Verknüpfung. Werden zwei Bits mit AND verknüpft, ist das Ergebnis immer dann ein gesetztes Bit, wenn entweder ein oder aber beide Bits gesetzt waren ("inclusives ODER).

```
0 ORA 0 => 0
0 ORA 1 => 1
1 ORA 1 => 1
1 ORA 1 => 1
```

In der Praxis bedeutet diese Eigenschaft der ORA-Verknüpfung, daß wir gezielt Bits setzen können. Wir verknüpfen das betreffende Byte mit einer Maske, in der das gewünschte Bit gesetzt und alle anderen Bits gelöscht sind. Das folgende Schema zeigt, wie mit der Maske %11000000 in beliebigen Zahlen die Bits 6 und 7 gesetzt werden.

	00000000	10101010	11111111
ORA	11000000	ORA 11000000	ORA 11000000
<hr/>			
	11000000	11101010	11111111

Schema zum gezielten Setzen von Bits:

1. Wir laden den betreffenden Wert in den Akkumulator.

2. Wir verknüpfen den Akkumulator mit einer Maske, in der alle Bits gelöscht sind, außer jenen, die gesetzt werden sollen.
3. Als Ergebnis erhalten wir im Akkumulator den Originalwert, wobei jedoch alle Bits gesetzt sind, die auch in der Maske gesetzt waren. Alle anderen Bits bleiben unverändert erhalten.

Mit ORA können wir zum Beispiel Zeichen invertieren, ohne \$80 addieren zu müssen. Wir setzen einfach das siebte Bit, indem wir den jeweiligen Bildschirmcode mit der Maske %10000000 (\$80) verknüpfen.

A C000 A2 00	LDX #\$00	;ZÄHLER INITIAL.
A C002 BD 00 04	LDA \$0400,X	;ZEICHEN LESEN
A C005 09 80	ORA #\$80	;ORA-VERKNÜPFUNG MIT \$80
A C007 9D 00 04	STA \$0400,X	;ZURÜCKSCHREIBEN
A C00A CA	DEX	;ZÄHLER DEKREMENT.
A C00B D0 F5	BNE \$C002	;FERTIG?
A C00D 00	BRK	

Dieses Programm invertiert die ersten 256 Zeichen auf dem Bildschirm. Zeichen für Zeichen wird gelesen und mit der Maske \$80 (= %10000000) OR-verknüpft. Bis auf das gesetzte siebte Bit unverändert werden die - invertierten - Zeichen zurückgeschrieben.

### *Die EXKLUSIV-ODER-Verknüpfung*

Mit der AND- und der ORA-Verknüpfung sind wir in der Lage, unser Programm "blinkende Bildschirmzeile" einfacher zu gestalten. Es geht jedoch noch weitaus komfortabler, wenn wir die EOR-Verknüpfung ("Exklusiv-ODER") verwenden.

Werden zwei Bits mit EOR verknüpft, resultiert nur dann ein gesetztes Bit, wenn entweder das eine oder das andere Bit gesetzt war.

Beachten Sie bitte die Formulierung "entweder oder". Sind beide Bits gesetzt, ist das "Ergebnis-Bit" im Gegensatz zur ORA-Verknüpfung nicht gesetzt!

```

0 EOR 0 => 0
0 EOR 1 => 1
1 EOR 0 => 1
1 EOR 1 => 0

```

EOR setzt man häufig zur "Umkehrung" von Bits ein. Wird ein beliebiger Wert mit der Maske %11111111 EOR-verknüpft, kehren sich alle Bitzustände um.

00000000	10101010	11111111
EOR 11111111	EOR 11111111	EOR 11111111
11111111	01010101	00000000

Wollen Sie nur ein bestimmtes Bit "umdrehen", verknüpfen Sie es (mit EOR) mit einer Maske, in der nur dieses Bit gesetzt und alle anderen gelöscht sind. Beispielsweise können mit der Maske %11000000 die Bits 6 und 7 in beliebigen Zahlen "umgedreht" werden.

00000000	10101010	11111111
EOR 11000000	EOR 11000000	EOR 11000000
11000000	01101010	00111111

Schema zur gezielten "Umkehrung" von Bits:

1. Laden Sie den betreffenden Wert in den Akkumulator.
2. Verknüpfen Sie den Wert (EOR-Verknüpfung) mit einer Maske, in der nur die umzukehrenden Bits gesetzt und alle anderen Bits gelöscht sind.
3. Im Akkumulator befindet sich nun der Originalwert, wobei jedoch die in der Maske gesetzten Bits gegenüber dem Original umgedreht sind.

EOR bietet uns daher eine fantastische Möglichkeit, unsere "blinkende Bildschirmzeile" so einfach wie möglich zu verwirklichen: wir kehren Bit 7 einfach bei jedem Aufruf der Routine um, indem wir dann die betreffenden Bildschirmcodes mit der Maske %10000000 (= \$80) "eoren". Ist Bit 7 gesetzt, wird es gelöscht und umgekehrt.

Um das Ganze etwas abwechslungsreicher zu gestalten, lassen wir im Gegensatz zu früheren Programmen diesmal den kompletten Bildschirm blinken.

#### Blinkender Bildschirm

##### Vorbereitung

```

A C000 A9 00      LDA #$00      ;LOW-BYTE VON $0400
A C002 85 FB      STA $FB      ;NACH $FB
A C004 A9 04      LDA #$04      ;HIGH-BYTE VON $0400
A C006 85 FC      STA $FC      ;NACH $FB
A C008 A2 04      LDX #$04      ;BLOCKZÄHLER MIT $04 LADEN
A C00A A0 00      LDY #$00      ;ZÄHLER INNEN
                                   ;INITIALISIEREN

```

##### Bildschirm invertieren/normalisieren

```

A C00C B1 FB      LDA ($FB),Y   ;ZEICHEN LESEN
A C00E 49 80      EOR #$80      ;BIT 7 UMDREHEN
A C010 91 FB      STA ($FB),Y   ;ZEICHEN ZURÜCKSCHREIBEN
A C012 88         DEY          ;ZÄHLER INNEN DEKREMENT.
A C013 D0 F7      BNE $C00C     ;EIN BLOCK FERTIG?
A C015 E6 FC      INC $FC      ;ZEIGER: HIGH-BYTE
                                   ;INKREMENTIEREN
A C017 CA         DEX          ;BLOCKZÄHLER DEKREMENT.
A C018 D0 F2      BNE $C00C     ;ALLE 4 BLOCKS FERTIG?

```

##### Warteschleifen

```

A C01A 88         DEY          ;ZÄHLER INNEN DEKREMENT.
A C01B D0 FD      BNE $C01A     ;256 DURCHGÄNGE?
A C01D CA         DEX          ;ZÄHLER AUSSEN DEKREMENT.
A C01E D0 FA      BNE $C01A     ;256 DURCHGÄNGE?
A C020 4C 00 C0   JMP $C000     ;NEUSTART DES PROGRAMMS

```

Wenn Sie dieses Programm eingeben, wundern Sie sich eventuell, welche Effekte mit einem derartig kurzen Programm zu erzielen sind. Das Prinzip der Bildschirmbehandlung mit der indirekt-in-

dizierten Adressierung werde ich nicht erläutern, da der verwendete Schleifenaufbau inzwischen hinreichend bekannt sein dürfte.

Die innere Schleife ist dank EOR extrem kurz. Wir müssen nicht mehr überprüfen, ob ein Zeichen invertiert oder normalisiert ist. EOR erledigt die Umkehrung des jeweiligen Zustandes automatisch.

Interessant sind die ebenfalls extrem kurzen ineinander geschachtelten Warteschleifen am Programmende (unbedingt nötig, da die Blinkfrequenz sonst viel zu hoch ist).

Diese Warteschleife ist so kurz, da die Tatsache ausgenutzt wird, daß sowohl X als auch Y nach dem Verlassen der Hauptschleife den Wert \$00 haben und eine Neuinitialisierung (LDX #\$00 und LDY #\$00) daher überflüssig ist.

### *Wahrheitstabellen und Adressierungsarten*

Um die Auswirkungen bestimmter logischer Verknüpfungen zu überprüfen, benutzt man normalerweise "Wahrheitstabellen", wie sie nachstehend für alle drei Verknüpfungsarten abgebildet sind.

AND	0	1		ORA	0	1		EOR	0	1
0	1	0	0	0	1	0	1	0	1	0
	1	0	1		1	0	1		1	0
1	1	0	1	1	1	1	1	1	1	0

Um diese Tabellen anzuwenden, prüfen Sie, ob sich am Kreuzungspunkt der jeweiligen "Bitzustände" eine null oder eine eins befindet.

Beispiel: Sie verknüpfen zwei gesetzte Bits mit EOR. In der EOR-Tabelle finden Sie am Kreuzungspunkt der beiden Bitzustände 1 (=gesetzt) den Wert null vor. Die Bedeutung: wird ein gesetztes Bit mit einem ebenfalls gesetzten Bit EOR-verknüpft, resultiert als Ergebnis ein gelöscht Bit.

Bei allen drei Verknüpfungen können die folgenden Adressierungsarten verwendet werden:

Unmittelbar:	AND #\$01
Absolut:	AND \$0400
Zeropage:	AND \$FF
X-indiziert:	AND \$0400,X
Y-indiziert:	AND \$0400,Y
Indirekt-indiziert:	AND (\$FB),Y
Indiziert-indirekt:	AND (\$FB,X)
Zeropage-X-indiziert:	AND \$FB,X

Stören Sie sich bitte nicht an den beiden zuletzt aufgeführten und noch unbekanntenen Adressierungsarten, die relativ selten verwendet werden.

## 2.19 Die Schiebe- und Rotierbefehle

Wir sahen, wie Bits gezielt gesetzt, gelöscht oder umgedreht werden. Die "Schiebebefehle" ASL, LSR, ROL und ROR ermöglichen es uns, das "Bitmuster", aus dem ein Byte besteht, beliebig zu verschieben.

### *ASL (Arithmetisches Nach-links-Schieben)*

ASL bedeutet "arithmetic shift left" oder "Arithmetisches Nach-links-Schieben". Wird keine bestimmte Adresse nach ASL angegeben, bezieht sich der Befehl - ebenso wie bei allen anderen Schiebebefehlen - auf den Inhalt des Akkumulators ("Akkumulator-Adressierung").

Alle Bits des im Akkumulator enthaltenen Wertes wandern um eine Stelle nach links. Aus Bit 0 wird Bit 1, aus Bit 1 wird Bit 2 und so weiter. Das freigewordene Bit 0 wird immer mit 0 (gelöschtes Bit) gefüllt.

	11110000	01010101	00011011
ASL=>	11100000	ASL=> 10101010	ASL=> 00110110

Bit 7 verschwindet bei dieser "Schiebung". Es wandert in das "neunte" Bit des Akkumulators, ins Carry-Bit, und kann mit BCS und BCC getestet werden.

Der Sinn dieser Linksverschiebung? Betrachten Sie bitte den Wert der drei Dualzahlen vor und nach ASL. Bei Dualzahlen bedeutet Verschiebung um eine Stelle nach links Verdopplung. Entsprechend verdoppelt sich der Zahlenwert der drei als Beispiele verwendeten Bitmuster.

Ausgangswert:		00000001
ASL	=>	00000010
ASL	=>	00000100
ASL	=>	00001000
ASL	=>	00010000
ASL	=>	00100000
ASL	=>	01000000
ASL	=>	10000000
ASL	=>	00000000

Diese Reihe von ASL-Befehlen zeigt, wie das Bitmuster nach links verschoben und von rechts eine null ins Bit 0 nachgeschoben wird. Jede Verschiebung entspricht einer Verdoppelung der Zahl.

Nach dem letzten ASL-Befehl erfolgte ein "Übertrag" des zuvor gesetzten siebten Bits ins Carry-Bit. Ob das ins Carry-Bit geschobene Bit gesetzt oder aber gelöscht war, können Sie nach einem ASL-Befehl mit BCS ("verzweige, wenn Carry gesetzt") und BCC ("verzweige, wenn Carry gelöscht") abfragen.

Wie erläutert, bezieht sich ASL ohne nähere Angabe auf den Inhalt des Akkumulators. Außer dieser "Akkumulator-Adressierung" sind folgende Adressierungsarten möglich:

Absolut:	ASL \$0400
Zeropage:	ASL \$FF
X-indiziert:	ASL \$0400,X
Zeropage-X-indiziert:	ASL \$FF,X

Angenommen, sie wollen eine Zahl, die sich in Speicherzelle \$033C befindet, mit vier multiplizieren. Dann schieben Sie den Inhalt von \$033C zweimal nach links.

```
ASL $033C ;MAL 2
ASL $033C ;NACHMAL MAL 2
```

Komplizierter liegt der Fall jedoch, wenn Sie eine Zahl zum Beispiel mit 23 multiplizieren wollen. In diesem Fall ist ein wenig Nachdenken gefordert.

Die Frage ist, wie man den Faktor 21 am geschicktesten in "Binärpotenzen" zerlegen kann, also in 1, 2, 4, 8, 16, 32, 64 und 128.

$$21 = 16 + 4 + 1$$

Diese Zerlegung zeigt, daß es möglich ist, die Multiplikation einer Zahl mit 21 zu ersetzen, indem die Zahl zuerst mit 16 (Zahl \* 16) und dann mit vier multipliziert wird (Zahl \* 4), die Ergebnisse addiert und zum Schluß die Zahl selbst noch einmal addiert wird (Zahl \* 1).

Gehen wir von der Zahl \$0A aus, die sich im Akkumulator befinden soll.

```
A C000 A9 0A      LDA #$0A      ;AUSGANGSZAHL $0A
A C002 8D 3C 03   STA $033C    ;NACH $033C BRINGEN
A C005 0A         ASL          ;=> ZAHL * 2
A C006 0A         ASL          ;=> ZAHL * 4
A C007 8D 3D 03   STA $033D    ;ZAHL * 4 NACH
                  ;$033D BRINGEN
A C00A 0A         ASL          ;=> ZAHL * 8
A C00B 0A         ASL          ;=> ZAHL * 16
A C00C 18         CLC          ;ADDITION VORBEREITEN
A C00D 6D 3D 03   ADC $033D    ;ZAHL * 4 ADDIEREN
A C010 6D 3C 03   ADC $033C    ;ZAHL * 1 ADDIEREN
A C013 00         BRK          ;ERGEBNIS: ZAHL * 21
                  ;IM AKKU
```

Die Zahl \$0A befindet sich im Akkumulator und wird zuerst nach \$033C "gerettet". Die beiden folgenden ASL-Befehle entsprechen einer Multiplikation mit vier. Das Ergebnis ZAHL\*4 kommt nach \$033D.

Zwei weitere ASL-Befehle entsprechen wieder einer Multiplikation mit vier. ZAHL\*4 multipliziert mit vier ergibt das zweite Ergebnis, ZAHL\*16. Nun wird das erste Ergebnis ZAHL\*4 (in \$033D) und zum Schluß der Ausgangswert ZAHL (in \$033C) addiert.

Nach dem Aufruf des Monitors (BRK) gibt die Registeranzeige den Wert \$D2 (=dezimal 210) als Inhalt des Akkumulators aus, das 21fache des Ausgangswerts \$0A (=dezimal 10).

### *LSR (Logisches Nach-rechts-Schieben)*

LSR ("logical shift right", "logisches Nach-Rechts-Schieben") ist die Umkehrung des Befehls ASL.

Während ASL das angegebene Bitmuster (im Akkumulator oder einer Speicherzelle) nach links schiebt, das Bit 7 ins Carry-Bit schiebt und als neues Bit 0 immer ein gelöscht Bit einfügt, arbeitet LSR umgekehrt.

Das Bitmuster wird nach rechts geschoben, wobei Bit 0 "herausfällt" und ins Carry-Bit kommt. Als neues siebtes Bit wird 0 eingefügt.

	11110000	01010101	00011011
LSR=>	01111000	LSR=> 00101010	LSR=> 00001101

Ausgangswert:		10000000
LSR	=>	01000000
LSR	=>	00100000
LSR	=>	00010000
LSR	=>	00001000
LSR	=>	00000100
LSR	=>	00000010

```
LSR    => 00000001
LSR    => 00000000
```

Die Tabelle zeigt das zugrundeliegende Schema. Jeder ASL-Befehl entspricht einer Division durch zwei. Die ersten sieben Befehle schieben jeweils eine 0 ins Carry-Bit (Carry-Flag gelöscht).

Nach dem achten ASL-Befehl erhalten wir als Ergebnis den Wert null, das zuvor in der Zahl gesetzte Bit 0 befindet sich im Carry-Bit, das nun gesetzt ist. Wie üblich kann der Zustand des Carry-"Bits" oder -"Flags" mit BCS und BCC getestet werden.

### *ROR und ROL (nach rechts/links rotieren)*

ROR ("rotate right", "rotiere nach links") und ROL ("rotate left", "rotiere nach rechts") besitzen eine etwas andere Funktionsweise als ASL und LSR.

Beide Befehle führen sogenannte "Ringverschiebungen" durch. Der Unterschied zu ASL und LSR: in die freiwerdende Stelle beim "Links-" beziehungsweise "Rechtsschieben" wird nicht automatisch eine null nachgeschoben, sondern das aktuelle Carry-Bit (null oder eins).

```
CLC=> Carry löschen
Ausgangswert: 10111000
      ROL=> 11100000 (Carry gesetzt)
      ROL=> 11000001 (Carry gesetzt)
```

Der Befehl CLC ist in diesem Beispiel notwendig, um vor einem Rotierbefehl für einen "definierten Ausgangszustand" des Carry-Bits zu sorgen (gelöscht). Im Beispiel wird das Bitmuster mit ROL nach links geschoben.

Als Bit 0 wird das momentane Carry-Bit (0 wegen CLC) "nachgeschoben". Das siebte Bit (1) wandert ins Carry-Bit, das nun gesetzt ist. Der folgende ROL-Befehl schiebt das Bitmuster wieder um eine Stelle nach links, diesmal wird als Bit 0 jedoch eine

1 nachgeschoben, da das Carry-Bit aufgrund des vorangegangenen ROR-Befehls gesetzt ist. Das Carry-Bit wird wiederum gesetzt, da auch dieser ROL-Befehl ein gesetztes siebtes Bit ins Carry-Bit schiebt.

Daraus geht hervor, daß neun ROL-Befehle den ursprünglichen Zustand des Ausgangswerts wiederherstellen (Voraussetzung: vor dem ersten ROL-Befehl wird das Carry-Bit mit CLC gelöscht).

```

Ausgangswert:  11110000
CLC    =>                (Carry gelöscht)
ROL    =>  11100000    (Carry gesetzt)
ROL    =>  11000001    (Carry gesetzt)
ROL    =>  10000011    (Carry gesetzt)
ROL    =>  00000111    (Carry gesetzt)
ROL    =>  00001111    (Carry gesetzt)
ROL    =>  00011111    (Carry gelöscht)
ROL    =>  00111110    (Carry gelöscht)
ROL    =>  00111100    (Carry gelöscht)
ROL    =>  01111000    (Carry gelöscht)
ROL    =>  11110000    (Carry gelöscht)

```

ROR arbeitet genau entgegengesetzt. Wie bei LSR findet eine Linksverschiebung statt, in das freigewordene siebte Bit wird nicht wie bei LSR eine null, sondern ebenso wie bei ROL das aktuelle Carry-Bit nachgeschoben.

```

CLC=> Carry löschen
Ausgangswert:  10100111
ROR=>  01010011    (Carry gesetzt)
ROR=>  10101001    (Carry gesetzt)

```

Ebenso wie bei ROL kann mit neun Ringverschiebungen der ursprüngliche Zustand wiederhergestellt werden.

```

Ausgangswert:  11110000
CLC    =>                (Carry gelöscht)
ROR    =>  01111000    (Carry gelöscht)
ROR    =>  00111100    (Carry gelöscht)
ROR    =>  00011110    (Carry gelöscht)
ROR    =>  00001111    (Carry gelöscht)

```

```

ROR    => 00000111 (Carry gesetzt)
ROR    => 10000011 (Carry gesetzt)
ROR    => 11000001 (Carry gesetzt)
ROR    => 11100000 (Carry gesetzt)
ROR    => 11110000 (Carry gesetzt)

```

Alle Schiebe- und Rotierbefehle können mit den bereits bei ASL erläuterten Adressierungsarten eingesetzt werden. Nicht nur der Inhalt des Akkumulators, sondern beliebiger Speicherzellen kann somit "geschoben" und "rotiert" werden.

Wie die folgenden Abschnitte zeigen, sind ROL und ROR vor allem in Verbindung mit den Schiebefehlen ASL und LSR sehr effektiv einzusetzen.

### *Gezieltes Testen von Bits*

Angenommen, wir müssen unbedingt wissen, ob ein bestimmtes Bit in einer Speicherzelle gesetzt oder aber gelöscht ist. Beim siebten Bit ist die einfachste Lösung das Laden des Akkumulators mit der jeweiligen Speicherzelle und das Testen auf positiv oder negativ mit BMI und BPL.

```

LDA $033C    ;WERT LADEN
BMI (ADRESSE) ;SPRUNG, WENN NEGATIV (BIT 7 GESETZT)

```

Dabei wird jedoch der Inhalt des Akkumulators verändert und muß - wenn benötigt - zuvor auf den Stack gebracht und anschließend wieder geholt werden. Einfacher ist die folgende Möglichkeit:

```

ASL $033C    ;INHALT VON $033C EINE STELLE NACH LINKS SCHIEBEN
BCS (ADRESSE) ;SPRUNG, WENN BIT 7 GESETZT WAR (NUN IM CARRY)

```

Um Bit 0 zu testen, verwenden wir LSR:

```

LSR $033C    ;INHALT VON $033C EINE STELLE NACH RECHTS SCHIEBEN
BCS (ADRESSE) ;SPRUNG, WENN BIT 0 GESETZT WAR (NUN IM CARRY)

```

Die Schiebebefehle ASL und LSR werden wir immer dann verwenden, wenn der ursprüngliche Inhalt der Speicherzelle nicht mehr benötigt wird.

Wollen wir hingegen gezielt Bits testen, den Wert selbst jedoch wiederherstellen, wenn der Test negativ ausfiel, verwenden wir (zuvor Carry-Bit mit CLC löschen!) eine Kombination aus ASL beziehungsweise LSR, und ROR beziehungsweise ROL:

```
ASL $033C      ;INHALT VON $033C EINE STELLE NACH LINKS SCHIEBEN
BCS (ADRESSE) ;SPRUNG, WENN BIT 7 GESETZT WAR (NUN IM CARRY)
ROR $033C      ;WIEDER NACH RECHTS SCHIEBEN INCLUSIVE CARRY
```

ASL schiebt das Bitmuster eine Stelle nach links, wobei das siebte Bit im Carry-Bit "landet". Nach dem Test schieben wir den Wert mit ROR wieder eine Stelle nach rechts zurück. Der alte Zustand wird wiederhergestellt, da ROR nicht einfach eine null, sondern das Carry-Bit in die freiwerdende Stelle schiebt. Und im Carry-Bit befindet sich ja nach ASL das ursprüngliche siebte Bit des betreffenden Wertes.

Um Bit 0 zu testen, verwenden wir die umgekehrte Kombination (LSR und ROL):

```
LSR $033C      ;INHALT VON $033C EINE STELLE NACH RECHTS SCHIEBEN
BCS (ADRESSE) ;SPRUNG, WENN BIT 7 GESETZT WAR (NUN IM CARRY)
ROL $033C      ;WIEDER NACH LINKS SCHIEBEN INCLUSIVE CARRY
```

Merken Sie sich: sollen nur Bits getestet werden, ist die einfachste Möglichkeit die Verwendung von LSR und ASL. Benötigen wir den Wert jedoch anschließend unverändert, schieben wir das jeweilige Bit mit ASL oder LSR ins Carry-Bit, testen mit BCS oder BCC dieses Bit und stellen anschließend den ursprünglichen Wert mit ROR oder ROL wieder her.

Um andere Bits (0,1,...,6,7) zu testen, schieben wir so lange, bis sich das gewünschte Bit im Carry-Bit befinden und testen dieses mit BCC oder BCS. Soll anschließend der ursprüngliche Wert wiederhergestellt werden, verwenden wir entsprechend viele Rotierbefehle. Beachten Sie jedoch unbedingt, daß nur die erste

"Schiebung" mit ASL oder LSR durchgeführt werden darf, alle folgenden mit ROL oder ROR, da sonst Bits unwiederbringlich "verlorengehen".

Bit 5 testen

```
ASL $033C      ;BIT 7 INS CARRY
ROL $033C      ;BIT 6 INS CARRY
ROL $033C      ;BIT 5 INS CARRY
BCS (ADRESSE) ;BIT 5 TESTEN
ROR $033C      ;NACH RECHTS INCLUSIVE CARRY
ROR $033C      ;NACH RECHTS INCLUSIVE CARRY
ROR $033C      ;NACH RECHTS INCLUSIVE CARRY
```

Angenommen, in \$033C befindet sich der Wert %10111001 (= \$B9). Dann ergibt sich folgender Ablauf:

Ausgangszustand: \$033C=%10111001, Carry: unbekannt

Befehl	\$033C	Carry
ASL	01110010	GESETZT
ROL	11100101	GELÖSCHT
ROL	11001010	GESETZT
BCS	KEINE VERÄNDERUNG	
ROR	11100101	GELÖSCHT
ROR	01110010	GESETZT
ROR	10111001	GELÖSCHT

### Weitere Einsatzmöglichkeiten

Wir wissen nun, wir wir mit den Schiebepfehlen einen 8-Bit-Wert mit beliebigen Potenzen zur Basis zwei ( $2^1=2$ ,  $2^2=4$ ,  $2^3=8$ ,...) multiplizieren können. Wir schieben ihn ein-, zwei-, dreimal oder auch öfters nach links. Wenn nötig, speichern wir Zwischenergebnisse und können mit deren Hilfe auch "ungerade" Multiplikationen durchführen.

Wenn wir jedoch eine 16-Bit-Zahl auf diese Weise mit einem Wert multiplizieren wollen, bekommen wir Probleme. Gehen wir von der Zahl \$1082 aus, die wir im "Adreßformat" (zuerst Low-, dann High-Byte) in \$033C und \$033D ablegen.

\$033D (High-Byte \$10)	\$033C (Low-Byte \$82)
%00001010	%10000010

Theoretisch wäre es nun möglich, zuerst das Low- und anschließend das High-Byte nach links zu schieben. Leider bleibt dabei der Übertrag unberücksichtigt, der beim Linksschieben des Low-Bytes entsteht und ins Carry-Bit wandert.

Dieser muß im High-Byte anschließend mitberücksichtigt und zu dessen Bit 0 werden.

\$033D (High-Byte)	\$033C (Low-Byte)
%00010100	<= 1 <= %00000100

Das Problem wird durch den kombinierten Einsatz von ASL und ROL gelöst. Mit ASL werden die acht Bits des Low-Bytes (\$033C) nach links verschoben, wobei Bit 7 ins Carry-Bit wandert.

Anschließend wird das High-Byte nicht mit ASL, sondern mit ROL ebenfalls um eine Stelle nach links geschoben. Dabei wird das Carry-Bit - das im Beispiel gesetzt ist - zum Bit 0 des High-Bytes. Ein eventueller Übertrag im Carry-Bit wird durch die Anwendung von ROL auf das High-Byte automatisch berücksichtigt.

```
ASL $033C ;LOW-BYTE * 2
ROL $033D ;HIGH-BYTE * 2 (UNTER BERÜCKSICHTIGUNG EINES ÜBERTRAGS)
```

### *Interruptprogrammierung (SEI, CLI, RTI und BRK)*

Interrupt-Programme werden oft als die "Krönung" der Assembler-Programmierung bezeichnet. Mit keiner anderen Programmieretechnik lassen sich derart effektvolle Programme erstellen, deren Auswirkungen dem Laien oftmals völlig unerklärlich sind.

Bevor wir uns diesem "Leckerbissen" zuwenden, muß ich jedoch die Frage klären, was unter einem "Interrupt" zu verstehen ist. Im Grunde genommen nichts anderes als eine "Unterbrechung".

Der Rechner unterbricht seine laufende Arbeit (zum Beispiel die Ausführung eines BASIC-Programms) für einen Moment, um sich anderen Beschäftigungen zuzuwenden.

Vielleicht fragen Sie sich manchmal, wieso im Direkt-Modus der Cursor ständig blinkt, welches "Heinzelmännchen" im Rechner ununterbrochen eine Bildschirm-Speicherzelle abwechselnd invertiert und wieder normalisiert.

Oder wer ständig die rechnerinterne Uhr (die Sie in BASIC mit den Variablen TI und TI\$ abfragen können) weiterzählt und in jedem Moment die Tastatur abfragt?

Nun, für alle diese grundlegenden Aufgaben sind sogenannte Interrupt-Programme zuständig. Ebenso wie im täglichen Leben (das Telefon klingelt und unterbricht Ihre augenblickliche Tätigkeit) werden Interrupt-Programme immer dann aufgerufen, wenn eine "Unterbrechung" auftritt.

Die CPU kennt nun verschiedene Unterbrechungsarten und demzufolge verschiedene Interrupts. Die für unsere Zwecke wichtigsten Interrupts heißen IRQ und NMI.

### *IRQ und NMI*

Der IRQ ("interrupt request", "Unterbrechungsanforderung") besitzt eine andere "Priorität" als die zweite Interrupt-Sorte, der NMI ("non maskable interrupt", "nicht maskierbarer Interrupt").

Um zu verstehen, was unter Priorität gemeint ist, greife ich wieder auf ein alltägliches Beispiel zurück. Angenommen, Ihre momentane Tätigkeit besteht im Lesen dieses Buches. Nun kommt ein IRQ, eine "maskierbare Unterbrechungsanforderung". Und zwar klingelt das Telefon.

Sie werden Ihre Tätigkeit - das Lesen - wahrscheinlich unterbrechen und ans Telefon gehen. Nun tritt jedoch ein NMI auf, eine "nicht maskierbare Unterbrechung", Sie hören, daß in der Küche das Wasser überkocht.

Der NMI ("Wasser kocht") besitzt zweifellos eine höhere Priorität als der IRQ ("Telefon klingelt"). Die Unterbrechung wird ihrerseits durch eine wichtigere Unterbrechung unterbrochen und Sie werden sofort in die Küche rennen.

Wenn der NMI erledigt ist (Sie nahmen den Topf von der Herdplatte) können Sie sich wieder dem IRQ zuwenden, der weniger wichtigen Tätigkeit des Telefonierens.

Erst wenn auch diese Unterbrechung erledigt ist, wenden Sie sich wieder Ihrer normalen - und sehr sinnvollen - Beschäftigung zu, dieses Buch zu lesen.

Dieses Beispiel beschreibt hervorragend die Reaktion der CPU auf eine Unterbrechungsanforderung. Die Frage ist nun, wie eine solche Unterbrechung erzeugt, wie ein Interrupt "ausgelöst" wird.

Unser Rechner besitzt die verschiedensten "Interruptquellen", vor allem die sogenannten CIA-Bausteine, deren "Register" unter anderem für die Farben des Bildschirmrahmens (\$D020) und -hintergrundes zuständig sind.

Uns interessiert nun vor allem eine der verschiedenen Unterbrechungsanforderungen, die dieser Baustein erzeugt. Er enthält eine interne Uhr, für die spezielle Register zuständig sind, die sogenannten "Timer".

Nach jeder sechzigstel Sekunde lösen diese Timer einen IRQ aus, einen maskierbaren Interrupt. Eine weitere IRQ-Quelle ist der BRK-Befehl. Dieser Befehl löst ebenfalls einen IRQ aus, wobei zugleich das sogenannte "BRK-Flag" oder "Break-Flag" im Status-Register (Bit 3) gesetzt wird, damit beim folgenden Ablauf zwischen einem durch die Timer und einem durch einen BRK-Befehl ausgelösten IRQ unterschieden werden kann.

Der Prozessor reagiert auf einen IRQ folgendermaßen:

1. Der Inhalt des Programmzählers - der ja die Adresse des nächsten zu bearbeitenden Befehls enthält - und des Status-Registers werden auf den Stack "gerettet".
2. Im Status-Register wird das Bit 1 gesetzt. Solange dieses Bit gesetzt ist, werden keine weiteren IRQ's bearbeitet (nur ein NMI kann einen IRQ unterbrechen).
3. Am Speicherende (\$FFFE/\$FFFF) befindet sich eine Adresse in der üblichen Form Low-Byte/High-Byte im ROM, also im nicht veränderbaren Speicherteil. Der Programmzähler wird mit dieser Adresse geladen. Die weitere Programmbearbeitung erfolgt daher ab der jeweiligen Adresse.

Punkt 3 entspricht dem bereits bekannten Sprung über einen Vektor (JMP (VEKTOR)). Die Sprungadresse befindet sich unveränderbar in den Speicherzellen \$FFFE/\$FFFF.

Beim C64 befindet sich in diesen Speicherzellen die Adresse \$FF48, die Startadresse einer Routine, die folgende Aufgaben besitzt:

1. Die aktuellen Registerinhalte werden auf den Stack "gerettet".
2. Anhand des Status-Registers, das auf den Stack gebracht wurde (siehe oben), wird geprüft, ob der IRQ durch die Timer oder durch einen BRK-Befehl ausgelöst wurde.
3. Bei einem BRK-IRQ erfolgt ein Sprung über den Vektor \$0316/\$0317 (JMP (\$0316)).
4. Bei einem Timer-IRQ erfolgt ebenfalls ein indirekter Sprung, jedoch über den Vektor \$0314/\$0315, der normalerweise die Adresse \$EA31 enthält (JMP (\$0314)).

Punkt 3 erklärt den Rücksprung in den Monitor mit dem BRK-Befehl. Jeder Monitor "verstellt" nach dem Laden und Starten zunächst einmal den BRK-Vektor an Adresse \$0316/\$0317.

Dieser Vektor wird so verändert, daß er anschließend mitten in das Monitor-Programm weist, genauer: auf die Registeranzeige.

Wenn wir mit einem BRK-Befehl unser Programm beenden, wird beim Erreichen dieses Befehls ein IRQ ausgelöst und anschließend über den BRK-Vektor zur Registeranzeige des Monitors gesprungen. Ein Geheimnis wäre damit "gelüftet".

Interessanter für unsere Zwecke ist jedoch der Timer-IRQ und der resultierende Sprung über den Vektor \$0314/\$0315 zur Adresse \$EA31. Ab Adresse \$EA31 befindet sich beim C64 die sogenannte "Service-Routine", die folgende Aufgaben besitzt:

1. Die Uhr wird weitergezählt.
2. Der Cursor wird invertiert, wenn er gerade normalisiert ist beziehungsweise normalisiert, wenn er momentan invertiert ist.
3. Die Tastatur wird abgefragt, vor allem die STOP-Taste (nun wissen Sie, warum Sie ein BASIC-Programm in jedem Augenblick mit STOP unterbrechen können).
4. Die ursprünglichen Inhalte der Register und des Programmzählers werden wieder vom Stack geholt.
5. Mit dem Befehl RTI ("return from interrupt", "beende die Unterbrechung") wird dem Prozessor angezeigt, daß die Unterbrechung beendet ist.

Der Prozessor setzt die Bearbeitung des unterbrochenen Programms mit dem nächsten Befehl (der alte Inhalt des Programmzählers wurde wieder vom Stack geholt) fort, als hätte die Unterbrechung niemals stattgefunden.

Aus diesen Erläuterungen geht hervor, wie wir eigene Programme in den "Systeminterrupt" - der jede sechzigstel Sekunde stattfindet - "einbinden" können. Wir verändern den IRQ-Vektor \$0314/\$0315, so daß er statt auf die normale Service-Routine ab \$EA31 auf die Startadresse unseres eigenen Programms weist, das jede sechzigstel Sekunde aufgerufen werden soll.

Eines ist dabei jedoch zu beachten: zu jeder "ordnungsgemäßen" Einbindung einer Interrupt-Routine gehört als letzter Programmbefehl ein Sprung zur Service-Routine (JMP \$EA31). Erfolgt dieser Sprung nicht, wird weder die STOP-Taste abgefragt, noch die Uhr weitergezählt oder der Cursor kontinuierlich invertiert und normalisiert (=> der Cursor blinkt).

Alle grundlegenden "Systemfunktionen" sind ausgeschaltet, wenn wir die Service-Routine einfach umgehen. Daher werden eigene Interrupt-Routinen in Form einer "Verlängerung" eingebunden.

Der IRQ-Vektor wird auf unser Programm verstellt, dieses ausgeführt, und zum Schluß die normale Service-Routine aufgerufen.

Angenommen, unsere Interrupt-Routine beginnt an Adresse \$C00D. Dann verstellen wir den IRQ-Vektor auf diese Adresse mit den Befehlen:

```
LDA #$0D      ;LOW-BYTE VON $C00D
STA $0314     ;NACH $0314
LDA #$C0      ;HIGH-BYTE VON $C00D
STA $0315     ;NACH $0315
BRK           ;ENDE DER INITIALISIERUNG
```

Falsch!!!

Zwar nicht allzu oft, jedoch ab und zu wird der Rechner "abstürzen", wenn wir so vorgehen. Theoretisch könnte genau dann ein Timer-IRQ stattfinden, wenn wir das Low-Byte des Vektors geändert haben.

Da das High-Byte noch unverändert ist (\$EA), weist der IRQ-Vektor auf die Adresse \$EA0D. Der indirekte Sprung beim Timer-IRQ führt somit zu dieser Adresse.

Was sich dort befindet, wissen wir jedoch nicht. Höchstwahrscheinlich kein allzu sinnvolles Programm.

Bevor wir diesen Vektor verändern, müssen wir daher sicherstellen, daß kein IRQ erfolgen kann. Den IRQ kann man (im Gegensatz zum NMI) "ausschalten", und zwar mit dem Befehl SEI ("set interrupt mask", "setze die Interrupt-Maske").

Das "Interrupt-Flag" des Status-Registers (Bit 2) wird auf 1 gesetzt, was bedeutet, daß folgende Timer- oder BRK-IRQ's nicht ausgeführt werden. Wir haben den IRQ "gesperrt" und können den IRQ-Vektor verändern, ohne befürchten zu müssen, daß

genau in diesem Moment ein Interrupt erfolgt (zumindest kein IRQ, höchstens ein NMI, der jedoch über einen anderen Vektor "springt" und daher nicht zum Absturz führt).

```

SEI          ;IRQ VERHINDERN
LDA #$0D    ;LOW-BYTE VON $C00D
STA $0314   ;NACH $0314
LDA #$CD    ;HIGH-BYTE VON $C00D
STA $0315   ;NACH $0315
CLI          ;IRQ WIEDER ZULASSEN
BRK

```

Nach dem "Verbiegen" des Vektors wird mit dem Befehl CLI ("clear interrupt mask", "Unterbrechungsmaske löschen") das Interrupt-Flag gelöscht und damit IRQ's wieder zugelassen.

Nun wissen wir auch, warum die zweite Interrupt-Sorte, der NMI, eine höhere Priorität besitzt als der IRQ: weil ein NMI nicht verhindert werden kann (NMI = "non maskable interrupt").

Doch zurück zu unserer Interrupt-Routine. Beim nächsten IRQ wird nun zur Adresse \$C00C gesprungen. Dort befindet sich jedoch noch kein Programm.

Also überlegen wir uns, welche Programmfunktion jede sechzigstel Sekunde ausgeführt werden soll. Zum "Aufwärmen" zuerst etwas sehr einfaches: jede sechzigstel Sekunde wird das Zeichen A in die obere linke Bildschirmecke geschrieben. Geben Sie bitte ein:

Die erste Interrupt-Routine

IRQ-Vektor "verbiegen"

```

A C000 78          SEI          ;IRQ SPERREN
A C001 A9 0D      LDA #$0D    ;LOW-BYTE VON $C00D
A C003 8D 14 03   STA $0314   ;NACH IRQ-VEKTOR LOW
A C006 A9 C0      LDA #$CD    ;HIGH-BYTE VON $C00D
A C008 8D 15 03   STA $0315   ;NACH IRQ-VEKTOR HIGH
A C00B 58         CLI          ;IRQ ZULASSEN
A C00C 00         BRK          ;ENDE

```

## Interrupt-Routine

```
A C00D A9 01          LDA #$01          ;ASCII-CODE VON 'A'  
A C00F 8D 00 04      STA $0400        ;IN OBERE LINKE ECKE  
A C012 4C 31 EA      JMP $EA31        ;=>SERVICE-ROUTINE
```

Die eigentliche Interrupt-Routine beginnt ab \$C00D, unmittelbar hinter der Initialisierung, die den IRQ-Vektor auf die Adresse der Routine verbiegt.

Die Interrupt-Routine gibt ein A in der oberen linken Bildschirmcke aus (\$0400) und springt anschließend zur normalen Service-Routine an Adresse \$EA31.

Um das Programm zu starten, rufen Sie die Initialisierungs-Routine mit G C000 auf. Die Interrupt-Routine ist nun eingebunden und wird automatisch jede sechzigstel Sekunde ausgeführt.

Das Resultat: das Zeichen A befindet sich immer in der ersten Spalte der ersten Bildschirmzeile, selbst wenn Sie versuchen, es zu überschreiben oder mit der Taste CLR den kompletten Bildschirm löschen.

Der Grund: da das A jede sechzigstel Sekunde - also in extrem kurzen Abständen - ausgegeben wird, ist es für das menschliche Auge sofort nach dem Löschen wieder vorhanden.

Bereits mit diesem wohl denkbar anspruchlosen Interrupt-Programm lassen sich Uneingeweihte verblüffen, denen Sie die Aufgabe stellen, das A zu löschen.

Um die Interrupt-Routine wieder auszuschalten, drücken Sie gleichzeitig die Tasten STOP und RESTORE, mit denen eine Betriebssystem-Routine aufruft, die verschiedene Zeiger (unter anderem den IRQ-Vektor) neu einrichtet und somit unseren Eingriff rückgängig macht.

Der NMI wurde bisher vernachlässigt. Diese Unterbrechungsanforderung ist für uns in der Praxis weniger interessant als der IRQ, der von den Timern automatisch jede sechzigstel Sekunde

ausgelöst wird. Eine "NMI-Quelle" ist zum Beispiel die RESTORE-Taste. Diese Taste löst bei jeder Betätigung einen NMI aus.

In den NMI können Sie eigene Routinen "einbinden", indem Sie den NMI-Vektor verbiegen (\$0318/\$0319).

Am Ende Ihrer Routine muß sich wiederum ein Sprung zur normalen NMI-Routine befinden, nämlich zu \$8E60.

Mit Hilfe des NMI können Sie jederzeit eine eigene Routine aufrufen, auf die der NMI-Vektor zeigt.

### *Übungsprogramme zur Interrupt-Programmierung*

Für die folgenden Übungsprogramme verwenden wir zwei Routinen zum "Verbiegen" des IRQ-Vektors. Eine Routine, die unsere Interrupt-Routine einschaltet, und eine zweite, die sie ausschaltet, indem sie den ursprünglichen Inhalt des IRQ-Vektors wiederherstellt.

Um beide Routinen von BASIC aus mit SYS aufrufen zu können, enden Sie nicht mit BRK, sondern mit RTS.

#### Ein-/Ausschalten von Interrupt-Routinen

##### Interrupt-Routine einschalten

```

A C000 78          SEI          ;IRQ SPERREN
A C001 A9 1A      LDA #$1A      ;VEKTOR IN
A C003 8D 14 03   STA $0314     ;$0314/$0315
A C006 A9 C0      LDA #$C0      ;AUF
A C008 8D 15 03   STA $0315     ;$C01A VERBIEGEN
A C00B 58         CLI          ;IRQ ZULASSEN
A C00C 60         RTS

```

##### Interrupt-Routine ausschalten

```

A C00D 78          SEI          ;IRQ SPERREN
A C00E A9 31      LDA #$31      ;VEKTOR IN
A C010 8D 14 03   STA $0314     ;$0314/$0315
A C013 A9 EA      LDA #$EA      ;WIEDER AUF

```

```

A C015 8D 15 03      STA $0315      ;$EA31 (SERVICE-ROUTINE)
A C018 58            CLI           ;IRQ ZULASSEN
A C019 60            RTS

```

```

Interrupt-Routine
A C01A

```

Mit SYS 49152 (\$C000) wird die nun ab \$C01A beginnende Interrupt-Routine eingeschaltet und mit SYS 49165 (\$C00D) wieder ausgeschaltet.

### *Blinkende Bildschirmzeile*

Was hätten Sie den nun gerne jede sechzigstel Sekunde ausgeführt? Wie wär's - um "gemütlich" zu beginnen - mit der altbekannten "blinkenden Bildschirmzeile", diesmal jedoch als Interrupt-Routine und damit um einiges effektvoller?

Dieses Programm demonstriert ein typisches Problem aller Interrupt-Routinen. Die Invertierung/Normalisierung wird wie üblich mit einer Schleife und dem EOR-Befehl vorgenommen.

```

LDX #$27
(ADRESSE) LDA $0400,X
EOR #$80
STA $0400,X
DEX
BPL (ADRESSE)
JMP $EA31

```

Obwohl es nur jede sechzigstel Sekunde aufgerufen wird, ist dieses Programm jedoch viel zu schnell. Die Bildschirmzeile blinkt nicht, sie flimmert.

Bei einem "normalen" Programm würden wir dieses Problem mit einer Warteschleife lösen, nicht jedoch bei einer Interrupt-Routine!

Interrupt-Routinen dürfen nicht zu lang sein (Zeitdauer, nicht Programmlänge). Sonst wird noch während des Interrupts der

nächste Timer-IRQ ausgelöst, und daß dann "Unfug" entstehen muß, ist einsichtig. Also müssen wir unser Geschwindigkeitsproblem auf andere Weise lösen, am besten so, wie es uns die Service-Routine beim Blinken des Cursors vormacht.

Der Cursorzustand (invertiert/normalisiert) wird nicht bei jedem IRQ "umgedreht", sondern nur bei jedem zwanzigsten.

Wir verwenden eine Speicherzelle als Zähler, und zwar \$033C. Bei jedem Aufruf unserer Interrupt-Routine wird \$033C dekrementiert. Ist das Ergebnis ungleich null, überspringen wir die Schleife und springen sofort zur Service-Routine nach \$EA31.

Ist das Ergebnis hingegen null, initialisieren wir die Speicherzelle mit dem Wert 20 (=14) und durchlaufen die "Blinkschleife".

IRQ-Routine "Blinkende Bildschirmzeile"

A C01A CE 3C 03	DEC \$033C	;\$033C DEKREMENTIEREN
A C01D D0 12	BNE \$C031	;SPRUNG, WENN
		;UNGLEICH NULL
A C01F A9 14	LDA #\$14	;SONST MIT \$14
A C021 8D 3C 03	STA \$033C	;NEU INITIALISIEREN
A C024 A2 27	LDX #\$27	;UND DIE OBERSTE
A C026 BD 00 04	LDA \$0400,X	;BILDSCHIRMZEILE MIT \$80
A C029 49 80	EOR #\$80	;'EOREN', DAS HEISST
A C02B 9D 00 04	STA \$0400,X	;'UMDREHEN' (INVERTIEREN
A C02E CA	DEX	;BZW.NORMALISIEREN)
A C02F 10 F5	BPL \$C026	
A C031 4C 31 EA	JMP \$EA31	;=> SERVICE-ROUTINE

Geben Sie das Programm ab Adresse \$C01A ein, im Anschluß an den Initialisierungsteil.

Nach der Einbindung in den Systeminterrupt mit SYS 49152 vergehen eventuell bis zu vier Sekunden, bis die Routine "loslegt", da ja der Ausgangswert des Zählers \$033C beim ersten Durchgang unbestimmt ist.

Enthält er den Maximalwert \$FF, wird die Bildschirmzeile erst nach dem 255ten IRQ invertiert ( $255 \cdot 1/60 \text{ sec} = 4.25 \text{ sec}$ ). Danach jedoch blinkt die Zeile im gleichen zeitlichen Rhythmus wie der Cursor.

Wenn Sie wollen, können Sie die Initialisierungs-Routine ändern, so daß in dieser der Zähler \$033C mit \$01 geladen wird. Dann erfolgt die erste Invertierung unmittelbar nach dem Aufruf.

Die geradezu "märchenhaften" Eigenschaften von Interrupt-Routinen werden deutlich, wenn Sie nun zum Beispiel ein BASIC-Programm schreiben und starten. Dies alles stört die blinkende Bildschirmzeile nicht im geringsten.

Während "im Hintergrund" ein Interrupt-Programm läuft, können Sie "im Vordergrund" ganz normal mit dem Rechner arbeiten. Für den ahnungslosen Benutzer hat es den Anschein, als würden zwei Programme gleichzeitig bearbeitet werden.

Sie wissen nun jedoch, daß das "Hintergrund-Programm" tatsächlich nur jede sechzigstel Sekunde "im Vorbeigehen" bearbeitet wird. Ich kenne keine andere Methode, die die unglaubliche Geschwindigkeit von Assembler so eindrucksvoll dokumentiert wie eine Interrupt-Routine.

### *Belegung der Funktionstasten*

Bei Betätigung einer Funktionstaste wird sofort die zugehörige Zeichenkette ab der aktuellen Cursorposition ausgegeben. Diese "Funktionstastenbelegung" ist sehr nützlich, da ein Tastendruck genügt, um häufig benötigte Befehle wie LOAD, SAVE, RUN oder LIST einzugeben.

Mit einem geeigneten Interrupt-Programm können wir dem C64 diese Fähigkeit verleihen. Die Interrupt-Routine wird bei jedem Timer-IRQ aufgerufen und fragt die Tastatur ab. Wurde eine Funktionstaste betätigt, wird die zugehörige Zeichenkette ausgegeben.

Bevor wir mit der Programmerstellung beginnen, sollte jedoch noch ein Problem gelöst werden: Angenommen, wir schreiben ein BASIC-Programm, das die Funktionstasten zum Auslösen bestimmter Funktionen benutzt. Ein Beispiel:

```
100 GET A$:IF A$="" THEN GOTO 100:REM WARTESCHLEIFE
110 IF A$=CHR$(133) THEN GOTO 500:REM F1 GEDRUECKT
110 IF A$=CHR$(134) THEN GOTO 500:REM F2 GEDRUECKT
...
...
...
```

Die Funktionstasten werden beim C64 innerhalb eines Programms benutzt, indem die ihnen zugeordneten ASCII-Codes 133 bis 140 wie im Beispiel abgefragt werden. Die im Hintergrund "lauernde" Interrupt-Routine schreibt wie erläutert bei jeder Betätigung einer Funktionstaste die zugeordnete Zeichenkette auf den Bildschirm, was beim Ablauf eines BASIC-Programms äußerst störend wäre.

Um die normale Funktion dieser Tasten nicht zu beeinflussen, wird im folgenden Programm immer eine Tastenkombination abgefragt. Die Interrupt-Routine wird nur dann "aktiv", wenn gleichzeitig mit einer Funktionstaste die "Commodore-Taste" betätigt wird. Die "einfache" Betätigung einer Funktionstaste läuft daher weiterhin ab wie gewohnt, das heißt der ASCII-Code der gedrückten Taste wird übergeben (GET A\$), weitere Aktionen erfolgen nicht.

Auf diese Weise wird ausgeschlossen, daß die Interrupt-Routine ein BASIC-Programm "stört", das die Funktionstasten wie gezeigt zur Steuerung des Programmablaufs verwendet.

Die zu erstellende Routine ist leider recht komplex. Zur Tastaturabfrage können wir nicht einfach wie gewohnt die Routine GETIN verwenden. Auch BSOUT zur Ausgabe der jeweiligen Zeichenkette ist nicht zulässig. Beide Betriebssystem-Routinen sind zu "langsam", um in einer Interrupt-Routine verwendet zu werden. Selbst wenn wir GETIN benutzen könnten, wären wir

dadurch noch nicht in der Lage, festzustellen, ob der Benutzer gleichzeitig die Commodore-Taste betätigt.

Die Tastaturabfrage lösen wir wie folgt:

1. Abfrage der Commodore-Taste: Der Inhalt der Speicherzelle \$028D gibt an, ob momentan eine der Sondertasten SHIFT, CTRL oder die Commodore-Taste gedrückt ist. Wenn die Commodore-Taste gedrückt wird, enthält \$028D den Wert \$02 (bei SHIFT den Wert \$01 und bei CTRL den Wert \$04).  
Wird unsere IRQ-Routine aufgerufen, vergleichen wir somit \$028D mit \$02. Enthält \$028D einen anderen Wert, ist die Commodore-Taste nicht gedrückt und es wird zur normalen Service-Routine verzweigt.
2. Abfrage der Funktionstasten: Wenn die Commodore-Taste betätigt wird, prüfen wir, ob gleichzeitig auch eine Funktionstaste gedrückt wird. Die Speicherzelle \$C5 gibt uns über die momentan gedrückte Taste Auskunft.  
Der Inhalt \$03 entspricht der Taste F7, \$04 der Taste F1, \$05 der Taste F3 und \$06 der Funktionstaste F5.

Wie 2. zeigt, beschränken wir uns auf die Abfrage - und Belegung - von vier Funktionstasten: F1, F3, F5 und F7.

#### Tastaturabfrage

```

A C01A AD 8D 02      LDA $028D      ;'CTRL-FLAG' HOLEN
A C01D C9 02        CMP #$02       ;INHALT $02 = CTRL
                   ;GEDRUECKT
A C01F D0 30        BNE $C051      ;SPRUNG, WENN NICHT
                   ;GEDRUECKT
A C021 A5 C5        LDA $C5       ;SONST TASTE HOLEN
                   ;UND PRUEFEN,
A C023 C9 03        CMP #$03       ;OB ES SICH UM EINE
                   ;FUNKTIONSTASTE
A C025 90 2A        BCC $C051      ;HANDELT ($03, $04, $05
A C027 C9 07        CMP #$07       ;ODER $06)
A C029 B0 26        BCS $C051      ;SPRUNG, WENN KEINE
                   ;FUNKTIONSTASTE

```

```

A C02B CD 57 C0          CMP $C057    ;MIT LETZTER TASTE
                           ;VERGLEICHEN
A C02E FO 21            BEQ $C051    ;SPRUNG, WENN GLEICH

```

Die Tastaturabfrage verzweigt in verschiedenen Fällen zu \$C051, wo sich der Befehl JMP \$EA31 befindet, also der Einsprung in die Service-Routine des Betriebssystems.

Die Verzweigung erfolgt, wenn \$028D nicht den Wert \$02 enthält, also CTRL nicht betätigt wird.

Sie erfolgt ebenfalls, wenn \$C5 einen Wert enthält, der kleiner ist als \$03 oder größer als \$07. In beiden Fällen wird keine der vier Funktionstasten betätigt.

Die beiden letzten Befehle (CMP \$C057 : BEQ \$C051) können Sie nicht verstehen, ohne zu wissen, daß am Ende unserer Routine der Inhalt von \$C5 - die momentan betätigte Taste - in die Speicherzelle \$C057 kopiert wird. In \$C057 befindet sich somit bei jedem Aufruf der Code jener Taste, die während des letzten Aufrufs gedrückt wurde.

Ist die momentan gedrückte Taste mit der zuletzt betätigten identisch, wird ebenfalls sofort zur Service-Routine verzweigt, obwohl momentan sowohl eine Funktions- als auch die Commodore-Taste betätigt wird.

Der Grund: Wie wir wissen, wird eine IRQ-Routine jede sechzigstel Sekunde aufgerufen. Da eine Taste normalerweise jedoch länger betätigt wird, wird während einer Tastenbetätigung unsere Routine mehrmals aufgerufen und gibt die zugehörige Zeichenkette ebenfalls mehrmals aus.

Daher überprüfen wir diesen Spezialfall - beim vorigen Aufruf gedrückte Taste ist mit der momentan gedrückten identisch - und übergehen die Ausgabe der Zeichenkette, wenn wir wissen, daß diese offenbar bereits beim letzten Aufruf ausgegeben wurde.

Der folgende Programmteil soll die auszugebenden Zeichen ermitteln. Die Zeichenketten selbst befinden sich im ASCII-Format am Programmende und beginnen an Adresse \$C058.

Jede Zeichenkette wird von der vorhergehenden durch die "Endemarke" \$00 getrennt.

Der zweite Programmteil liest diese Zeichenketten ein, bis die Startposition der auszugebenden Zeichen gefunden wurde.

Um den folgenden Programmteil zu verstehen, müssen Sie wissen, daß im "Funktionstastenspeicher" am Programmende als erstes die der Taste F7 zugeordnete Zeichenkette abgelegt ist und dieser folgend die den Tasten F1, F3 und F5 zugeordneten Zeichenketten.

Position der Zeichenkette ermitteln

A C030 A0 00	LDY #\$00	;STARTWERT FUER Y-REGISTER
A C032 A2 03	LDX #\$03	;STARTWERT FUER X-REGISTER
A C034 E4 C5	CPX \$C5	;X MIT ZEICHENCODE
		;VERGLEICHEN
A C036 F0 09	BEQ \$C041	;SPRUNG, WENN GLEICH
A C038 C8	INY	;SONST Y ERHOEHEN
A C039 B9 58 C0	LDA \$C058,Y	;ZEICHEN LESEN
A C03C D0 FA	BNE \$C038	;UND WEITERLESEN,
		;WENN NICHT \$00
A C03E E8	INX	;WENN \$00 GELESEN,
		;X INKREMENTIEREN
A C03F D0 F3	BNE \$C034	;UND VERZWEIGEN

Bei diesem zweiten Programmabschnitt handelt es sich um eine relativ schwer zu durchschauende Schachtelung zweier Schleifen. Zu Beginn der äußeren Schleife wird Y mit \$00 und X mit \$03 (also dem Code der Funktionstaste F7) geladen.

X wird mit dem Inhalt von \$C5 verglichen. Wird Gleichheit festgestellt - enthält also \$C5 den Wert \$03 - wird verzweigt. Zeichenketten am Programmende werden nicht weiter durch-

sucht, da sich die Zeichenkette, die der Taste F7 zugeordnet ist, am Anfang des "Funktionstastenspeichers" befindet.

Ansonsten wird der "Funktionstastenspeicher" bis zum Ende der aktuellen Zeichenkette abgesucht, bis zur "Endemarke" \$00. Wird diese Endemarke erreicht, ist die Bedingung BNE ("verzweige, wenn ungleich null") nicht erfüllt und die innere Schleife, die Zeichen für Zeichen liest, wird verlassen.

Der folgende INX-Befehl inkrementiert das X-Register, bevor zum Beginn der äußeren Schleife verzweigt wird. X enthält nun den Wert \$04, der dem Code entspricht, mit dem die Taste F1 in der Speicherzelle \$C5 dargestellt wird. Das Y-Register wurde bei jedem Durchgang der inneren Schleife inkrementiert und weist nun auf den Beginn der zweiten Zeichenkette, genauer: Auf das Trennbyte \$00, das sich vor dem ersten Zeichen der zweiten Zeichenkette befindet.

Wenn der Inhalt von \$C5 mit dem X-Wert \$04 identisch ist, wird die "Suchschleife" verlassen und nach \$C041 verzweigt, ansonsten wird die momentan untersuchte Zeichenkette wiederum bis zu ihrem Ende gelesen und unser "Funktionstastenzähler" X inkrementiert.

Diese sehr komplexe Routine führt letztendlich zu folgendem Ergebnis: Y weist auf das Trennbyte \$00, das sich vor jener Zeichenkette befindet, die der gedrückten Funktionstaste zugeordnet ist.

Der dritte Programmteil gibt diese Zeichenkette auf dem Bildschirm aus. BSOUT können wir wie erläutert nicht verwenden. Direkt in den Bildschirmspeicher zu schreiben, bereitet ebenfalls Probleme, da wir zuvor die aktuelle Cursorposition ermitteln müßten.

Eine recht trickreiche Lösung besteht darin, die Zeichenkette in den "Tastaturpuffer" des C64 zu schreiben. In diesem Tastaturpuffer speichert unser Rechner alle noch nicht verarbeiteten Zeichen. Also "tun wir so", als wären die auszugebenden Zeichen

zwar vom Benutzer eingetippt, jedoch noch nicht verarbeitet und auf dem Bildschirm ausgegeben worden.

Der Tastaturpuffer beginnt beim C64 ab Adresse \$0277.

Der folgende Programmteil liest ab der durch den Inhalt des Y-Registers angegebenen Position in unserem "Funktionstastenspeicher" Zeichen für Zeichen ein und schreibt sie in den Tastaturpuffer.

Zeichenkette in Tastaturpuffer übertragen

A C041 A2 00	LDX #\$00	;STARTWERT 1 FUER DAS
A C043 E8	INX	;X-REGISTER
A C044 C8	INY	;Y AUF 1.ZEICHEN
		;HINTER \$00
A C045 B9 58 C0	LDA \$C058,Y	;ZEICHEN LESEN UND IN DEN
A C048 9D 76 02	STA \$0276,X	;TASTATURPUFFER SCHREIBEN
A C04B D0 F6	BNE \$C043	;FERTIG, WENN \$00 GELESEN

Der letzte Programmteil teilt dem Betriebssystem mit, daß sich im Tastaturpuffer 'X' noch auszugebende Zeichen befinden. Die Speicherzelle \$C6 gibt an, wie viele noch zu bearbeitende Zeichen der Tastaturpuffer enthält. In diese Speicherzelle wird der aktuelle X-Wert übertragen.

Wie bereits erwähnt wurde, wird zuletzt der in \$C5 enthaltene Tastencode für den nächsten Aufruf der IRQ-Routine nach \$C057 kopiert, bevor mit JMP \$EA31 die normale Service-Routine aufgerufen wird.

Programm beenden

A C04D 86 C6	STX \$C6	;ANZAHL ZEICHEN
		;IM TAST.PUFFER
A C04F A5 C5	LDA \$C5	;AKTUELLEN TASTENCODE NACH
A C051 8D 57 C0	STA \$C057	;\$C057 KOPIEREN
A C054 4C 31 EA	JMP \$EA31	;=> SERVICE-ROUTINE

Das Programm selbst ist beendet, es fehlen jedoch noch die Zeichenketten, mit denen die Funktionstasten belegt sind. Diese beginnen ab Adresse \$C058 oder dezimal 49240.

Verwenden Sie zur Ablage der Zeichenketten das folgende BASIC-Programm.

```
100 A$=CHR$(0)+"RUN"+CHR$(0)+"LIST"+CHR$(0)+"LOAD"+CHR$(0)+"SAVE"+  
CHR$(0)  
110 FOR I=1 TO LEN(A$)  
120 : POKE I+49239,ASC(MID$(A$,I,1))  
130 NEXT
```

Dieses Programm belegt F7 mit der Zeichenkette "RUN", F1 mit "LIST", F3 mit "LOAD" und F5 mit "SAVE". Die Belegung können Sie selbstverständlich ändern. Dabei müssen Sie jedoch berücksichtigen, daß der Tastaturpuffer nur zehn Zeichen umfaßt und daher keine Zeichenkette länger als zehn Zeichen sein darf.

Nach dem Starten des BASIC-Programms rufen Sie bitte wieder den Monitor auf und speichern Sie den Bereich \$C000 bis \$C0A0 unter dem Namen "F-KEYS" ab. Außer dem eigentlichen Programm wird auch die Funktionstastenbelegung gespeichert.

Bei einer späteren Verwendung der Routine laden Sie das Assembler-Programm und initialisieren Sie die Interrupt-Routine mit SYS 49152. Mit SYS 49165 kann die Belegung jederzeit ausgeschaltet werden.

Denken Sie bitte daran, daß es nicht ausreicht, eine der vier Funktionstasten zu betätigen. Gleichzeitig müssen Sie die Commodore-Taste drücken.

Bevor Sie das folgende vollständige Programm-Listing eingeben, erlauben Sie mir noch eine Bemerkung. Dieses Programm ist zweifellos erheblich schwerer zu verstehen als alle vorangegangenen Demoprogramme. "Pädagogisch gesehen" gehört es zweifellos nicht in ein Lehrbuch, das mit den Grundlagen der Maschinensprache beginnt.

Der Sinn dieses Programms besteht vor allem darin, Sie zu eigenen Experimenten mit Interrupt-Routinen zu motivieren. Das letzte Demoprogramm bewirkte das Blinken einer Bildschirmzeile. Dieses Programm war problemlos zu verstehen und zeigte die bei der Interrupt-Programmierung zu beachtenden Prinzipien auf.

Eine sinnvolle Anwendung war es jedoch nicht, sondern fiel eher unter die Rubrik "Spielerei".

In diese Abteilung fällt ein großer Teil der in diversen Fachzeitschriften veröffentlichten IRQ-Routinen, zum Beispiel die immer wiederkehrenden "Laufschrift"-Programme.

Das Demoprogramm "Funktionstastenbelegung" sollte Ihnen zeigen, daß mit ein wenig Phantasie äußerst nützliche IRQ-Routinen vorstellbar sind. Das vorgestellte Programm erleichtert die BASIC-Programmierung derart, daß Sie sich schnell angewöhnen werden, es nach jedem Einschalten des Rechners als erstes Programm zu laden.

Noch ein Tip: Da dieses Programm vor allem bei der BASIC-Programmierung verwendet wird und daher nur in seltenen Fällen zuvor ein Monitor geladen wurde, müssen Sie die Routine "von BASIC aus" laden.

Geben Sie nach dem Einschalten des Rechners (oder wann immer Sie die Routine laden wollen) ein: LOAD"F-KEYS",8,1 und nach dem Beenden des Ladevorgangs NEW. Mit diesen beiden Befehlen wird der LOAD-Befehl des Monitors ersetzt, das Programm kann von BASIC aus geladen werden (vor dem BASIC-Programm, das durch NEW gelöscht würde).

Nachfolgend finden Sie das Listing des kompletten Programms. Nicht abgedruckt ist die im vorigen Kapitel erläuterte Initialisierungs-Routine, die ab \$C000 einzugeben ist.

Das vollständige Programm-Listing:

## Tastaturabfrage

```

A C01A AD 8D 02      LDA $0280      ;'CTRL-FLAG' HOLEN
A C01D C9 02        CMP #$02       ;INHALT $02 =
                   ;CTRL GEDRUECKT
A C01F D0 30        BNE $C051      ;SPRUNG, WENN NICHT
                   ;GEDRUECKT
A C021 A5 C5        LDA $C5        ;SONST TASTE HOLEN
                   ;UND PRUEFEN,
A C023 C9 03        CMP #$03       ;OB ES SICH UM EINE
                   ;FUNKTIONSTASTE
A C025 90 2A        BCC $C051      ;HANDELT ($03, $04, $05
A C027 C9 07        CMP #$07       ;ODER $06)
A C029 B0 26        BCS $C051      ;SPRUNG, WENN
                   ;KEINE FUNKTIONSTASTE
A C02B CD 57 C0     CMP $C057      ;MIT LETZTER TASTE
                   ;VERGLEICHEN
A C02E F0 21        BEQ $C051      ;SPRUNG, WENN GLEICH

```

## Position der Zeichenkette ermitteln

```

A C030 A0 00        LDY #$00       ;STARTWERT FUER Y-REGISTER
A C032 A2 03        LDX #$03       ;STARTWERT FUER X-REGISTER
A C034 E4 C5        CPX $C5        ;X MIT ZEICHENCODE
                   ;VERGLEICHEN
A C036 F0 09        BEQ $C041      ;SPRUNG, WENN GLEICH
A C038 C8           INY           ;SONST Y ERHOEHEN
A C039 B9 58 C0     LDA $C058,Y    ;ZEICHEN LESEN
A C03C D0 FA        BNE $C038      ;UND WEITERLESEN, WENN
                   ;NICHT $00
A C03E E8           INX           ;WENN $00 GELESEN,
                   ;X INKREMENTIEREN
A C03F D0 F3        BNE $C034      ;UND VERZWEIGEN

```

## Zeichenkette in Tastaturpuffer übertragen

```

A C041 A2 00        LDX #$00       ;STARTWERT 1 FUER DAS
A C043 E8           INX           ;X-REGISTER
A C044 C8           INY           ;Y AUF 1.ZEICHEN
                   ;HINTER $00
A C045 B9 58 C0     LDA $C058,Y    ;ZEICHEN LESEN UND IN DEN
A C048 9D 76 02     STA $0276,X    ;TASTATURPUFFER SCHREIBEN
A C04B D0 F6        BNE $C043      ;FERTIG, WENN $00 GELESEN

```

Programm beenden

A C04D 86 C6	STX \$C6	;ANZAHL ZEICHEN
		;IM TAST.PUFFER
A C04F A5 C5	LDA \$C5	;AKTUELLEN TASTENCODE NACH
A C051 8D 57 C0	STA \$C057	;\$C057 KOPIEREN
A C054 4C 31 EA	JMP \$EA31	;=> SERVICE-ROUTINE

#### Teil 4: Zwei Welten kommen sich näher: BASIC und Assembler

Mehrmals in diesem Buch versprach ich Ihnen, auf ein Thema einzugehen, das leider in kaum einem Assembler-Lehrbuch beschrieben wird, auf die Zusammenarbeit von Assembler-Routinen und BASIC-Programmen. In folgenden Teil wird Ihnen das nötige Handwerkszeug vermittelt, um zum Beispiel Eingabe- oder Sortier Routinen in Assembler zu schreiben, die von einem BASIC-Programm genutzt werden.

Die in diesem dritten Teil entwickelten Programme sind deutlich komplexer als die vorangegangenen und werden deshalb in verschiedenen Teilschritten entwickelt und erläutert. Am Ende eines jeden Abschnitts wird das Listing des kompletten Programms vorgestellt.

Vor der Entwicklung diverser Programme ist jedoch ein wenig Theorie unumgänglich, da Sie unbedingt darüber Bescheid wissen müssen, wie der BASIC-Interpreter einen BASIC-Text liest und Variablen organisiert.

#### 2.20 Wie BASIC-Programme abgelegt werden

BASIC-Programme legt der Interpreter in einer sehr speziellen Form im BASIC-RAM ab. Beim C64 beginnt der BASIC-Speicher ab \$0400. An dieser Adresse befindet sich das Byte \$00, an dem das folgende BASIC-Programm erkannt wird. Den Beginn jeder Programmzeile bilden zwei "Link-Bytes", die die Adresse (in der Form Low-Byte/High-Byte) der Link-Bytes der nächsten Programmzeile enthalten.

Über diese Link-Bytes kann sich der Interpreter sehr schnell durch ein BASIC-Programm "hangeln", ohne jeweils die komplette Programmzeile lesen zu müssen.

Den Link-Bytes folgt die Zeilennummer (ebenfalls zwei Bytes), der wiederum der eigentliche Programmtext folgt.

Der Programmtext wird keineswegs Zeichen für Zeichen im Speicher abgelegt, sondern platzsparender. Jedem BASIC-Befehle wird ein Ein-Byte-Wert zugeordnet, das sogenannte "Token", der den Befehl eindeutig identifiziert.

Statt PRINT wird daher das zugehörige Token abgelegt.

Abgesehen von den BASIC-Befehlen wird der restliche Programmtext in ASCII-Form Zeichen für Zeichen abgelegt. Das Ende einer Programmzeile wird immer am Code \$00 erkannt.

Auf diese Weise wird Zeile für Zeile im Speicher abgelegt. Das Programmende markiert eine zusätzliche null (\$00 \$00).

Zum Beispiel wird beim C64 das Programm

```
100 PRINT "A"
110 PRINT "B"
```

wie folgt abgelegt:

```
0800  00 0B 08 64 00 99 20 22 => Link-B./Zeilennr./PRINT "
0808  41 22 00 15 08 6E 00 99 => A"/00/Link-B.Zeilennr./PRINT
0810  20 22 42 22 00 00      => "B"/00/00
```

Für Sie ist die Art und Weise, wie der Interpreter ein BASIC-Programm ablegt, interessant, wenn Sie zum Beispiel Hilfsprogramme wie einen "REM-Killer" schreiben wollen, ein Programm, das automatisch alle REM-Zeilen aus einem BASIC-Programm entfernt.

### *Variablenbehandlung durch den Interpreter*

Die Art und Weise, wie der Interpreter ein BASIC-Programm im Speicher ablegt, wird uns nicht weiter beschäftigen. Außerordentlich wichtig für uns ist jedoch die Art und Weise, wie der Interpreter Variablen behandelt. Ohne dieses Wissen können wir niemals eine Sortieroutine schreiben, die zum Beispiel ein Stringarray bearbeitet (oder wissen Sie bereits, wo das Assembler-Programm die Strings zu suchen hat?).

Wir müssen drei Variablentypen unterscheiden: Integer-, Fließkomma- und Stringvariablen. Bei allen drei Typen sind wiederum einfache und Feld- oder "Array"-Variablen zu unterscheiden.

### *Einfache Variablentypen*

Unmittelbar hinter einem BASIC-Programm befindet sich die sogenannte "Variablentabelle". Diese Tabelle enthält alle einfachen und dimensionierten numerischen Variablen (Integer/Fließkomma).

Jeder "Eintrag" in dieser Tabelle ist bei nicht dimensionierten Variablen genau sieben Byte lang. Die ersten beiden Byte (Byte 1 und 2) enthalten den jeweiligen Variablennamen und kennzeichnen zugleich den Variablentyp.

Integervariablen: Bit 7 der beiden "Namensbytes" sind gesetzt.  
Fließkommavariablen: Bit 7 beider "Namensbytes" ist gelöscht.  
Stringvariablen: Bit 7 ist nur im zweiten "Namensbyte" gesetzt.  
Die restlichen fünf Bytes (Byte 3-7) besitzen folgende Bedeutung:

#### 1. Integervariablen

Byte 3 und 4: Zahlenwert in der Form High-Byte/Low-Byte.

Byte 5-7: ungenutzt.

Beachten Sie bitte die ungewohnte Form, in der eine Integerzahl gespeichert wird. Zuerst kommt das High-Byte, anschließend das Low-Byte, nicht umgekehrt wie beim "Adreßformat".

## 2. Fließkommavariablen

Byte 3-7: Zahlenwert im sogenannten "Fließkomma-Format", in dem eine Zahl durch fünf Byte dargestellt wird.

## 3. Stringvariablen

Byte 3: Stringlänge (0-255)

Byte 4-5: Zeiger auf die Adresse des Strings

Byte 6-7: ungenutzt

Die Strings selbst sind nicht in der Variablen-tabelle enthalten, sondern befinden sich am Ende des BASIC-RAM's.

Der erste String wird am Ende des BASIC-Speichers angelegt, der nächste String unmittelbar vor diesem und so weiter.

Man spricht auch vom "String-Stack", der nach unten - in Richtung niedrigerer Adressen - "wächst".

Die Variablen-tabelle enthält ein Byte (Byte 3), das Auskunft über die Länge des Strings gibt, und zwei weitere Byte (4 und 5), die einen Zeiger auf den String darstellen (im Adreßformat Low-Byte/High-Byte).

Daß die Strings nicht ebenso wie numerische Variablen in der Variablen-tabelle enthalten sind, sondern nur die sogenannten "String-descriptoren", hat einen einleuchtenden Grund.

Wie erläutert beginnt die Variablen-tabelle unmittelbar hinter dem BASIC-Programm. Angenommen, eine Programmzeile wird gelöscht. Dann muß die gesamte Tabelle nach "unten" verschoben werden, hinter das neue Ende des BASIC-Programms, eine langwierige Aufgabe, wenn die Tabelle eine Vielzahl großer Zeichenketten enthält.

Daher befinden sich die Strings am "entgegengesetzten" Ende des Speichers, um bei Änderungen der Variablen-tabelle oder des BASIC-Programms Zeitprobleme durch das Verschieben umfangreicher Zeichenketten zu vermeiden.

### *Arrayvariablen*

Arrayvariablen werden in einer "komprimierten" Form gespeichert. Da die Namen von Arrayvariablen (bis auf den Index) immer identisch sind, wäre die Speicherung von jeweils zwei "Namensbyte" für jede Arrayvariable eine enorme Platzverschwendung.

Es bietet sich an, nach einem DIM-Befehl sofort Platz für alle Variablen in der Tabelle zu "reservieren" und nur einmal - am Anfang des reservierten Bereichs - den Namen des Arrays zu speichern.

Genau so geht der BASIC-Interpreter tatsächlich vor. Der Name wird nur einmal am Arrayanfang vermerkt, wobei für die beiden "Namensbyte" die gleichen Konventionen wie bei einfachen Variablen gelten. Der "Arraykopf" enthält außer dem Arraynamen noch zwei Byte, die den Speicherplatz angeben, den das Array belegt, ein Byte mit der jeweiligen Dimensionierung, und zwei Byte, die die Anzahl der Arrayelemente enthalten. Erst nach dieser "Arraybeschreibung" kommen die eigentlichen Arrayvariablen.

#### 1. Integervariablen

Für dimensionierte Integervariablen werden nur zwei Byte benötigt, das High-Byte und das Low-Byte der betreffenden Zahl. Diesen zwei Byte folgt unmittelbar die nächste Integervariable des Arrays.

#### 2. Fließkommavariablen

Den ersten fünf Byte für die erste Fließkommavariable folgt sofort die zweite Variable und so weiter.

#### 3. Stringvariablen

Dimensionierte Stringvariablen benötigen pro Eintrag in der Variablentabelle drei Byte, ein Byte für die Stringlänge und zwei Byte für den Zeiger auf den String.

### *Interpreter-Routinen zur Parameterübergabe*

Soviel zur Theorie, wenden wir uns nun der Praxis zu. Sollen Assembler-Routinen mit BASIC-Programm zusammenarbeiten, muß das BASIC-Programm meist "Parameter" übergeben.

Ein Beispiel: eine oftmals sehr nützliche Assembler-Routine ist ein "Invertier-Routine", die in der Lage ist, beliebige Bildschirmausschnitte zu invertieren und wieder zu normalisieren.

Das BASIC-Programm muß angeben können, wo die Invertierung/Normalisierung beginnen soll (Spalte/Zeile).

Als weiterer Parameter ist die "Invertierlänge" anzugeben, die Anzahl der folgenden Bildschirmzellen, die zu behandeln sind.

Erst nach Übergabe dieser Parameter kann das Assembler-Programm seine Arbeit aufnehmen.

SYS (STARTADRESSE),(SPALTE),(ZEILE),(ZEICHENANZAHL)

Ein typischer Aufruf: SYS 49152,5,10,100

Dieser Aufruf bedeutet für die Assembler-Routine, daß ab Spalte fünf von Zeile zehn die folgenden 100 Zeichen zu invertieren sind (beziehungsweise zu normalisieren, wenn sie bereits invertiert sind).

Der BASIC-Interpreter stellt uns mehrere Routinen zur Verfügung, mit denen wir Zahlenwerte aus einem BASIC-Text einlesen können. Wie bei allen weiteren Routinen des Interpreters sind die "Einsprungadressen" - im Gegensatz zu den Betriebssystem-Routinen - von Rechner zu Rechner unterschiedlich.

Soweit sie mir bekannt sind, gebe ich für alle Rechner die betreffenden Adressen an.

*GETBYT und CHKKOM*

Die grundlegenden Routinen zur Parameterübergabe nennen sich CHKKOM und GETBYT. Mit diesen Routinen können wir bereits einfachere Assembler-Routinen für BASIC-Programme schreiben.

**CHKKOM (\$AEFD)**

Während ein BASIC-Programm bearbeitet wird, läuft ständig ein Zeiger mit, der die Adresse des Zeichens angibt, das gerade gelesen wurde.

Nach dem Aufruf der Assembler-Routine mit SYS (START-ADRESSE) weist dieser Zeiger auf das der Adresse folgende Komma. Die Routine CHKKOM liest das nächste Zeichen aus dem BASIC-Text und prüft, ob es sich um ein Komma handelt. Wenn ja, wird der "Textzeiger" inkrementiert und weist auf das nächste Zeichen. Wenn nein, wird die Fehlermeldung "Syntax error" ausgegeben.

Mit CHKKOM können wir daher sehr elegant Kommata zur Trennung der verschiedenen Übergabe-Parameter verwenden. Nach dem Aufruf der Assembler-Routine und nach dem Einlesen eines Parameters lesen wir mit CHKKOM das Trennzeichen. Tippfehler des Benutzers (fehlendes Komma, anderes Trennzeichen etc.) werden automatisch mit einem "SYNTAX ERROR" quittiert.

*GETBYT (\$B79E)*

GETBYT liest einen Ein-Byte-Wert aus dem BASIC-Text und übergibt ihn im X-Register. Um den im Beispiel verwendeten ersten Parameter fünf einzulesen, würden wir daher die Befehlsfolge verwenden:

```
JSR $AEFD ;CHKKOM AUFRUFEN
```

```
JSR $B79E ;GETBYT AUFRUFEN
```

CHKKOM liest das Komma ein und inkrementiert den Textzeiger. GETBYT liest den folgenden Bytewert und übergibt ihn unserem Programm im X-Register (X=\$05). Da GETBYT den Textzeiger nach jedem gelesenen Zeichen ebenfalls inkrementiert, weist er nach der Übergabe des Wertes auf das folgende Komma und wir können im Anschluß an GETBYT sofort wieder CHKKOM aufrufen.

### *Invertier-Routine für BASIC-Programme*

Wir kennen nun bereits die benötigten Interpreter-Routinen, um alle Parameter aus dem BASIC-Text zu lesen, die die Invertier-Routine benötigt. Der Aufruf:

```
SYS (STARTADRESSE),(SPALTE),(ZEILE),(ZEICHENANZAHL)
```

Spalte und Zeile lesen, Cursor auf Ausgangsposition setzen

A C000 20 FD AE	JSR \$AEFD	;KOMMA LESEN
A C003 20 9E B7	JSR \$B79E	;SPALTE NACH X HOLEN
A C006 8A	TXA	;SPALTE NACH AKKU BRINGEN
A C007 48	PHA	;UND AUF STACK RETTEN
A C008 20 FD AE	JSR \$AEFD	;KOMMA LESEN
A C00B 20 9E B7	JSR \$B79E	;ZEILE NACH X HOLEN
A C00E 68	PLA	;SPALTE VOM STACK ZIEHEN
A C00F A8	TAY	;UND NACH Y BRINGEN
A C010 18	CLC	; 'PLOT' VORBEREITEN
A C011 20 F0 FF	JSR \$FFFF	;CURSOR SETZEN

Dieser erste Programmteil soll den Cursor auf die Ausgangsposition der Invertierung/Normalisierung setzen. Wie wir wissen, benötigt die PLOT-Routine als Parameter die Spalte im Y-Register und die Zeile im X-Register.

Zuerst liest CHKKOM das Komma hinter der Startadresse, anschließend wird der erste Ein-Byte-Wert (Spalte) mit GETBYT aus dem BASIC-Text geholt. GETBYT übergibt den gelesenen Wert immer im X-Register. Da die Registerinhalte durch die

folgenden Aufrufe von CHKKOM und GETBYT verändert werden, retten wir den übergebenen Parameter auf den Stack.

Anschließend wird mit CHKKOM und GETBYT der nächste Parameter gelesen, die Startzeile. Die Zeilennummer befindet sich somit im X-Register. Nun wird die Spaltennummer vom Stack gezogen und ins Y-Register gebracht, das Carry-Bit gelöscht und die PLOT-Routine aufgerufen. Der Cursor befindet sich danach an der Ausgangsposition für die folgenden Invertierung/Normalisierung.

Diese Invertierung/Normalisierung wird jedoch ein wenig problematisch aufgrund der Tatsache, daß wir die Adresse der Startposition nicht kennen. In früheren ähnlichen Routinen begannen wir mit der Behandlung des Bildschirms prinzipiell ab \$0400, der ersten Bildschirmzelle. Diesmal schreiben wir jedoch eine flexible Routine und müssen die Adresse der Ausgangsposition zuerst ermitteln.

Eine Möglichkeit besteht darin, in einer Schleife zur Adresse \$0400 mehrmals - je nach Startzeile - 40 zu addieren und zum Schluß die Ausgangsspalte zu addieren. Im Folgenden verwende ich eine elegantere Lösung.

Die Zeropage enthält Informationen über Spalte und Zeile des Cursors und einen Zeiger auf die Zeile, in der er sich befindet. Diese Informationen werden nach jedem Aufruf von PLOT oder BSOUT - das heißt nach jeder Änderung der Cursorposition - aktualisiert und geben somit immer Auskunft über die momentane Position.

\$D3: Cursorspalte (0-39)

\$D6: Cursorzeile (0-24)

\$D1/\$D2: Zeiger auf die Adresse des ersten Zeichens der aktuellen Bildschirmzeile (\$D1=Low-Byte/\$D2=High-Byte). Interessant sind für uns \$D3, die Cursorspalte, und \$D1/\$D2, der Zeiger auf das erste Zeichen jener Zeile, in der sich der Cursor momentan befindet. Wenn wir zu diesem Zeiger die Spaltennummer addieren, erhalten wir einen Zeiger, der exakt auf die aktuelle Cursorposition weist.

Zeiger auf Cursorposition einrichten

A C014 18	CLC	;ADDITION VORBEREITEN
A C015 A5 D1	LDA \$D1	;SPALTE UND LOW-BYTE DES
A C017 65 D3	ADC \$D3	;ZEILENZEIGERS ADDIEREN
A C019 85 D1	STA \$D1	;UND SPEICHERN
A C01B 90 02	BCC \$C01F	;SPRUNG, WENN
		;KEIN ÜBERTRAG
A C01D E6 D2	INC \$D2	;SONST ZEIGER-HIGH-BYTE
		;INKREMENTIEREN

Dieser Programmteil nimmt die geschilderte Addition vor. Zum High-Byte des Zeigers (\$D1) wird die Cursorspalte addiert. Wichtig ist die anschließende Berücksichtigung eines eventuellen Übertrags in das High-Byte des Zeigers (wenn das Ergebnis 255 überschreitet).

Getestet wird das Ergebnis mit BCC. Wenn das Carry-Bit immer noch gelöscht ist, wird der folgende Befehl übersprungen. Ist das Carry-Bit jedoch gesetzt, fand ein Übertrag statt und das High-Byte \$D2 muß inkrementiert werden, um ein korrektes Ergebnis zu erhalten. Sollte dieses Vorgehensweise unklar sein, bitte ich Sie, die Kapitel über die Schiebe- und Rotierbefehle noch einmal zu studieren.

Wir besitzen nun in \$D1/\$D2 einen Zeiger auf die Ausgangsposition der Invertierung/Dekrementierung und können diese mit einer sehr gewöhnlichen Schleife vornehmen. Zuvor müssen wir jedoch den letzten Parameter aus dem BASIC-Text lesen, die Anzahl der Zeichen, die ab der Ausgangsposition zu behandeln sind.

Zeichenanzahl holen

A C01F 20 FD AE	JSR \$AEFD	;CHKKOM AUFRUFEN
A C022 20 9E B7	JSR \$B79E	;GETBYT AUFRUFEN
A C025 8A	TXA	;ZEICHENANZAHL ÜBER AKKU
A C026 A8	TAY	;NACH Y BRINGEN

Wie üblich wird zuerst das Komma und anschließend mit GET-BYT der Parameter selbst gelesen, der sich nun im X-Register befindet.

Da wir jedoch mit einem Zeiger (indirekt-indizierte Adressierung) und Y als Indexregister in der folgenden Schleife arbeiten werden, übertragen wir die Zeichenanzahl - über den "Akkumulator-Umweg" - ins Y-Register.

Invertieren/Normalisieren

A C027 B1 D1	LDA (\$D1),Y	;ZEICHEN LESEN
A C029 49 80	EOR #\$80	; 'UMDREHEN'
A C02B 91 D1	STA (\$D1),Y	;UND ZURÜCKSCHREIBEN
A C02D 88	DEY	;ZÄHLER DEKREMENTIEREN
A C02E 10 F7	BPL \$C027	;SPRUNG, WENN ;NOCH NICHT FERTIG
A C030 60	RTS	;ZURÜCK NACH BASIC

Dieser Programmteil bietet nichts Neues. In einer Schleife wird ab der Startadresse mit indirekt-indizierter Adressierung auf die einzelnen Zeichen zugegriffen, nach dem "eoren" mit \$80 wird das "umgedrehte" Zeichen wieder zurückgeschrieben.

Das Programm besitzt zwei "Schönheitsfehler":

- Ein Zeichen mehr als angegeben wird "umgedreht". Beispiel: als Zeichenanzahl wurde zwei angegeben. Die Schleife bearbeitet jedoch der Reihe nach die Zeichen (\$D1),2; (\$D1),1 und (\$D1),0. Entweder geben Sie beim Aufruf die Zeichenanzahl minus eins an (SYS 49152,5,10,9 wenn zehn Zeichen behandelt werden sollen), oder aber Sie fügen vor der Schleife einen DEY-Befehl ein.
- Da die Schleife auch das Zeichen an der aktuellen Cursorposition behandeln soll (Schleife inclusive null!), verwende ich BPL, damit die Schleife auch mit dem Zählerwert \$00 ein letztes Mal durchlaufen wird. Daher ist die maximale Zeichenanzahl auf 129 beschränkt. Enthält Y beim Eintritt in die Schleife einen größeren Wert als \$80 (=dezimal 128), erkennt BPL nach der Dekrementierung mit DEY einen "negativen" Wert (größer als \$79) und verzweigt nicht. Wenn Sie diese Einschränkung stört, verwenden Sie BNE mit einem zusätzlichen Vergleichsbefehl (CPY #\$FF und

BNE \$C027). Nach einer entsprechenden Änderung können Sie mit dem Programm bis zu 256 Zeichen behandeln.

Das komplette Programm-Listing:

Spalte und Zeile lesen, Cursor auf Ausgangsposition setzen

```

A C000 20 FD AE      JSR $AEFD      ;KOMMA LESEN
A C003 20 9E B7      JSR $B79E      ;SPALTE NACH X HOLEN
A C006 8A            TXA            ;SPALTE NACH AKKU BRINGEN
A C007 48            PHA            ;UND AUF STACK RETTEN
A C008 20 FD AE      JSR $AEFD      ;KOMMA LESEN
A C00B 20 9E B7      JSR $B79E      ;ZEILE NACH X HOLEN
A C00E 68            PLA            ;SPALTE VOM STACK ZIEHEN
A C00F A8            TAY            ;UND NACH Y BRINGEN
A C010 18            CLC            ;'PLOT' VORBEREITEN
A C011 20 F0 FF      JSR $FFF0      ;CURSOR SETZEN

```

Zeiger auf Cursorposition einrichten

```

A C014 18            CLC            ;ADDITION VORBEREITEN
A C015 A5 D1         LDA $D1        ;SPALTE UND LOW-BYTE DES
A C017 65 D3         ADC $D3        ;ZEILENZEIGERS ADDIEREN
A C019 85 D1         STA $D1        ;UND SPEICHERN
A C01B 90 02         BCC $C01F     ;SPRUNG, WENN
                                     ;KEIN ÜBERTRAG
A C01D E6 D2         INC $D2        ;SONST ZEIGER-HIGH-BYTE
                                     ;INKREMENTIEREN

```

Zeichenanzahl holen

```

A C01F 20 FD AE      JSR $AEFD      ;CHKKOM AUFRUFEN
A C022 20 9E B7      JSR $B79E      ;GETBYT AUFRUFEN
A C025 8A            TXA            ;ZEICHENANZAHL ÜBER AKKU
A C026 A8            TAY            ;NACH Y BRINGEN

```

Invertieren/Normalisieren

```

A C027 B1 D1         LDA ($D1),Y    ;ZEICHEN LESEN
A C029 49 80         EOR #$80      ;'UMDREHEN'
A C02B 91 D1         STA ($D1),Y    ;UND ZURÜCKSCHREIBEN
A C02D 88            DEY            ;ZÄHLER DEKREMENTIEREN
A C02E 10 F7         BPL $C027     ;SPRUNG, WENN NOCH
                                     ;NICHT FERTIG
A C030 60            RTS            ;ZURÜCK NACH BASIC

```

Aufrufbeispiel: SYS 49152,5,10,100 invertiert 100 Zeichen ab Spalte fünf von Zeile 10.

### *FRMNUM, ADRFOR und ADRBYT*

Angenommen, wir schreiben ein Programm, dem Parameter zu übergeben sind, die größer sind als 255. Mit GETBYT können wir nur Werte zwischen null und 255 lesen.

Eine Möglichkeit besteht darin, daß unser BASIC-Programm den Zwei-Byte-Wert in ein High- und ein Low-Byte zerlegt und diese einzeln mit GETBYT gelesen werden.

```
100 X=1000
110 XH=1000/256
120 XL=XH-256*XH
130 SYS 49152,5,10,XL,XH
```

Wie dieses Beispiel zeigt, verarbeitet GETBYT nicht nur Konstanten, sondern auch die Übergabe von Variablen. GETBYT holt in einem solchen Fall den zugehörigen Wert aus der Variablen-tabelle und übergibt ihn wie üblich im X-Register.

Diese Methode ist jedoch viel zu umständlich. Wozu haben wir den BASIC-Interpreter mit all seinen komfortablen Übergabe-Routinen?

### *FRMNUM (\$AD8A)*

FRMNUM wertet einen beliebigen numerischen Ausdruck aus und übergibt das Ergebnis im Fließkomma-Format in einem speziellen Speicherbereich der Zeropage.

Das wir uns mit diesem Format jedoch nicht auskennen, wird FRMNUM für uns erst zusammen mit einer weiteren Interpreter-Routine interessant.

*ADRFOR (\$B7F7)*

Die Routine ADRFOR wandelt eine Fließkommazahl, die sich in dem reservierten Zeropage-Bereich befindet, in das Adreßformat, also in einen Zwei-Byte-Wert mit einem Low- und einem High-Byte.

ADRFOR übergibt das Low-Byte im Y-Register und das High-Byte im Akkumulator. Zusätzlich wird das Ergebnis noch im Adreßformat (Low-Byte/High-Byte) in der Zeropage abgelegt (\$14/\$15).

Ein Beispiel für den Einsatz beider Routinen:

```
SYS 49152,1000   oder

SYS 49152,10*x+33
A C000 JSR $AEFD ;CHKKOM AUFRUFEN
A C003 JSR $AD8A ;FRMNUM AUFRUFEN
A C006 JSR $B7F7 ;ADRFOR AUFRUFEN
```

In den Beispielen wird einmal eine Konstante übergeben und im zweiten Aufruf ein komplexer numerischer Ausdruck. In beiden Fällen wertet FRMNUM den Ausdruck aus und ADRFOR wandelt die resultierende Fließkommazahl in einen Zwei-Byte-Wert, wobei sich anschließend im Y-Register das Low-Byte und im Akkumulator das High-Byte befindet.

Der erste Aufruf übergibt die Konstante 1000 (=\$03E8). Im Y-Register befindet sich nach dem Aufruf der beiden Routinen der Wert \$03 und im Akkumulator der Wert \$E8. Wie erläutert, wird das Ergebnis zusätzlich in der Zeropage abgelegt.

*ADRBYT (\$B7EB)*

ADRBYT stellt eine Kombination der Routinen FRMNUM, ADRFOR, CHKKOM und GETBYT dar. Die Routine ADRBYT ruft zuerst nacheinander FRMNUM und ADRFOR auf und liest damit einen Zwei-Byte-Wert, der in den beschriebenen Zeropage-Adressen \$14/\$15 abgelegt wird.

Anschließend werden CHKKOM und GETBYT aufgerufen und somit ein folgender Ein-Byte-Wert gelesen und im X-Register übergeben.

Achtung: den zuerst gelesenen Zwei-Byte-Wert finden Sie anschließend zwar noch in der Zeropage wieder, jedoch nicht mehr in den Registern, da die folgenden Aufrufe von CHKKOM und GETBYT sowohl das Y-Register als auch den Akkumulator beeinflussen.

Ein Beispiel:

```
SYS 49152,1000,100
A C000 JSR $AEFD ;CHKKOM AUFRUFEN
A C003 JSR $B7EB ;ADRBYT AUFRUFEN
```

```
Ergebnis: - $14/$15: 1000 ($03E8) im Format Low-Byte/High-Byte
            - X-Register: 100 ($64)
```

### *Invertieren/Normalisieren, Version 2*

Mit diesen Kenntnissen können wir unsere Invertier-/Normalisier-Routine noch flexibler gestalten und eine beliebige Zeichenanzahl übergeben. Wollen wir jedoch die Routine ADRBYT einsetzen, müssen wir den Aufruf "umdrehen", da ADRBYT zuerst einen Zwei-Byte-Wert und anschließend einen Ein-Byte-Wert liest.

```
SYS (STARTADRESSE),(ZEICHENANZAHL),(SPALTE),(ZEILE)
```

Beispiel:

```
SYS 49152,500,5,10
```

Parameterübergabe

```
A C000 20 FD AE          JSR $AEFD      ;CHKKOM AUFRUFEN
A C003 20 EB B7          JSR $B7EB      ;ADRBYT AUFRUFEN
A C006 8A                TXA            ;SPALTE AUF
A C007 48                PHA            ;STACK BRINGEN
```

A C008 20 FD AE	JSR \$AEFD	;CHKKOM AUFRUFEN
A C008 20 9E B7	JSR \$B79E	;GETBYT (=>ZEILE IN X)
A C00E 68	PLA	;SPALTE VOM STACK
A C00F A8	TAY	;NACH Y BRINGEN
A C010 18	CLC	; 'PLOT' VOEBREITEN
A C011 20 F0 FF	JSR \$FFF0	;CURSOR AUF ;AUSGANGSPOSITION

Nach dem Aufruf von CHKKOM und ADRBYT befindet sich in \$14/\$15 die Zeichenanzahl in der Form Low-Byte/High-Byte und im X-Register die Ausgangsspalte. Die Spalte wird auf den Stack gebracht und anschließend mit CHKKOM und GETBYT die Ausgangszeile gelesen. Die Spalte wird vom Stack geholt und ins Y-Register kopiert, bevor der Cursor mit der PLOT-Routine auf die Ausgangsposition gesetzt wird.

Zeiger auf Ausgangsposition erzeugen

A C014 18	CLC	;ADDITION VORBEREITEN
A C015 A5 D1	LDA \$D1	;ZUM ZEIGER AUF DEN ;ZEILENANFANG
A C017 65 D3	ADC \$D3	;DIE CURSORSPALTE
A C019 85 D1	STA \$D1	;ADDIEREN UND EINEN
A C01B 90 02	BCC \$C01F	;EVENTUELLEN ÜBERTRAG
A C01D E6 D2	INC \$D2	;BERÜCKSICHTIGEN

Der Zeiger auf diese Ausgangsposition wird analog zum vorigen Programm erzeugt, indem die aktuelle Cursorspalte (nach PLOT!) zum Zeiger auf das erste Zeichen der Cursorzeile addiert wird (mit Berücksichtigung eines eventuellen Übertrags!).

Invertier-/Normalisier-Schleife

A C01F A6 15	LDX \$15	;X=BLOCKZÄHLER (HIGH-BYTE)
A C021 F0 14	BEQ \$C037	;NULL 256-BYTE-BLÖCKE?
A C023 A0 FF	LDY #\$FF	;SCHLEIFENZÄHLER INITIAL.
A C025 B1 D1	LDA (\$D1),Y	;ZEICHEN LESEN
A C027 48 80	EOR #\$80	;UMDREHEN
A C029 91 D1	STA (\$D1),Y	;UND ZURÜCKSCHREIBEN
A C02B 88	DEY	;SCHLEIFENZÄHLER ;DEKREMENTIEREN

A C02C C0 FF	CPY #\$\$\$	;UND MIT \$\$\$ VERGLEICHEN
A C02E D0 F5	BNE \$C025	;SPRUNG, WENN UNGLEICH
A C030 E6 D2	INC \$D2	;SONST ZEIGER-HIGH
		;INKREMENTIEREN
A C032 CA	DEX	;BLOCKZÄHLER
		;DEKREMENTIEREN
A C033 30 06	BMI \$C03B	;UND FERTIG,
		;WENN X=\$FF (NEGATIV)
A C035 D0 EC	BNE \$C023	;NOCH EIN
		;KOMPLETTER BLOCK?
A C037 A4 14	LDY \$14	;NEIN, DANN Y MIT
		;REST LADEN
A C039 D0 F0	BNE \$C02B	;UND IN SCHLEIFE SPRINGEN
A C03B 60	RTS	;ZURÜCK NACH BASIC

Diese Schleife ähnelt sehr stark jener, die wir zur Ausgabe der Fehlermeldungen verwendeten. Auch hier sind wiederum (eventuell) mehrere komplette 256-Byte-Blöcke und ein Rest zu behandeln.

Das X-Register fungiert als Blockzähler und wird mit dem High-Byte (\$15) der Zeichenanzahl geladen. Im Unterschied zur Ausgabe der Fehlermeldungen wird nun jedoch geprüft, ob dieses High-Wert den Wert null besitzt. Wenn ja, soll kein einziger kompletter Block behandelt werden (Zeichenanzahl kleiner als 255). In diesem Fall wird sofort nach Adresse \$C037 verzweigt, wo Y mit dem Rest geladen wird.

Wie üblich werden komplette Blöcke behandelt, indem Y mit \$FF initialisiert und bis \$00 heruntergezählt wird. Nach jedem Block wird das High-Byte des Zeigers \$D1/\$D2 inkrementiert und der Blockzähler X dekrementiert, bis X den Wert \$00 enthält und somit alle kompletten Blöcke behandelt sind.

Y wird nun mit dem Rest (dem Low-Byte der Zeichenanzahl geladen) und dann folgt ein kleiner "Trick". Um den "Schönheitsfehler" aus Version 1 zu vermeiden (beim Aufruf muß die Zeichenanzahl minus eins angegeben werden), wird nicht zum

Beginn der Schleife verzweigt (\$C025), sondern zum Schleifenende, wo Y dekrementiert wird (\$C02B).

Der Zähler wird dadurch um eins korrigiert, bevor die restliche Zeichenanzahl behandelt wird. Nach dem Verlassen der inneren Schleife wird der Blockzähler wieder dekrementiert und es erfolgt ein Unterlauf (DEX => X=\$FF). Die Bedingung BMI ("verzweige, wenn negativ") ist erfüllt und BMI \$C03B verzeigt zum Programmende, wo die Rückkehr in das aufrufende BASIC-Programm erfolgt.

Mit diesem Programm besitzen Sie eine flexible Invertier-/Normalisier-Routine, die Sie wie im folgenden Beispiel zusammen mit beliebigen BASIC-Programmen einsetzen können.

```

100 PRINT CHR$(147):REM BILDSCHIRM LOESCHEN
110 PRINT "BLINKENDER BILDSCHIRMAUSSCHNITT"
120 INPUT "STARTZEILE";Z
130 INPUT "STARTSPALTE";S
140 INPUT "ZEICHENANZAHL";A
150 SYS 49152,A,S,Z:REM AUFRUF DER ROUTINE
160 GET A$:IF A$="" THEN 160:REM AUF TASTE WARTEN
170 GOTO 150

```

Nach dem Starten fragt Sie dieses BASIC-Programm nach den benötigten Parametern und ruft anschließend die Assembler-Routine auf. Die Bildschirmdarstellung im angegebenen Bereich wird "umgedreht".

Das Programm läuft in einer Endlosschleife. Immer, wenn Sie eine Taste betätigen, wird die Assembler-Routine erneut aufgerufen und der aktuelle Zeichenzustand "umgekehrt" (Endlosschleife).

Das komplette Programm-Listing:

#### Parameterübergabe

A C000 20 FD AE	JSR \$AEFD	;CHKKOM AUFRUFEN
A C003 20 EB B7	JSR \$B7EB	;ADRBYT AUFRUFEN
A C006 8A	TXA	;SPALTE AUF

A C007 48	PHA	;STACK BRINGEN
A C008 20 FD AE	JSR \$AEFD	;CHKKOM AUFRUFEN
A C00B 20 9E B7	JSR \$B79E	;GETBYT (=>ZEILE IN X)
A C00E 68	PLA	;SPALTE VOM STACK
A C00F A8	TAY	;NACH Y BRINGEN
A C010 18	CLC	;'PLOT' VOBREITEN
A C011 20 F0 FF	JSR \$FFFO	;CURSOR AUF ;AUSGANGSPOSITION

## Zeiger auf Ausgangsposition erzeugen

A C014 18	CLC	;ADDITION VORBEREITEN
A C015 A5 D1	LDA \$D1	;ZUM ZEIGER AUF DEN ;ZEILENANFANG
A C017 65 D3	ADC \$D3	;DIE CURSORSPALTE
A C019 85 D1	STA \$D1	;ADDIEREN UND EINEN
A C01B 90 02	BCC \$C01F	;EVENTUELLEN ÜBERTRAG
A C01D E6 D2	INC \$D2	;BERÜCKSICHTIGEN

## Invertier-/Normalisier-Schleife

A C01F A6 15	LDX \$15	;X=BLOCKZÄHLER (HIGH-BYTE)
A C021 F0 14	BEQ \$C037	;NULL 256-BYTE-BLÖCKE?
A C023 A0 FF	LDY #\$FF	;SCHLEIFENZÄHLER INITIAL.
A C025 B1 D1	LDA (\$D1),Y	;ZEICHEN LESEN
A C027 48 80	EOR #\$80	;UMDREHEN
A C029 91 D1	STA (\$D1),Y	;UND ZURÜCKSCHREIBEN
A C02B 88	DEY	;SCHLEIFENZÄHLER ;DEKREMENTIEREN
A C02C C0 FF	CPY #\$FF	;UND MIT \$FF VERGLEICHEN
A C02E D0 F5	BNE \$C025	;SPRUNG, WENN UNGLEICH
A C030 E6 D2	INC \$D2	;SONST ZEIGER-HIGH ;INKREMENTIEREN
A C032 CA	DEX	;BLOCKZÄHLER ;DEKREMENTIEREN
A C033 30 06	BMI \$C03B	;UND FERTIG, ;WENN X=\$FF (NEGATIV)
A C035 D0 EC	BNE \$C023	;NOCH EIN ;KOMPLETTER BLOCK?
A C037 A4 14	LDY \$14	;NEIN, DANN Y MIT ;REST LADEN
A C039 D0 F0	BNE \$C02B	;UND IN SCHLEIFE SPRINGEN
A C03B 60	RTS	;ZURÜCK NACH BASIC

*GETPOS (\$B08B)*

GETPOS ist eine der flexibelsten Interpreter-Routinen. Diese Routine holt einen Zeiger auf eine beliebige Variable, die im BASIC-Text angegeben wird. Der Zeiger wird im Akku (Low-Byte) und Y-Register (High-Byte) übergeben.

Geben Sie bitte zuerst das abgebildete kleine Assembler-Programm ein, verlassen Sie den Monitor mit X, löschen Sie den BASIC-Speicher mit NEW, geben Sie das BASIC-Programm ein und starten Sie es.

```

A C000 20 FD AE          JSR $AEFD      ;CHKKOM AUFRUFEN
A C003 20 8B B0         JSR $B08B      ;GETPOS AUFRUFEN
A C006 00                BRK

100 A%=513
110 SYS 49152,A%

```

Das Assembler-Programm liest zuerst mit CHKKOM das der Adresse folgende Komma und ruft danach GETPOS auf. Die Registeranzeige des Monitors gibt anschließend \$1F als Inhalt des Akkumulators und \$08 als Inhalt des Y-Registers aus.

GETPOS übergibt uns somit einen Zeiger auf die Adresse \$081F. Geben Sie bitte ein: M 081F.

```
081F 02 01 .....
```

Uns interessieren nur die ersten beiden Bytes ab dieser Adresse. Sie enthalten die Werte \$02 und \$01, also die Zahl \$0201 (=dezimal 513) im "umgekehrten Adreßformat".

GETPOS lieferte uns einen Zeiger auf die Variable <A%>, der unmittelbar hinter die beiden "Namensbyte" weist, also auf das erste Byte der Integerzahl.

Entsprechendes gilt für andere Variablentypen. Unabhängig vom Variablentyp liefert GETPOS immer einen Zeiger, der entweder - bei numerischen Variablen - auf das erste Byte der Zahl, oder

aber - bei Stringvariablen - auf das erste Byte der "Stringdescriptoren", auf das Längenbyte, weist.

Diese Arbeitsweise von GETPOS gilt gleichermaßen für einfache und für Arrayvariablen.

Dank dem übergebenen Zeiger können wir nicht nur lesend, sondern auch schreibend auf die von BASIC übergebenen Variablen zugreifen. Angenommen, wir erstellen eine Assembler-Routine, die eine Berechnung ausführt. Das Ergebnis ist ein Zwei-Byte-Wert, der an das BASIC-Programm zurückübergeben werden soll.

Eine "primitive" Möglichkeit zur Rückübergabe besteht darin, den Wert in zwei Speicherzellen zu schreiben, die das BASIC-Programm anschließend mit PEEK ausliest.

Zahlenübergabe an BASIC, Version 1

Assembler-Programm

```
...
...
STA $FB ;LOW-BYTE ÜBERGEBEN
STX $FC ;HIGH-BYTE ÜBERGEBEN
RTS
```

BASIC-Programm

```
...
...
SYS 49152
PRINT PEEK(251)+256*PEEK(252)
...
...
```

Dank GETPOS wählen wir jedoch den komfortableren Weg und übergeben das Ergebnis direkt in einer Integervariablen.

Zahlenübergabe an BASIC, Version 2

Zeiger auf Integervariable holen

```
A C000 20 FD AE          JSR $AEFD          ;CHKKOM AUFRUFEN
A C003 20 8B B0          JSR $B08B          ;GETPOS => ZEIGER
                        ;AUF VARIABLE
```

```

A C006 85 FB          STA $FB          ;ZEIGER LOW NACH $FB
A C008 84 FC          STY $FC          ;ZEIGER HIGH NACH $FC
Integerwert $0406 (=dezimal 1030) übergeben
A C00A A0 00          LDY #$00          ;Y INITIALISIEREN
A C00C A9 04          LDA #$04          ;ERGEBNIS: HIGH-BYTE LADEN
A C00E 91 FB          STA ($FB),Y      ;UND NACH ($FB),0
A C010 C8             INY              ;Y INKREMENTIEREN
A C011 A9 06          LDA #$06          ;ERGEBNIS: LOW-BYTE LADEN
A C013 91 FB          STA ($FB),Y      ;UND NACH ($FB),1
A C015 60             RTS

```

BASIC-Programm

```

100 SYS 49152,X%
110 PRINT X%

```

Wenn Sie - nach der Eingabe des Assembler-Programms - das BASIC-Programm starten, erhalten Sie als Inhalt der Variablen <X%> den Wert 1030, der dieser BASIC-Variablen vom Assembler-Programm zugewiesen wurde.

Der Ablauf: Nach CHKKOM wird mit GETPOS ein Zeiger auf die angegebene Integervariable geholt, der sich anschließend im Akkumulator (Low-Byte) und im Y-Register (High-Byte) befindet.

Da über diesen Zeiger im weiteren Programmverlauf mit indirekt-indizierter Adressierung auf die betreffende Variable zugegriffen wird, muß er in der Zeropage abgelegt werden. Wie üblich wird der Zeiger in \$FB/\$FC gespeichert.

Der Zeiger in \$FB/\$FC weist auf das erste Byte der Integervariablen nach den "Namensbytes", also auf das High-Byte der Zahl.

In dieses High-Byte wird der Wert \$04 geschrieben, Y wird inkrementiert und danach der Wert \$06 in das Low-Byte der Integerzahl geschrieben. Die Variable <X%> besitzt nun den Wert \$04 \$06 (High-Byte/Low-Byte), also 1030 (\$0406), jenen Wert, den der Befehl PRINT X% ausgibt.

GETPOS besitzt übrigens einen unschätzbaren Vorteil: wenn die angegebene Variable noch nicht existiert, wird Sie durch GETPOS angelegt (und erhält den Ausgangswert null). Daher ist es nicht nötig, daß das BASIC-Programm die übergebene Variable vor dem Aufruf der Assembler-Routine selbst anlegt (zum Beispiel mit  $X\%=0$ ).

Mit GETBYT, FRMNUM und ADRFOR konnten wir Ein- oder Zwei-Byte-Werte aus einem BASIC-Text lesen. Mit GETPOS können wir jedoch direkt auf BASIC-Variablen zugreifen, lesen oder vor allem auch schreibend und somit von Assembler aus BASIC-Variablen anlegen, wie wir soeben sahen.

Auch der Lesezugriff auf eine Variable kann sehr nützlich sein, wie wir anhand von Stringvariablen sehen werden. Der Zugriff auf Stringvariablen ist jedoch ein wenig komplex, da GETPOS nicht direkt einen Zeiger auf den String selbst, sondern einen Zeiger auf die Stringdescriptoren in der Variablentabelle liefert.

Um einen String zu lesen, müssen wir wie folgt vorgehen:

1. Mit GETPOS im Akkumulator und Y-Register einen Zeiger auf das erste Descriptorenbyte holen, die Stringlänge.
2. Diesen Zeiger in der Zeropage ablegen, um anschließend mit indirekt-indizierter Adressierung auf die Stringdescriptoren zuzugreifen.
3. Die drei Descriptorenbytes (Stringlänge, Zeiger auf String) lesen und ebenfalls in der Zeropage ablegen.
4. Über den Zeiger auf den String kann nun - wiederum mit indirekt-indizierter Adressierung - auf den String selbst zugegriffen werden.

### *Übungsprogramme zur Parameter-Übergabe*

Im Folgenden stelle ich mehrere Übungsprogramme vor. Da die Materie doch etwas komplex ist, werden die betreffenden Programme "abschnittsweise" erläutert und am Ende der Kapitel das komplette Programm-Listing abgebildet.

*BASIC-String ausgeben*

Das vorgestellte Schema zum Zugriff auf Stringvariablen will ich an einem Demoprogramm veranschaulichen, das in der Lage ist, auf einen beliebigen BASIC-String zuzugreifen und diesen auf dem Bildschirm auszugeben. Der Aufruf der Assembler-Routine kann zum Beispiel so aussehen:

```
100 A$="DIES IST EIN TEST"
110 SYS 49152,A$
```

Für die Ablage des Zeigers und der Stringdescriptoren in der Zeropage benötigen wir fünf Byte. Der beim C64 reservierte Zeropage-Bereich \$FB-\$FE ist daher um genau ein Byte zu klein.

Wir verwenden für die Stringdescriptoren den Bereich der "Fließkomma-Akkumulatoren", der beim C64 bei \$61 beginnt und bei \$70 endet. Dieser Bereich ist vorm Überschreiben geschützt, bis das Assembler-Programm mit RTS endet (=> Rückkehr nach BASIC) und der BASIC-Interpreter wieder "regiert", der diesen Bereich für eigene Zwecke benötigt.

Der Zeiger auf die übergebene Variable - im BASIC-Demoprogramm die Stringvariable <A\$> - wird wie in den vorigen Programmen mit CHKKOM und GETPOS in die Register geholt und anschließend in der Zeropage in \$FB/\$FC abgelegt.

*Zeiger auf Variable erzeugen*

```
A C000 20 FD AE      JSR $AEFD      ;CHKKOM
A C003 20 8B B0      JSR $B08B      ;GETPOS => ZEIGER
                   ;AUF DESCRIPTOREN
A C006 85 FB         STA $FB        ;ZEIGER LOW NACH $FB
A C008 84 FC         STY $FC        ;ZEIGER HIGH NACH $FC
```

Anschließend wird in einer Schleife auf die Stringdescriptoren zugegriffen, auf die der Zeiger \$FB/\$FC weist. Die drei Descriptorbytes (Stringlänge/Adresse Low/Adresse High) werden in \$61 (Stringlänge) und \$62/\$63 (Zeiger auf String) abgelegt.

Achten Sie bitte darauf, daß die drei Descriptorbytes mit STA \$0061,Y in der Zeropage abgelegt werden. Die "Y-indizierte-Zeropage-Adressierung" STA \$61,Y existiert leider nicht (im Gegensatz zur "X-indizierten-Zeropage-Adressierung" STA \$61,X).

Stringdescriptoren holen

```

A C00A A0 02      LDY #02      ;SCHLEIFENZÄHLER
                  ;INITIALISIEREN
A C00C B1 FB      LDA ($FB),Y   ;STRINGDESCRIPTOR HOLEN
A C00E 99 61 00   STA $0061,Y   ;UND NACH $0061,Y BRINGEN
A C011 88         DEY      ;ZÄHLER DEKREMENTIEREN
A C012 10 FB      BPL $C00C   ;FERTIG, WENN DREI
                  ;BYTE BEARBEITET

```

Nun folgt der letzte Programmteil, der Zugriff auf den String und die Ausgabe der einzelnen Zeichen mit BSOUT. Der Zugriff erfolgt über den Zeiger in \$62/\$63 in einer aufwärts zählenden Schleife. Die Zählrichtung der Schleife ist wichtig, da eine abwärts zählende Schleife zuerst das letzte, dann das vorletzte Zeichen ausgeben würde, also den String in "Spiegel-schrift" ausgibt. Die Schleife ist beendet, wenn der Zähler Y mit der Stringlänge (in \$61) identisch ist.

Stringausgabe

```

A C014 A0 00      LDY #00      ;ZÄHLER INTIALISIEREN
A C016 B1 62      LDA ($62),Y   ;STRINGZEICHEN LESEN
A C018 20 D2 FF   JSR $FFD2    ;UND MIT 'BSOUT' AUSGEBEN
A C01B C8         INY      ;ZÄHLER INKREMENTIEREN
A C01C C4 61      CPY $61      ;UND MIT STRINGLÄNGE
                  ;VERGLEICHEN
A C01E D0 F6      BNE $C016    ;SPRUNG, WENN UNGLEICH
A C020 60         RTS      ;SONST STRING KOMPLETT
                  ;AUSGEGEBEN

```

Das vollständige Programm-Listing

Zeiger auf Variable erzeugen

```

A C000 20 FD AE   JSR $AEFD    ;CHKKOM

```

```

A C003 20 8B B0      JSR $B08B      ;GETPOS => ZEIGER AUF
                        ;DESCRIPTOREN
A C006 85 FB        STA $FB        ;ZEIGER LOW NACH $FB
A C008 84 FC        STY $FC        ;ZEIGER HIGH NACH $FC
;Stringdescriptoren holen
A C00A A0 02        LDY #$02        ;SCHLEIFENZÄHLER
                        ;INITIALISIEREN
A C00C B1 FB        LDA ($FB),Y    ;STRINGDESCRIPTOR HOLEN
A C00E 99 61 00     STA $0061,Y    ;UND NACH $0061,Y BRINGEN
A C011 88           DEY            ;ZÄHLER DEKREMENTIEREN
A C012 10 F8        BPL $C00C     ;FERTIG, WENN DREI
                        ;BYTE BEARBEITET

;Stringausgabe
A C014 A0 00        LDY #$00        ;ZÄHLER INTIALISIEREN
A C016 B1 62        LDA ($62),Y    ;STRINGZEICHEN LESEN
A C018 20 D2 FF     JSR $FFD2     ;UND MIT 'BSOUT' AUSGEBEN
A C01B C8           INY            ;ZÄHLER INKREMENTIEREN
A C01C C4 61        CPY $61        ;UND MIT STRINGLÄNGE
                        ;VERGLEICHEN
A C01E D0 F6        BNE $C016     ;SPRUNG, WENN UNGLEICH
A C020 60           RTS            ;SONST STRING KOMPLETT
                        ;AUSGEGEBEN

```

### *Stringarray ausgeben*

Das im letzten Kapitel vorgestellte Programm kann ohne größeren Aufwand zu einer in der Praxis sehr nützlichen Routine ausgebaut werden.

Oftmals soll ein BASIC-Programm komplette Teile eines Stringarrays auf dem Bildschirm ausgeben. Ein Beispiel: sie schreiben in BASIC eine Adreßverwaltung. Die einzelnen Adressen befinden sich in dem Stringarray <A\$(...)>. Auf dem Bildschirm befindet sich immer ein Ausschnitt dieser "Liste", zum Beispiel jeweils 20 Strings (= Adressen).

Wenn das Programm wirklich komfortabel ist, sollte es dem Benutzer möglich sein, mit einem Tastendruck in der Adreßliste nach vor- beziehungsweise rückwärts zu blättern.

Konkret: momentan befinden sich die Adressen 30 bis 49 auf dem Bildschirm. Mit einem Druck auf die Taste CURSOR RIGHT wird die Liste "vorwärts" geblättert und die Adressen 31 bis 50 ausgegeben.

Der Haken an diesem BASIC-Programm: angenommen, der Benutzer gibt "Dauerfeuer" mit der Taste CURSOR RIGHT, weil er die Liste um zum Beispiel 15 Adressen nach vorne blättern will. Das BASIC-Programm muß in diesem Fall 15mal den jeweiligen Listenausschnitt ausgeben, jeweils 20 Strings.

Dieser Vorgang ist mit einem BASIC-Programm quälend langsam. Die Liste wird geradezu im Zeitlupentempo "gerollt". Optimal wäre eine Assembler-Routine, die blitzartig den aktuellen Listenausschnitt auf dem Bildschirm ausgibt.

Zu einer solchen Routine können wir unsere String-Ausgabe problemlos erweitern. Anstelle eines werden beispielsweise 20 Strings ausgegeben. Der Aufruf soll lauten:

```
SYS (STARTADRESSE),(1.STRING),(STRINGANZAHL)
zum Beispiel: SYS 49152,A$(30),20
```

Mit GETPOS holen wir die Adresse der angegebenen Variablen <A\$(30)> und geben in einer Schleife 20 die Strings <A\$(30)> bis <A\$(49)> aus.

Der erste Programmteil holt mit GETPOS den Zeiger auf die übergebene Stringvariable und anschließend mit GETBYT die Anzahl der auszugebenden Strings.

Parameter aus BASIC-Text holen

```
A C000 20 FD AE      JSR $AEFD      ;CHKKOM
A C003 20 8B B0      JSR $B08B      ;GETPOS => ZEIGER
                    ;AUF VARIABLE
A C006 85 FB         STA $FB        ;ZEIGER LOW NACH $FB
A C008 84 FC         STY $FC        ;ZEIGER HIGH NACH $FC
A C00A 20 FD AE      JSR $AEFD      ;CHKKOM
A C00D 20 9E B7      JSR $B79E      ;GETBYT => X=STRINGANZAHL
```

Im folgenden Programmteil lesen wir über den Zeiger in \$FB/\$FC die drei Descriptorenbytes und speichern sie in \$61-\$63.

Stringdescriptoren holen

```

A C010 A0 02          LDY #$02      ;DREI DURCHGÄNGE
A C012 B1 FB          LDA ($FB),Y  ;DESCRIPTORBYTE LESEN
A C014 99 61 00       STA $0061,Y  ;UND NACH $0061,Y
A C017 88             DEY          ;ZÄHLER DEKREMENTIEREN
A C018 10 F8          BPL $C012   ;SPRUNG, WENN NOCH
                        ;NICHT FERTIG

```

Der dritte Programmabschnitt bietet ebenfalls nicht Neues. Der String wird in einer Schleife ausgegeben, beginnend mit dem ersten Zeichen. Die Schleife wird verlassen, wenn das letzte Zeichen ausgegeben wurde und der Zähler Y mit der Stringlänge in \$61 identisch ist.

String ausgeben

```

A C01A A0 00          LDY #$00      ;ZÄHLER INITIAL.
A C01C B1 62          LDA ($62),Y  ;STRINGZEICHEN LESEN
A C01E 20 D2 FF       JSR $FFD2   ;UND AUSGEBEN
A C021 C8             INY          ;NÄCHSTES ZEICHEN
A C022 C4 61          CPY $61      ;STRING KOMPLETT
                        ;AUSGEBEN?
A C024 D0 F6          BNE $C01C   ;SPRUNG, WENN NICHT FERTIG

```

Der letzte Programmabschnitt nach Verlassen der inneren Schleife beinhaltet die eigentliche Neuerung. Da in jeder Zeile ein String auszugeben ist, wird zuerst ein Zeilenvorschub bewirkt, indem der ASCII-Code der Taste RETURN mit BSOUT ausgegeben wird.

Und nun folgt der eigentlich interessante Teil. Wir wissen, daß in einem Stringarray die Stringdescriptoren jeweils drei Byte umfassen. Diesen drei Byte folgen die entsprechenden Descriptoren des nächsten Arraystrings.

Angenommen, die Descriptoren des Strings <A\$(1)> beginnen ab Adresse \$1000. Der folgende Abschnitt der Variablen-tabelle ist dann gemäß dem folgenden Schema aufgebaut:

```
$1000-$1002: Descriptoren von <A$(1)>
$1003-$1005: Descriptoren von <A$(2)>
$1006-$1008: Descriptoren von <A$(3)>
$1009-$100B: Descriptoren von <A$(4)>
...
...
```

Wenn der Aufruf aus dem BASIC-Programm lautet: SYS 49152,A\$(1),20, befindet sich nach dem ersten Teil des Programms in \$FB/\$FC ein Zeiger auf das erste Descriptorbyte von <A\$(1)>.

Nachdem dieser String ausgegeben wurde, kann der Zeiger auf die Descriptoren von <A\$(2)> "verbogen" werden, indem der Wert \$03 addiert wird.

Der letzte Programmteil addiert demnach \$03 zu dem Zeiger in \$FB/\$FC (unter Berücksichtigung eines eventuell entstehenden Übertrags!). Anschließend wird der Stringzähler - das X-Register - dekrementiert.

Wurden noch nicht alle Strings ausgegeben, erfolgt ein Sprung zum Programmteil "Stringdescriptoren holen". Die drei Descriptorbytes des nächsten Strings (auf den der um \$03 erhöhte Zeiger in \$FB/\$FC weist) werden geholt und dieser ebenfalls ausgegeben.

#### Nächster String

A C026 A9 0D	LDA #\$0D	;ASCII-CODE VON 'RETURN'
A C028 20 D2 FF	JSR \$FFD2	;AUSGEBEN
		;(<=>ZEILENVORSCHUB)
A C02B 18	CLC	;ADDITION VORBEREITEN
A C02C A5 FB	LDA \$FB	;UND \$FB/\$FC UNTER
A C02E 69 03	ADC #\$03	;BERÜCKSICHTIGUNG EINES
A C030 85 FB	STA \$FB	;EVENTUELL ENTSTEHENDEN
A C032 90 02	BCC \$C036	;ÜBERTRAGS UM DREI

A C034 E6 FC	INC \$FC	;ERHÖHEN.
A C036 CA	DEX	;STRINGZÄHLER
		;DEKREMENTIEREN
A C037 D0 D7	BNE \$C010	;=> NÄCHSTEN STRING
		;AUSGEBEN
A C039 60	RTS	;ZURÜCK NACH BASIC

Um Ihnen die Anwendung der Routine zu demonstrieren, erstellte ich ein kleines BASIC-Programm, das mit dieser Routine wie beschrieben ein Stringarray "durchblättert".

#### BASIC-Demoprogramm

```

100 DIM A$(100)
110 FOR I=1 TO 100
120 : A$(I)="DIES IST DER STRING NUMMER"+STR$(I)
130 NEXT
140 :
150 NR=1:REM START MIT <A$(1)>
160 PRINT CHR$(147);:REM BILDSCHIRM LOESCHEN
170 SYS 49152,A$(NR),24:REM ROUTINE AUFRUFEN
180 GET A$:IF A$="" THEN 180
190 IF A$=CHR$(29) THEN IF NR<81 THEN NR=NR+1
200 IF A$=CHR$(157) THEN IF NR>1 THEN NR=NR-1
210 GOTO 160:REM ENDLOSSCHLEIFE

```

Das BASIC-Programm besteht aus einem vorbereitenden Teil (Zeile 100-130), der ein Stringarray <A\$(1)>-<A\$(100)> mit den Strings

```

A$(1)="DIES IST DER STRING NUMMER 1"
A$(2)="DIES IST DER STRING NUMMER 2"
A$(3)="DIES IST DER STRING NUMMER 3"
A$(4)="DIES IST DER STRING NUMMER 4"
...
...
A$(100)="DIES IST DER STRING NUMMER 100"

```

erzeugt, und einem Hauptteil, der die Liste verwaltet. Der Hauptteil löscht vor jeder Ausgabe den Bildschirm und ruft anschließend die "Ausgabe-Routine" auf. Ausgegeben werden je-

weils 24 Strings ab String Nummer <NR>. Da <NR> mit dem Wert eins initialisiert wurde, gibt die Routine beim ersten Aufruf die Strings <A\$(1)> bis <A\$(20)> aus.

In Zeile 180 befindet sich eine Warteschleife, die erst verlassen wird, wenn Sie eine Taste betätigen.

Je nach betätigter Cursortaste (CURSOR RIGHT oder CURSOR LEFT) wird <NR> um eins erhöht oder vermindert und die Ausgabe-Routine erneut aufgerufen.

Sie können die Liste problemlos und vor allem schnell durchblättern, etwa doppelt bis dreimal so schnell wie mit den entsprechenden BASIC-Befehlen:

```
170 FOR I=NR TO NR+23:PRINT A$(I):NEXT
```

Die Routine kann um ein Vielfaches beschleunigt werden, wenn Sie die Zeichen direkt in den Bildschirmspeicher schreiben, anstatt die relativ langsame Ausgabe-Routine BSOUT zu verwenden.

Beachten Sie jedoch, daß Strings im ASCII-Format gespeichert werden, passend für die Ausgabe mit BSOUT. Wollen Sie die Zeichen direkt in das Video-RAM schreiben, müssen Sie die ASCII-Codes in den Bildschirmcode wandeln.

Sollen ausschließlich "normale" Zeichen ausgegeben werden und keine Graphikzeichen, ist die Umwandlung recht einfach. Bei Kleinbuchstaben ist im ASCII-Code Bit 6 gesetzt, im Bildschirmcode dagegen gelöscht. Bei Großbuchstaben ist liegt der Unterschied zwischen beiden Codes im gesetzten (ASCII-Code) beziehungsweise gelöschten (Bildschirmcode) Bit 7. Daraus ergibt sich folgende Wandlungsmethode:

```
LDA (ZEICHEN) ;ASCII-CODE DES ZEICHENS LADEN
BMI (ADRESSE) ;BIT 7 GESETZT => VERZWEIGEN
AND #$BF ;SONST BIT 6 LOESCHEN
(ADRESSE) AND #$7F ;IMMER BIT 7 LOESCHEN
```

Das Prinzip: Wenn im ASCII-Code des betreffenden Zeichens Bit 7 gesetzt ist (Großbuchstabe), verzweigt BMI zu ADRESSE und Bit 7 wird durch eine AND-Verknüpfung mit \$7F gelöscht.

Ansonsten handelt es sich um einen Kleinbuchstaben mit gesetztem Bit 6. Dieses Bit wird durch AND #\$BF gelöscht. Der folgende Befehl AND #\$7F zum Löschen des siebten Bits hat keinerlei Auswirkungen, da Bit 7 bei Kleinbuchstaben ja sowieso gelöscht ist.

Das komplette Programmlisting

Parameter aus BASIC-Text holen

```

A C000 20 FD AE      JSR $AEFD      ;CHKKOM
A C003 20 8B B0      JSR $B08B      ;GETPOS => ZEIGER
                    ;AUF VARIABLE
A C006 85 FB         STA $FB        ;ZEIGER LOW NACH $FB
A C008 84 FC         STY $FC        ;ZEIGER HIGH NACH $FC
A C00A 20 FD AE      JSR $AEFD      ;CHKKOM
A C00D 20 9E B7      JSR $B79E      ;GETBYT => X=STRINGANZAHL

```

Stringdescriptoren holen

```

A C010 A0 02        LDY #$02       ;DREI DURCHGÄNGE
A C012 B1 FB        LDA ($FB),Y    ;DESCRIPTORBYTE LESEN
A C014 99 61 00     STA $0061,Y    ;UND NACH $0061,Y
A C017 88           DEY           ;ZÄHLER DEKREMENTIEREN
A C018 10 F8        BPL $C012      ;SPRUNG, WENN NOCH
                    ;NICHT FERTIG

```

String ausgeben

```

A C01A A0 00        LDY #$00       ;ZÄHLER INITIAL.
A C01C B1 62        LDA ($62),Y    ;STRINGZEICHEN LESEN
A C01E 20 D2 FF     JSR $FFD2      ;UND AUSGEBEN
A C021 C8           INY           ;NÄCHSTES ZEICHEN
A C022 C4 61        CPY $61        ;STRING KOMPLETT
                    ;AUSGEGEBEN?
A C024 D0 F6        BNE $C01C      ;SPRUNG, WENN NICHT FERTIG

```

Nächster String

```

A C026 A9 0D        LDA #$0D       ;ASCII-CODE VON 'RETURN'
A C028 20 D2 FF     JSR $FFD2      ;AUSGEBEN
                    ;(<=>ZEILENVORSCHUB)
A C02B 18           CLC           ;ADDITION VORBEREITEN
A C02C A5 FB        LDA $FB        ;UND $FB/$FC UNTER

```

A C02E 69 03	ADC #\$03	;BERÜCKSICHTIGUNG EINES
A C030 85 FB	STA \$FB	;EVENTUELL ENTSTEHENDEN
A C032 90 02	BCC \$C036	;ÜBERTRAGS UM DREI
A C034 E6 FC	INC \$FC	;ERHÖHEN.
A C036 CA	DEX	;STRINGZÄHLER
		;DEKREMENTIEREN
A C037 D0 D7	BNE \$C010	;=> NÄCHSTEN STRING
		;AUSGEBEN
A C039 60	RTS	;ZURÜCK NACH BASIC

## 2.21 Ein großes Programmprojekt: Die INPUT#-Routine

Sie wissen nun alles, was für den Lesezugriff auf beliebige Variablentypen benötigt wird. Mit GETPOS können Sie zudem numerische Variablen anlegen und mit beliebigen Werten beschreiben (Integervariablen, da wir uns mit dem Fließkomma-Format nicht auskennen).

Das letzte Kapitel bei der Variablenbehandlung ist jedoch noch offen, das Anlegen von Strings. In diesem Abschnitt werden außer diesem Thema noch weitere, häufig sehr nützliche Routinen des Betriebssystems behandelt.

Alle diese Routinen gipfeln im "krönenden Abschluß" dieses Buches, einer "INPUT#"-Routine, die nicht nur nützlich ist, sondern alles bisher Erlernete anwendet.

Wenn Sie mit diesem Programm - und meinen Erläuterungen - zurecht kommen, haben Sie das unseren Assembler-Kurs "bestanden". In diesem Fall dürfen Sie mit Recht behaupten, ein fortgeschrittener Assembler-Programmierer zu sein.

Dennoch sollten Sie auch die folgenden Kapitel noch lesen, in denen Ihnen nicht nur eine weitere, sehr nützliche Interpreter-Routine gezeigt wird, sondern auch auf die "allerletzten" - allerdings nur sehr selten in der Praxis verwendeten - Assembler-Befehle eingegangen wird.

### *STRRES und FRETOP*

Den BASIC-Befehl INPUT# kennen Sie sicherlich. Er dient zum Einlesen von Daten von Diskette. Beim Einlesen von Strings besitzt dieser Befehl jedoch einige Schwächen:

- Die zu lesenden Strings dürfen nicht länger sein als 80 Zeichen.
- Die Strings dürfen verschiedene Sonderzeichen nicht enthalten (":", ";", ","), auf die in der Praxis jedoch kaum verzichtet werden kann.

Eine Möglichkeit, dieses Problem zu lösen, besteht in der Verwendung von GET#. Mit GET# kann - mit einer Schleife - ein beliebig langer String mit beliebigen Zeichen gelesen werden. Leider ist dieser Vorgang jedoch extrem langsam. Es bietet sich daher an, INPUT# durch eine Assembler-Routine zu ersetzen.

Zwei Probleme müssen wir zuvor lösen, den Zugriff auf Cassette/Diskette von Assembler aus, und die Frage, wie wir einen String anlegen.

### *STRRES (\$B4F4)*

Die Routine STRRES besitzt mehrere Aufgaben. Sie prüft, ob ausreichend Platz für den anzulegenden String vorhanden ist. Die Stringlänge (Zeichenanzahl) wird im Akkumulator übergeben, wenn STRRES aufgerufen wird.

Wenn nicht ausreichend Platz vorhanden ist, führt STRRES eine "Garbage Collection" durch, das heißt, überflüssiger "Stringmüll" wird entfernt, der String-Stack wird "aufgeräumt". Ist anschließend immer noch zu wenig Platz für den neu anzulegenden String vorhanden, wird die Fehlermeldung "OUT OF MEMORY ERROR" ausgegeben. STRRES sollte bereits aus diesem Grund immer aufgerufen, bevor ein String angelegt und dadurch eventuell die Variablen-tabelle überschrieben wird (erinnern Sie sich: die Variablen-tabelle wächst "aufwärts", der String-Stack "abwärts").

*FRETOP* (§33/§34)

**FRETOP** ist keine Interpreter-Routine, sondern ein Zeiger in der Zeropage, der auf das momentane - untere - Ende des String-Stacks weist. Jeder neue String wird "unterhalb" des letzten Strings angelegt.

**STRRES** vermindert den Zeiger **FRETOP** nach dem Aufruf automatisch um die Länge des anzulegenden Strings. Ein Beispiel: **FRETOP** weist auf die Adresse \$5009. An \$5009 befindet sich somit das erste Zeichen des zuletzt angelegten Strings. Wir rufen nun **STRRES** auf und übergeben im Akkumulator den Wert \$05, da der anzulegende String aus fünf Zeichen besteht. Wenn ausreichend Speicherplatz vorhanden ist, vermindert **STRRES** den Zeiger **FRETOP** um den übergebenen Wert \$05.

**FRETOP** weist nun auf die Adresse \$5004, das erste Zeichen des neu anzulegenden Strings. Den String selbst können wir mit Hilfe dieses Zeigers anschließend problemlos in den reservierten Bereich (\$5004-\$5008) kopieren.

```
LDY #$04
LOOP LDA (STRING),Y
      STA (FRETOP),Y
      DEY
      BPL LOOP
```

Wenn wir wie geplant einen String von Diskette/Cassette einlesen, wissen wir leider noch nicht, wie lang der einzulesende String ist. Daher reservieren wir vorsichtshalber Platz in der maximalen Stringlänge von 255 Zeichen.

Stringplatz reservieren

```
A C000 A9 FF          LDA #$FF          ;PLATZ FÜR EINEN
                        ;255 ZEICHEN
A C002 20 F4 B4       JSR $B4F4         ;LANGEN STRING RESERVIEREN
```

Wir können nun Zeichen für Zeichen einlesen und über den Zeiger **FRETOP** im reservierten Bereich speichern (**STA (FRETOP),0** bis **STA (FRETOP),\$FF**).

*BASIN(\$FFCF), CHKIN(\$FFC6), CHKOUT(\$FFC9)  
und CLRCH(\$FFCC)*

Zum Schreiben/Lesen von/auf Casette/Diskette benötigen wir verschiedene Betriebssystem-Routinen. Wie bei allen Routinen des Betriebssystems sind die Adressen bei allen Commdore-Rechnern identisch.

Die Routine *BASIN* liest ein Zeichen von einer "geöffneten logischen Datei". Diese logische Datei öffnen wir noch in unserem BASIC-Programm vor dem Aufruf der Assembler-Routine, zum Beispiel mit:

```
200 OPEN 2,8,2"TEST,S,R":REM LOGISCHE DATEI OEFFNEN
210 SYS 49152,2,A$:REM INPUT#-ROUTINE AUFRUFEN
```

Wie Sie von BASIC her wissen, wird beim Öffnen einer logischen Datei mit dem OPEN-Befehl eine "Filenummer" (auch "Dateinummer" genannt) angegeben (im Beispiel die Filenummer 2), auf die sich anschließende Lesebefehle beziehen müssen (INPUT#2,A\$).

Unsere Assembler-Routine wird analog arbeiten. Der Startadresse folgt die im OPEN-Befehl verwendete logische Filenummer. Diese Filenummer wird mit GETBYT eingelesen und im X-Register der Routine *CHKIN* übergeben.

*CHKIN* "leitet Eingaben auf die logische Datei um". Zum Verständnis müssen Sie wissen, daß sich die Ausgabe-Routine *BSOUT* (Ausgabe eines Zeichens) und die Eingabe-Routine *BASIN* (Eingabe eines Zeichens) immer auf die sogenannten "Standardgeräte" beziehen, also auf Bildschirm und Tastatur. Wenn wir die Routine *BASIN* aufrufen, wird diese daher ein Zeichen von der Tastatur einlesen (ebenso wie *BSOUT* normalerweise ein Zeichen immer auf dem Bildschirm ausgibt).

Wollen wir ein Zeichen nicht von der Tastatur, sondern von Floppy oder Diskette lesen, öffnen wir eine logische Datei und geben der Routine *CHKIN* die verwendete Filenummer an. Alle folgenden Eingaben werden nun nicht mehr von der Tastatur, sondern von der betreffenden Datei erwartet, in unserem Fall

von der - vom BASIC-Programm geöffneten - Disketten- oder Cassetten-Datei. Wenn keine weiteren Lesezugriffe mehr stattfinden, wird die Routine CLRCH aufgerufen, die alle geöffneten "Übertragungs-Kanäle" schließt und die Ein-/Ausgabe wieder auf die Standardgeräte umleitet.

Übrigens: auch die Standard-Ausgaberoutine BSOUT können wir verwenden, um Zeichen auf ein beliebiges Peripherie-Gerät auszugeben. In diesem Fall öffnen wir ebenfalls zuvor (von BASIC aus) eine logische Datei und lenken mit der Routine CHKOUT (\$FFC9) die Ausgabe auf diese Datei um (Filenummer im X-Register übergeben).

Jede Zeichenausgabe mit BSOUT bezieht sich anschließend auf die betreffende Datei.

Wir können nun den zweiten Programmteil erstellen, der den String einliest und Zeichen für Zeichen ab jener Adresse ablegt, auf die der Zeiger FRETOP (\$33/\$34) weist.

Zuerst wird mit CHKKOM und GETBYT die angegebene Filenummer gelesen und CHKIN aufgerufen, um die Eingabe auf die betreffende Datei umzuleiten.

Anschließend wird der String zeichenweise eingelesen und im reservierten Bereich abgelegt. Das Stringende wird an dem Zeichen \$0D erkannt, dem RETURN-Code, den der BASIC-Befehl PRINT# automatisch an einen zu schreibenden String "anhängt".

Nach dem Einlesen des Strings enthält der Zähler Y die Stringlänge, die in eine Zeropage-Speicherzelle kopiert wird, da wir die Anzahl der eingelesenen Zeichen noch mehrmals benötigen werden.

String einlesen

A C005 20 FD AE	JSR \$AEFD	;CHKKOM
A C008 20 9E B7	JSR \$B79E	;GETBYT (=>X=FILENUMMER)
A C00B 20 C6 FF	JSR \$FFC6	;CHKIN (MIT FILENUMMER
		;IN X)
A C00E A0 00	LDY #\$00	;ZÄHLER INITIALISIEREN

```

A C010 20 CF FF      JSR $FFCF      ;BASIN => ZEICHEN LESEN
A C013 C9 0D        CMP #$0D       ;UND MIT 'RETURN'
                   ;VERGLEICHEN
A C015 F0 05        BEQ $C01C      ;FERTIG, WENN GLEICH
                   ;'RETURN'
A C017 91 33        STA ($33),Y    ;SONST ZEICHEN SPEICHERN
A C019 C8           INY                          ;ZÄHLER INKREMENTIEREN
A C01A D0 F4        BNE $C010      ;UND NÄCHSTES ZEICHEN
                   ;LESEN
A C01C 84 FB        STY $FB       ;STRINGLÄNGE NACH $FB
                   ;'RETTEN'
A C01E 20 CC FF      JSR $FFCC      ;UND CHKIN AUFRUFEN

```

Der String ist nun komplett eingelesen und befindet sich im reservierten, 255 Byte großen Bereich. Da der gelesene String jedoch wahrscheinlich weitaus kürzer als 255 Zeichen ist, betreiben wir eine enorme Platzverschwendung (stellen Sie sich vor, daß 255 Zeichen pro zu lesendem String reserviert werden und diese dann im Durchschnitt aus vielleicht 30 Zeichen bestehen!).

Daher werden wir den String nach dem Einlesen "nach oben" verschieben, an das Ende des reservierten Bereichs, und den Bereich darunter wieder "freigeben", indem wir FRETOP erhöhen, so daß dieser Zeiger anschließend auf den tatsächlichen Stringanfang weist.

Um den String zu verschieben, ermitteln wir die Differenz zwischen den reservierten 255 Byte und der echten Stringlänge und erzeugen eine Zeiger, der auf die Adresse weist, zu der der String verschoben werden muß.

Zeiger auf "echten" Stringanfang erzeugen

```

A C021 A5 34        LDA $34        ;FRETOP-HIGH NACH
A C023 85 FD        STA $FD        ;$FD KOPIEREN.
A C025 A9 FF        LDA #$FF        ;DIFFERENZ ZWISCHEN $FF
                   ;UND
A C027 38           SEC                          ;DER TATSÄCHLICHEN
                   ;STRINGLÄNGE
A C028 E5 FB        SBC $FB        ;ERMITTELN.

```

A C02A 18	CLC	;DIESE DIFFERENZ ;ZUM ZEIGER
A C02B 65 33	ADC \$33	;FRETOP ADDIEREN, IN
A C02D 85 FC	STA \$FC	;\$FC/\$FD EINEN ZEIGER ;AUF DEN
A C02F 90 02	BCC \$C033	;KORREKTEN STRINGANFANG ;ERZEUGEN
A C031 E6 F9	INC \$FD	;(ÜBERTRAG ;BERÜCKSICHTIGEN).

Halten wir fest: FRETOP (\$33/\$34) weist auf den Beginn des reservierten 255-Byte-Bereichs, ab dem unser String abgelegt wurde. In \$FB befindet sich die Stringlänge, und in \$FC/\$FD legten wir soeben einen Zeiger an, der auf jene Adresse weist, an der der String gespeichert werden sollte, um Platzverschwendungen zu vermeiden. Dieser Zeiger ergab sich, indem zu dem Inhalt von FRETOP die Differenz zwischen 255 und der tatsächliche Stringlänge addiert wurde. Der nächste Schritt besteht im Übertragen des Strings an jene Adresse, auf die unser Zeiger (\$FC/\$FD) weist.

String an endgültige Adresse verschieben

A C033 A4 FB	LDY \$FB	;ZÄHLER MIT STRINGLÄNGE ;INITIALISIEREN
A C035 88	DEY	;UND KORREKTUR VORNEHMEN
A C036 B1 33	LDA (\$33),Y	;ZEICHEN LESEN
A C038 91 FB	STA (\$FB),Y	;UND NACH (\$FB),Y KOPIEREN
A C03A 88	DEY	;ZÄHLER DEKREMENTIEREN
A C03B C0 FF	CPY #\$FF	;STRING KOMPLETT ;VERSCHOBEN?
A C03D D0 F7	BNE \$C036	;SPRUNG, WENN NEIN

Der String befindet sich nun zwar an der korrekten Adresse, der BASIC-Interpreter "weiß" jedoch noch nichts von diesem String, da die String-Descriptoren fehlen.

Im letzten Programmteil müssen diese Descriptoren angelegt werden. Mit CHKKOM und GETPOS wird ein Zeiger auf die Stringvariable geholt, die im BASIC-Programm angegeben wurde

(SYS 49152,2,A\$). Der Zeiger befindet sich im Akkumulator und im Y-Register und könnte nun wie üblich in der Zeropage abgelegt werden.

Was ich Ihnen jedoch bisher noch nicht verriet: nach dem Aufruf von GETPOS befindet sich der Zeiger nicht nur in den Registern. GETPOS legt den Zeiger zugleich in den Zeropage-Adressen \$47/\$48 ab.

Im folgenden Teil verwenden wir den bereits vorhandenen Zeiger auf die String-Descriptoren in \$47/\$48.

Der letzte Programmteil erzeugt die Stringdescriptor, indem mit indirekt-indizierter Adressierung auf die drei Descriptor-Bytes zugegriffen wird (STA (\$47),0; STA (\$47),1); STA (\$47),2).

In das erste Descriptor-Byte - den Längendescrptor - wird die in \$FB enthaltene Stringlänge kopiert. In die beiden folgenden Descriptor-Bytes - Zeiger auf den String - wird der Inhalt des Zeigers \$FC/\$FD kopiert, der die echte Anfangsadresse des Strings enthält.

Diese echte Anfangsadresse wird ebenfalls nach \$33/\$34 kopiert, also in FRETOP, den Zeiger auf das Ende des String-Stacks, der noch nicht korrigiert wurde und auf jene Position weist, an der sich der String vor dem Verschieben befand.

String-Descriptoren und FRETOP behandeln

A C03F 20 FD AE	JSR \$AEFD	;CHHKOM
A C042 20 8B 80	JSR \$B08B	;ZEIGER AUF STRINGVARIABLE ;(\$47/\$48)
A C045 A0 00	LDY #\$00	;ZEIGER Y AUF ;LÄNGENDESCRIPTOR LOW
A C047 A5 FB	LDA \$FB	;STRINGLÄNGE IN
A C049 91 47	STA (\$47),Y	;LÄNGENDESCRIPTOR KOPIEREN
A C04B C8	INY	;ZEIGER AUF ;2.DESCRIPTORBYTE
A C04C A5 FC	LDA \$FC	;STRINGADRESSE-LOW NACH

```

A C04E 91 47      STA ($47),Y ;ADRESSENDESCRIPTOR
                  ;LOW UND
A C050 85 33      STA $33      ;FRETOP-LOW KOPIEREN
A C052 C8         INY          ;ZEIGER Y AUF
                  ;LÄNGENDESCRIPTOR HIGH
A C053 A5 FD      LDA $FD      ;STRINGADRESSE-HIGH NACH
A C055 91 47      STA ($47),Y ;ADRESSENDESCRIPTOR
                  ;HIGH UND
A C057 85 34      STA $34      ;FRETOP-HIGH KOPIEREN
A C059 60         RTS         ;ZURÜCK NACH BASIC

```

### Die komplette INPUT#-Routine

Stringplatz reservieren

```

A C000 A9 FF      LDA #$FF      ;PLATZ FÜR EINEN
                  ;255 ZEICHEN
A C002 20 F4 B4   JSR $B4F4     ;LANGEN STRING RESERVIEREN

```

String einlesen

```

A C005 20 FD AE   JSR $AEFD     ;CHKKOM
A C008 20 9E B7   JSR $B79E     ;GETBYT (=>X=FILENUMMER)
A C00B 20 C6 FF   JSR $FFC6     ;CHKIN (MIT FILENUMMER
                  ;IN X)
A C00E A0 00      LDY #$00     ;ZÄHLER INITIALISIEREN
A C010 20 CF FF   JSR $FFCF     ;BASIN => ZEICHEN LESEN
A C013 C9 0D      CMP #$0D     ;UND MIT 'RETURN'
                  ;VERGLEICHEN
A C015 F0 05      BEQ $C01C   ;FERTIG, WENN GLEICH
                  ;'RETURN'
A C017 91 33      STA ($33),Y   ;SONST ZEICHEN SPEICHERN
A C019 C8         INY          ;ZÄHLER INKREMENTIEREN
A C01A D0 F4      BNE $C010   ;UND NÄCHSTES ZEICHEN
                  ;LESEN
A C01C 84 FB      STY $FB     ;STRINGLÄNGE NACH $FB
                  ;'RETTEN'
A C01E 20 CC FF   JSR $FFCC     ;UND CHKIN AUFRUFEN

```

Zeiger auf "echten" Stringanfang erzeugen

```

A C021 A5 34      LDA $34      ;FRETOP-HIGH NACH
A C023 85 FD      STA $FD      ;$FD KOPIEREN.
A C025 A9 FF      LDA #$FF     ;DIFFERENZ ZWISCHEN

```



A C053 A5 FD	LDA \$FD	;STRINGADRESSE-HIGH NACH
A C055 91 47	STA (\$47),Y	;ADRESSENDSCRIPTOR
		;HIGH UND
A C057 85 34	STA \$34	;FRETOP-HIGH KOPIEREN
A C059 60	RTS	;ZURÜCK NACH BASIC

### *Ein BASIC-Demoprogramm*

Ich stelle Ihnen nun ein BASIC-Programm vor, das die Anwendung der Routine demonstriert und einen 255 Zeichen langen String auf Diskette schreibt und mit der Assembler-Routine wieder einliest.

Der String enthält mehrere Kommata, ein Sonderzeichen, das beim Einlesen mit dem BASIC-Befehl INPUT# auf keinen Fall enthalten sein darf. Unsere Routine verkräftet jedoch beliebige Zeichen!

```

100 X$="123456789,"
110 FOR I=1 TO 25:Y$=Y$+X$:NEXT
120 Y$=Y$+"12345"
130 :
140 REM *** STRING SCHREIBEN ***
150 OPEN 1,8,2,"TEST,S,W"
160 PRINT#1,Y$
170 CLOSE 1
180 :
190 REM *** STRING LESEN ***
200 OPEN 1,8,2,"TEST,S,R"
210 SYS 49152,1,A$
220 CLOSE 1
230 PRINT A$

```

Wenn Sie anstelle einer Floppy eine Datasette verwenden, ändern Sie bitte die OPEN-Befehle in:

```

150 OPEN 1,1,1,"TEST"
200 OPEN 1,1,0,"TEST"

```

Denken Sie bei der Anwendung der Routine bitte daran, daß diese ausschließlich Strings einlesen kann! Numerische Variablen können mit dem normalen INPUT#-Befehl problemlos gelesen werden.

### *Zahlenausgabe mit dem BASIC-Interpreter*

Bevor ich Sie mit Ihren frisch erworbenen Kenntnissen allein lasse, stelle ich Ihnen noch eine sehr nützliche Interpreter-Routine vor, mit der Zwei-Byte-Werte auf dem Bildschirm ausgegeben werden.

Die Ausgabe von Zahlen stellt ein ganz besonderes Problem in Assembler dar. Zahlenausgaben sind in einem Video-Spiel nötig (Punktestand, Spieleranzahl etc.), in Textverarbeitungen (Spalten- und Zeilenposition, freier Platz im Textspeicher etc.) und vielen weiteren Programmen.

Um eine Integerzahl auszugeben, müssen wir jedoch ein "riesiges" Programm schreiben, das diese Zahl "aufspaltet" und die einzelnen Werte in den Bildschirm- oder ASCII-Code umwandelt.

Bevor Sie sich diese Mühe machen, empfehle ich Ihnen die Verwendung der Interpreter-Routine INTOUT, die beliebige Integerwerte auf dem Bildschirm ausgibt.

### *INTOUT (\$BDCD)*

INTOUT gibt eine Integerzahl ab der aktuellen Cursorposition aus. Die Zahl wird im X-Register und im Akkumulator übergeben (X=Low-Byte; Akku=High-Byte). Ist die auszugebende Zahl kleiner als 256 (Ein-Byte-Wert), wird als High-Byte der Wert \$00 im Akkumulator übergeben.

Zahlenausgabe

A C000 A2 06

LDX #\$06

;LOW-BYTE \$06

A C002 A9 04

LDA #\$04

;UND HIGH-BYTE \$04

```

A C004 20 CD BD      JSR $BDCD      ;AN 'INTOUT' ÜBERGEBEN
A C007 60            RTS          ;ZURÜCK NACH BASIC

```

Dieses Demoprogramm gibt die Zahl 1300 (\$0406) auf dem Bildschirm aus. Das X-Register wird mit dem Low-Byte \$06, der Akkumulator mit dem High-Byte \$04 geladen und anschließend INTOUT aufgerufen.

### *Assembler-Programme nachladen*

Sie sind nun in der Lage, Assembler-Routinen zu schreiben, die mit BASIC-Programmen zusammenarbeiten und von diesen aufgerufen werden.

Zur praktischen Nutzung müssen Sie jedoch noch wissen, wie ein BASIC-Programm eine Assembler-Routine "nachladen" kann.

Eine Möglichkeit, beide Programmteile zu laden, besteht darin, zuerst das Assembler-Programm mit dem Monitor oder von BASIC aus mit `LOAD"(NAME)",8,1` zu laden.

Der Zusatz ",1" hinter der Geräteadresse (im Beispiel wurde die Floppy verwendet) ist nötig, um die Assembler-Routine "absolut" zu laden, das heißt nicht wie ein BASIC-Programm an den Anfang des BASIC-RAM's, sondern an jene Adresse, an der sich die Routine beim Speichern befand.

Nach dem Laden des Assembler-Programms müssen Sie unbedingt den Befehl `NEW` eingeben (der das Assembler-Programm nicht betrifft; es bleibt unverändert erhalten). Anschließend können Sie das BASIC-Programm wie üblich mit `LOAD"(NAME)",8`.

Paktischer als dieses "Laden per Hand" ist das erwähnte "Nachladen". Die erste Zeile Ihres BASIC-Programms sollte lauten:

```
100 IF A=0 THEN A=1:LOAD"(NAME)",8,1
```

Nach dem Starten des BASIC-Programms wird durch diese Zeile die Assembler-Routine (NAME) automatisch von Diskette "nachgeladen" (bei Verwendung der Datasette benutzen Sie die Geräteadresse 1).

Leider ist diese Form des Nachladens nicht möglich, wenn ein BASIC-Programm compiliert wird.

### *Ergänzungen*

In diesem Buch wurden fast alle Assembler-Befehle behandelt, die Ihr Computer kennt. Einige wenige Befehle, die nur sehr selten benötigt und bisher nicht behandelt wurden, stelle ich Ihnen im folgenden Abschnitt vor.

Dieser Abschnitt dient ausschließlich der Vervollständigung. Die noch ausstehenden Befehle werden nur sehr selten benötigt und daher in diesem praxisorientierten Buch nur kurz "angerissen". Nähere Informationen entnehmen Sie bitte mehr theoretisch orientierten Lehrbüchern.

### *Der BIT-Befehl*

Der BIT-Befehl kann manchmal in Programmen sehr vorteilhaft zum Testen bestimmter Bits verwendet werden. Der Inhalt des Akkumulators wird mit dem Inhalt der angegebenen Speicherzelle UND-verknüpft.

Sind alle Bits des Ergebnisses gelöscht, ist das Zero-Flag gelöscht, ansonsten gesetzt. Zusätzlich werden die Bits 6 und 7 des angegebenen Wertes in das - noch zu erläuternde - V-Flag und das N-Flag übertragen und können mit BVC/BVS beziehungsweise BPL/BMI getestet werden.

Der Inhalt des Akkumulators wird durch die Verknüpfung nicht verändert, sondern nur die erwähnten Flags beeinflusst! Beispiel:

```
LDA #\$FF ;\$FF NACH  
STA \$033C ;\$033C  
LDA #\$00 ;\$00 MIT INHALT VON \$033C 'UND'-VERKNÜPFEN,  
BIT \$033C ;BIT 6 UND 7 VON \$033C INS V-FLAG UND N-FLAG.
```

Resultat: Zero-Flag gesetzt, Negativ-Flag gesetzt, V-Flag gesetzt.

### *BVC, BVS und CLV*

Mit den Befehlen BVC ("branch on overflow clear", "verzweige, wenn kein Überlauf") und BCS ("branch on overflow set", "verzweige, wenn Überlauf") wird ein nicht behandeltes Flag des Status-Registers getestet, das V-Flag.

Außer durch den BIT-Befehl wird das V-Flag gesetzt, wenn ein Übertrag von Bit 6 nach Bit 7 stattfand (Beispiel: Addition zweier Werte mit gesetztem Bit 6).

BCS verzweigt, wenn das V-Flag gesetzt und BVC, wenn es gelöscht ist.

Mit CLV wird das V-Flag gelöscht (analog dem Löschen des Carry-Flags mit CLC).

### *SED und CLD*

SED ("set decimal flag", "setze das Dezimal-Flag") setzt das Dezimal-Flag. Von nun an rechnet der Computer bei folgenden ADC- und SBC-Befehlen nicht mehr "binär", sondern dezimal, solange, bis mit CLD ("clear decimal flag", "lösche das Dezimal-Flag") das Dezimal-Flag wieder gelöscht wird.

Um zu verstehen, was mit "dezimalem" Rechnen gemeint ist, müssen Sie die sogenannten "BCD-Zahlen" kennen.

Da diese in der Programmierpraxis jedoch sehr bedeutungslos sind, werden Sie in diesem praxisorientierten Buch nicht behandelt.

### *TSX und TXS*

Mit TSX ("transfer S into X", "übertrage den Stapelzeiger S in das X-Register") und TXS ("transfer X into S", "übertrage das X-Register in den Stapelzeiger S") kann die LIFO-Struktur des Stacks umgangen werden.

Der Stapelzeiger S ist ein Register, das immer die Adresse des obersten Stapелеlements enthält. Der Inhalt dieses Registers kann mit TSX in das X-Register kopiert und anschließend weiterverarbeitet werden, um gezielt auf bestimmte Elemente des Stacks zuzugreifen (TSX : DEX : LDA \$FF,X).

Mit TXS kann der Stapelzeiger umgekehrt gezielt beeinflusst und auf ein bestimmtes Element gesetzt werden (TSX : DEX : DEX : TXS).

## 2.22 Der Maschinensprachemonitor

Der hier erklärte und im Anhang auch zum Abtippen aufgeführte Maschinensprachemonitor verfügt über Möglichkeiten, die über den durchschnittlichen Standard hinausgehen. Aus diesem Grund könnte er auch für diejenigen unter Ihnen interessant sein, die bereits einen Maschinensprachemonitor besitzen.

Der abgedruckte Monitor liegt ab \$9000 (36834). Er besitzt keinen Assemblebefehl "A". Stattdessen ändern Sie einfach die disassemblierten Assemblerbefehle oder setzen ein Komma, gefolgt von der gewünschten Startadresse und dem Befehl. Um also ein Programm ab \$C000 einzugeben das mit LDA \$0400 beginnt geben Sie ein:

```
C000 LDA $0400
```

Mit diesem Monitor ist es möglich, jede beliebige Speicherkonfiguration einzuschalten. Somit ist es möglich, auch die Speicherbereiche 'unter' dem BASIC-ROM, dem KERNAL-ROM und 'unter' dem I/O-Bereich auszulesen und zu verändern. Selbstverständlich können in diesen Bereichen auch Programme gestartet werden. Eine Besonderheit dieses Monitors ist, außer

einigen verbesserten Standardbefehlen, die Möglichkeit, Daten aus den eben erwähnten Bereichen mit Hilfe veränderter LOAD- und SAVE-Routinen zu laden und auch von dort zu speichern.

Zu beachten ist noch, daß alle Eingaben mit RETURN abgeschlossen werden müssen.

Jetzt werden wir näher auf die einzelnen Befehle eingehen:

### C

**COMPARE:** Vergleichen von zwei Speicherbereichen. Nicht übereinstimmende Speicherzellen werden angezeigt.

Format: C 1000 1800 2000

Der Bereich von \$1000 bis \$1800 wird mit dem Bereich ab \$2000 verglichen.

### D

**Disassemblieren:** Disassembliert den angegebenen Speicherbereich. Beim Schreiben eigener Programme brauchen Sie nur den bestehenden Befehl zu überschreiben.

Format: D 1000 1100

Disassembliert den Speicherbereich von \$1000 bis \$1100. Wenn keine Bereichsbegrenzung angegeben wird, wird nur die erste Speicherzelle angegeben.

### F

**Fill:** Füllt den angegebenen Speicherbereich mit den nach der Speicherbereichangabe stehenden Bytes.

Format: F 1000 2000 46 49 4C 4C

Der Speicherbereich von \$1000 bis \$2000 wird mit den Bytes \$46, \$49, \$4C, \$4C gefüllt, was dem Wort 'FILL' im ASCII-Code entspricht.

**G**

**Goto start a Program:** Startet ein Programm ab der angegebenen Adresse.

Format: G C000

Das Programm wird ab der Adresse \$C000 gestartet.

**H**

**Hunt:** Durchsucht den angegebenen Speicherbereich nach der angegebenen Bytefolge. Es ist auch möglich, nach teilweise unbekanntem Bytefolgen zu suchen.

Format: H E000 FFFF 4C ?? FF

Durchsucht den Speicherbereich von E000 bis FFFF. Die Fragezeichen stehen für ein unbekanntes Byte.

**L**

**Load:** Lädt ein Programm in den Speicher.

Format: L "FILENAME"

Lädt ein Programm absolut von Disk in den Speicher.

Format: L "FILENAME",08,1000

Lädt ein Programm von Disk ab der Adresse \$1000 in den Speicher. Die auf Disk angegebene Adresse wird ignoriert. Die 08 ist die Geräteadresse. Soll ein Programm von Kassette geladen werden, so muß auf das zweite Anführungszeichen eine 01 folgen.

Format: L"FILENAME",07,D000

Lädt ein Programm von Disk immer in den RAM-Bereich des Rechners. Bei dieser Anweisung wird demnach nicht wie normalerweise der I/O-Bereich, sondern der darunterliegende RAM-Bereich beschrieben. Wenn keine Angabe der Startadresse

erfolgt, wird das Programm absolut geladen. Diese Anweisung ist nur von Disk möglich.

## M

**Memory-Dump:** Zeigt die Speicherzellen des angegebenen Speicherbereichs und zusätzlich deren Umsetzung in Bildschirmzeichen an.

Format: M 1000 2000

Zeigt den Speicherbereich von \$1000 bis \$2000 an.

## P

**Printer:** Nach der Eingabe von P werden alle Ausgaben anstatt auf dem Bildschirm auf dem Drucker mit der Geräteadresse 4 ausgegeben. Nach erneuter Eingabe von P erfolgt die Ausgabe wieder auf den Bildschirm.

Format: P

## R

**Register:** Zeigt die letzten Registerwerte an.

PC	Programmzeiger
IRQ	Interruptvektor
SR	Prozessorstatusregister
AC	Akkumulator
XR	X-Register
YR	Y-Register
SP	Stapelzeiger

Format: R

Die Register werden nach einem BREAK automatisch angezeigt.

## S

**SAVE:** Speichert den angegebenen Bereich.

Format: S"FILENAME",08,1000,2000

Speichert den Bereich von \$1000 bis \$2000 auf das Gerät mit der Geräteadresse 08 (Disk). Für das Speichern auf Kassette muß Geräteadresse 01 gewählt werden.

Format: S"FILENAME",07,E000,FFFF

Speichert den angegebenen Bereich je nach Speicherkonfiguration auf Diskette ab. Somit ist es möglich, den RAM-Bereich unter Kernal-ROM, I/O-Bereich und BASIC-ROM abzuspeichern.

Diese Funktion existiert nur im Zusammenhang mit dem Gebrauch einer Diskettenstation.

## T

Transfer: Kopiert den angegebenen Speicherbereich in einen anderen angegebenen Speicherbereich.

Format: T 1000 2000 1800

Kopiert den Bereich von \$1000 bis \$2000 nach \$1800. Bei Bereichsüberschreitungen treten beim Kopieren, sowohl nach oben als auch nach unten, keine Fehler auf.

## X

EXIT: Rücksprung ins BASIC

Format: X

## @

Disk Command: Gibt den Status der Floppy auf den Bildschirm aus.

Format: @

Erfolgen auf das & weitere Zeichen, so entspricht dieses einem OPEN 1,8,15," wobei die nachfolgenden Zeichen an die Floppy übergeben werden.

Format: @I

@\$

Format: @\$

Gibt die Directory auf den Bildschirm aus.

+

Addition: Addiert zwei hexadezimale Zahlen. Diese Zahlen müssen immer vierstellig angegeben werden.

Format: + 2000 0152

Addiert \$2000 mit \$0152 und gibt das Ergebnis aus.

-

Subtraktion: Subtrahiert zwei Hexadezimale Zahlen.

Format: - 2000 0152

Subtrahiert \$0152 von \$2000 und gibt das Ergebnis aus.

\$

Umrechnung vom Hexadezimalsystem ins Dezimalsystem

Format: \$1000

#

Umrechnung vom Dezimalsystem ins Hexadezimalsystem

Format: #4096

Anmerkung: Fast alle Befehle lassen sich durch das Betätigen der RUN/STOP-Taste unterbrechen.

Wenn Sie das Betriebssystem vom Monitor aus ausgeschaltet haben und ein Programm starten, das mit BRK endet, so wird sich der Rechner unweigerlich 'aufhängen'. Das gleiche geschieht, wenn Sie mit ausgeschaltetem BASIC oder Betriebssystem den Monitor mit X verlassen.

Durch die Möglichkeit, eine beliebige Speicherkonfiguration einzustellen, läßt sich auch das Zeichensatz-ROM auslesen, kopieren und save.

Der folgende BASIC-Loader erzeugt den beschriebenen Maschinensprachemonitor, der im Speicherbereich \$9000 (36864) bis \$9D10 (40208) liegt. Speichern Sie ihn bitte nach dem Abtippen unbedingt ab. Wenn der Monitor fehlerfrei läuft, können Sie ihn auch von sich selbst aus als Maschinensprache-Programm abspeichern. Er ist dann wesentlich kürzer und somit schneller zu laden. Nach dem Laden des so abgespeicherten Monitors setzen Sie die BASIC-Zeiger mit NEW zurück und starten ihn mit

SYS 9\*4096

## 3. Die Grafik und ihre Programmierung

### 3.1 Der Video Interface Chip (VIC)

Die Grafikmöglichkeiten des C64, hochauflösende Grafik, Sprites, Farbe und der Textbildschirm, werden vom VIC gesteuert. In den folgenden Seiten werden wir auf die einzelnen Eigenschaften des VIC eingehen.

Doch zunächst ein allgemeiner Hinweis auf die Struktur des VIC, der unbedingt berücksichtigt werden muß. Der VIC beansprucht 16 kByte des von der CPU adressierbaren Bereichs, der insgesamt 64 kByte beträgt. Nach dem Einschalten des Computers liegt dieser Bereich von \$0000 bis \$3FFF.

Der VIC verwaltet:

- Video-RAM (Bildschirmspeicher)
- Farbspeicher
- Zeichengenerator
- Grafikspeicher
- Sprites

Es ist möglich, den Adreßbereich des VIC zu verschieben, jedoch nur in 16-KByte Schritten. Daraus ergibt sich, daß sich der VIC-Adreßbereich in vier verschiedenen Bereichen befinden kann.

Diese vier Möglichkeiten sind in der Tabelle auf der nächsten Seite aufgeführt. Der Bereich wird in der NMI-CIA 2, in der Adresse \$DD00 (56576), festgelegt. In dieser Speicherzelle sind die beiden Bits 0 und 1 ausschlaggebend. Die Bits sind low-aktiv, das heißt, der Computer erkennt sie als gesetzt, wenn sie gelöscht sind und umgekehrt.

Hier sind die Speicherbereiche tabellarisch aufgeführt:

Adressbereich (Hex)	Adressbereich (Dez)	Bitmuster	Wert
\$0000 -- \$3FFF	0 -- 16383	11	03
\$4000 -- \$7FFF	16384 -- 32767	10	02
\$8000 -- \$BFFF	32768 -- 49151	01	01
\$C000 -- \$FFFF	49152 -- 65535	00	00

Abb. 3.1: Speicherbereiche

Möchten Sie zum Beispiel den Adreßbereich nach \$8000 (32768) verlegen, dann geben Sie folgende Zeile ein:

```
10 POKE 56576, PEEK(56576) AND 252 OR 1: REM WERT= 01
```

Sie werden feststellen, daß der Bildschirm voller ungewöhnlicher Zeichen ist und die Eingaben, die Sie über die Tastatur machen, nicht erscheinen. Der Grund dafür ist, daß das Betriebssystem die eingegebenen Daten immer noch in den Bereich ab \$0400 (1024) hineinschreibt. Um den verschobenen Bereich vollständig funktionsfähig zu machen, müssen noch einige andere Register berücksichtigt werden, die wir auf den folgenden Seiten erläutern.

### 3.2 Das Video-RAM

Das Video-RAM, auch Bildschirmspeicher genannt, hat zwei Aufgaben. Im normalen Modus dient es als Zeichenspeicher, in dem die momentan auf dem Bildschirm sichtbaren Zeichen stehen. Die Zeichen werden dort in Bildschirmcodes abgelegt. Dieser Code unterscheidet sich vom ASCII-Code. Das Video-RAM umfaßt 1024 Zeichen, von denen aber nur 40 mal 25, also 1000 Zeichen auf dem Bildschirm erscheinen. Die nächsten 16 Bytes, von \$07E8 bis \$07F7, sind unbenutzt. Die letzten acht Bytes, von \$07F8 bis \$07FF, dienen als Spritezeiger. Im zweiten

Modus, dem Grafikmodus, wird das Video-RAM als Farbspeicher für hochauflösende Grafik benutzt.

### Das Verschieben des Video-RAM

Das Video-RAM kann innerhalb des Adressbereichs des VIC, im Normalfall von \$0000 (0) bis \$3FFF (16383), ohne großen Aufwand verschoben werden.

Die möglichen Werte können Sie auch hier einer Tabelle entnehmen:

Adressbereich (Hex)	Adressbereich (Dez)	Bitmuster	Wert
\$0000 - \$03E7	0 - 999	0000	00
\$0400 - \$07E7	1024 - 2023	0001	01
\$0800 - \$0BE7	2048 - 3047	0010	02
\$0C00 - \$0FE7	3072 - 4071	0011	03
\$1000 - \$13E7	4096 - 5095	0100	04
\$1400 - \$17E7	5120 - 6119	0101	05
\$1800 - \$1BE7	6144 - 7143	0110	06
\$1C00 - \$1FE7	7168 - 8167	0111	07
\$2000 - \$23E7	8192 - 9191	1000	08
\$2400 - \$27E7	9216 - 10215	1001	09
\$2800 - \$2BE7	10240 - 11239	1010	10
\$2C00 - \$2FE7	11264 - 12263	1011	11
\$3000 - \$33F7	12288 - 13287	1100	12
\$3400 - \$37E7	13312 - 14311	1101	13
\$3800 - \$3BE7	14336 - 15335	1110	14
\$3C00 - \$3FE7	15360 - 16359	1111	15

Abb. 3.2: VIC-Adressbereiche

Dazu ein Beispiel:

Das Video-RAM wird in unserem Programmbeispiel nach \$0C00 (3072) verschoben.

```
10 POKE 56576, PEEK (56576) AND 252 OR 3
20 POKE 53272, PEEK (53272) AND 15 OR 16*3 (Wert)
30 POKE 648,3072/256: REM BILDSCHIRMANFANG AUF $0C00 LEGEN
40 PRINT CHR$(147) : REM BILDSCHIRM LÖSCHEN
```

Beachten Sie bitte, daß Sie die Werte nicht direkt in die Speicherzellen schreiben können, sondern die Bits im alten Wert durch eine logische Verknüpfung ändern müssen.

In der Adresse \$0288 (648) ist der Zeiger immer noch auf den alten Anfang des Video-RAM ausgerichtet. Deshalb muß dem Computer mitgeteilt werden, daß das Video-RAM verschoben wurde. Das wird erreicht, indem man in der oben genannten Speicherzelle das High-Byte des derzeitigen Video-RAM angibt. In unserem Beispiel wäre das der Wert \$0C (12). Wenn Sie aber das Video-RAM, über die 16 kByte hinaus verschieben wollen, so muß der ganze Adreßbereich mitverschoben werden.

```
10 POKE 56576, PEEK (56576) AND 252 OR 1
```

Damit wird der Adreßbereich des VIC nach \$8000 (32768) verschoben. Danach müssen Sie aber noch den Standort des Video-RAMs an den Adreßbereich anpassen. Sie brauchen nur zu der Startadresse der VIC-Bank die Startadresse des Video-RAM, die Sie der Tabelle entnehmen können, hinzuzuaddieren. In unserem Beispiel wäre das \$8000 (32768) plus \$0C00 (3072) = \$8C00 (35840). Das High-Byte des Standorts, hier ist es \$8C (140), müssen Sie wieder in die Speicherzelle \$0288 (648) schreiben.

Das Programm sieht dann folgendermaßen aus:

```
10 POKE 56576, PEEK(56576) AND 252 OR 1
20 POKE 53272, PEEK(53272) AND 15 OR 16 * 3
```

```
30 POKE 648, 35840/256
```

```
40 PRINT CHR$(147) : REM BILDSCHIRM LÖSCHEN
```

Wenn Sie das Video-RAM zur Übung in einige Bereiche verschoben haben, werden Sie vielleicht festgestellt haben, daß Sie es in den Bereich von \$1000 (4096) bis \$1FFF (8191) und von \$9000 (36864) bis \$9FFF (40959) nicht verschieben können. Das liegt daran, daß in diesem Bereich das für den VIC zur Verfügung gestellte Zeichensatz-ROM liegt. Das RAM, das in den oben aufgeführten Bereichen liegt, wird jedoch davon nicht berührt. Lediglich für den VIC-Chip ist dieser RAM-Bereich nicht lesbar. In die Bereiche von \$5000 (20480) bis \$5FFF (24575) und \$D000 (53248) bis \$DFFF (57343) kann das Video-RAM frei verschoben werden, da sich dort kein Zeichensatz-ROM befindet. Das Fehlen des Zeichensatz-ROM setzt allerdings voraus, daß Sie beim Benutzen dieser Bereiche den Zeichensatz hineinkopiert haben.

### 3.3 Der Zeichengenerator

Das Aussehen der Zeichen, die wir auf dem Bildschirm sehen, ist, wie aus der Speicheraufteilung ersichtlich, in einem Zeichensatz-ROM in der Adresse \$D000 (53248) unter dem I/O-Bereich abgelegt. Das Zeichensatz-ROM beansprucht einen Speicherbereich von vier kByte. Jedes Zeichen besteht aus acht Bytes, dessen Bits eine Acht mal Acht-Matrix bilden. Das heißt, daß jedes Zeichen eine Auflösung von 64 Punkten hat. Die gesetzten Bits entsprechen der Farbe, die für das Zeichen im Farb-RAM spezifiziert wurde. Die gelöschten Bits nehmen die momentane Hintergrundfarbe an.

```
01234567
```

```
Byte 0.**.**. = 01100110 = $66 (102)
```

```
Byte 1.**.**. = 01100110 = $66 (102)
```

```
Byte 2.**.**. = 01100110 = $66 (102)
```

```
Byte 3.***** = 01111110 = $7E (126)
```

```
Byte 4.**.**. = 01100110 = $66 (102)
```

```
Byte 5.**.**. = 01100110 = $66 (102)
```

```
Byte 6.**.**. = 01100110 = $66 (102)
```

```
Byte 7..... = 00000000 = $00 (0)
```

Da das Zeichensatz-ROM nicht beschreibbar ist, muß man es in das RAM kopieren, um es dort verändern zu können.

Da der VIC nur auf den 16 kByte großen Adreßbereich, in dem er sich momentan befindet, zugreifen kann, muß der Zeichensatz in diesen Bereich kopiert werden. Hier sind die möglichen Bereiche des Zeichensatzes tabellarisch aufgeführt. Die Adressen sind zu der Speicherbankstartadresse hinzuzuaddieren.

Adressbereich (Hex)	Adressbereich (Dez)	Bitmuster	Wert
\$0000 - \$0FFF	0 - 4095	0001	01
\$1000 - \$1FFF	4096 - 8191	0101	05
\$2000 - \$2FFF	8192 - 12287	1001	09
\$3000 - \$3FFF	12288 - 16383	1101	13

Abb. 3.3: Zeichensatzbereiche

Am günstigsten ist es, sofern mit BASIC gearbeitet wird, den Zeichensatz in den Bereich von \$3000 (12288) zu kopieren. Folgende Beispielroutinen sollen Ihnen die Arbeitsweise mit dem Zeichensatz verdeutlichen.

Möchten Sie den Zeichensatz von BASIC aus in das RAM kopieren, verfahren Sie wie folgt:

```

5 WERT = 13
10 POKE 56334, PEEK (56334) AND 254
20 POKE 1, PEEK (1) AND 251
30 FOR I=53248 TO 57343
40 POKE I- 40960, PEEK (1)
50 NEXT I
60 POKE 1, PEEK(1) OR 4
70 POKE 56334, PEEK (56334) OR 1
80 POKE 53272, PEEK (53272) AND 240 OR WERT

```

Hier das Programm für Assemblerprogrammierer:

```
C000 SEI          ; Interrupt verhindern
C001 LDA $01
C003 AND #$FB    ; Bit 3 Löschen (I/O ausschalten)
C005 STA $01
C007 LDX #$00
C009 LDY #$10
C00B LDA $D000,X ; ROM ins RAM kopieren
C00E STA $3000,X
C011 INX
C012 BNE $C00B
C014 INC $C00D   ; Erstes High Byte erhöhen
C017 INC $C010   ; Zweites High Byte erhöhen
C01A DEY
C01B BNE $C00B
C01D LDX #$D0
C01F LDY #$30
C021 STX $C00D   ; Erstes High Byte zurücksetzen
C024 STY $C010   ; Zweites High Byte zurücksetzen
C027 LDA $01
C029 ORA #$04    ; Bit 3 setzen (I/O einschalten)
C02B STA $01
C02D LDA $D018
C030 AND #$F1    ; Bits 1 bis 3 löschen
C032 ORA #$0C    ; Bits 2 und 3 setzen
C034 STA $D018   ; Zeiger auf $3000 setzen
C037 CLI        ; Interrupt ermöglichen
C038 RTS        ; Programmende
```

In der Adresse \$D018 (53272) dienen die unteren vier Bits als Zeiger auf den derzeitigen Standort des Zeichengenerators, wobei das erste Bit von der CPU immer gesetzt wird.

Es sind also eigentlich nur die Bits 1 bis 3 ausschlaggebend, wie auch aus der Tabelle ersichtlich.

Nun wollen wir ein eigenes Zeichen in den Zeichensatz einbinden. Das Zeichen könnte folgendermaßen aussehen:

```

01234567
Byte 0.*****. = $7E (126)
Byte 1*.***** = $81 (129)
Byte 2*.*.*.* = $A5 (165)
Byte 3*.*.*.* = $81 (129)
Byte 4**.*.*.* = $C3 (195)
Byte 5*.*.*.* = $BD (189)
Byte 6*.*.*.* = $81 (129)
Byte 7.*****. = $7E (126)

```

Um nun das Zeichen in den Zeichensatzgenerator, den wir bereits nach \$3000 (12288) verlegt haben, einzubinden, geben wir die dezimalen Werte in eine DATA-Zeile ein. Das sieht dann folgendermaßen aus:

```

10 FOR I=12288 TO 12288+7 : READ A : POKE I,A : NEXT I
20 DATA 126,129,165,129,195,189,129,126

```

Nachdem Sie das Programm gestartet haben, erscheint statt des Klammeraffen unser Mondgesicht. Zu beachten ist aber, daß das zugehörige reverse Zeichen immer noch ein Klammeraffe ist.

### 3.4 Das Farb-RAM

Durch das Farb-RAM läßt sich jedes Zeichen in 16 verschiedenen Farben darstellen. Das Farb-RAM ist nicht verschiebbar und befindet sich daher immer im Adreßbereich von \$D800 (55296) bis \$DBFF (56319). Es umfaßt 1024 Bytes. Jedes Byte ist für die Zeichenfarbe eines Zeichens zuständig, wie jedes Byte des Video-RAM ein Zeichen auf dem Bildschirm bestimmt. Die einzelnen Bytes des Farb-RAM können die Werte von 0 - 15 annehmen, es lassen sich also 16 verschiedene Farben darstellen.

Die Farbe wird durch die ersten vier Bits festgelegt, also im LOW-Nibble. Die restlichen vier Bits, das HIGH-Nibble, sind unbenutzt. Das Farb-RAM hat auch noch andere Aufgaben, die wir im entsprechenden Zusammenhang noch erläutern werden. Bei einem Schreibzugriff auf das Farb-RAM, zum Beispiel mittels POKE 55296, FARBE, nimmt das entsprechende Zeichen (in diesem Fall das erste Zeichen in der ersten Zeile) die durch FARBE definierte Farbe an. Wollen Sie einem beliebigen Zeichen auf dem Bildschirm eine andere Farbe zuordnen, dann machen Sie das am besten mit

POKE 55296+ZEILE\*40+SPALTE, FARBE.

Die Farb-Codes können Sie der Tabelle entnehmen:

Code		Farbe	Code		Farbe
Dez	Hex		Dez	Hex	
0	\$00	schwarz	8	\$08	orange
1	\$01	weiss	9	\$09	braun
2	\$02	rot	10	\$0A	hellrot
3	\$03	türkis	11	\$0B	grau1
4	\$04	violett	12	\$0C	grau2
5	\$05	grün	13	\$0D	hellgrün
6	\$06	blau	14	\$0E	hellblau
7	\$07	gelb	15	\$0F	grau3

Abb. 3.4: Farb-Codes

Diese Tabelle ist beim Programmieren mit Farben fast unentbehrlich.

### 3.5 Extended Background Color Mode

Durch das Einschalten des Extended Background Color Mode ist es möglich, mehr als eine Hintergrundfarbe für ein Zeichen zu benutzen. Beim Setzen von Bit 6 in der Adresse \$D011 (53265) wird dieser Modus eingeschaltet. Die vier Hintergrundfarben werden in den Hintergrundfarbregistern \$D021 (53281) bis \$D024 (53284) festgelegt.

Dazu ein kleines Beispielprogramm:

```
5 A=1:B=5:C=9
10 POKE 53265, PEEK (53265) OR 64
20 FOR I=1024 TO 1024+254 :POKE I, I-1024 :NEXT I
30 POKE 53282, A :POKE 53283, B: POKE 53284, C
40 A=A+1 :B=B+1 :C=C+1 :GETAS :IF AS="" THEN 30
50 POKE 53265, PEEK (53265) AND 191
```

Zur Erläuterung:

In Zeile 5 werden die Farben für die Hintergrundfarbregister festgelegt. In Zeile 10 wird der Extended Background Color Modus eingeschaltet, indem das sechste Bit der Adresse \$D011 (53265) gesetzt wird. Zeile 20 schreibt 255 Zeichen in das Video-RAM. In Zeile 30 werden die Farben in den Hintergrundfarbregistern erhöht und anschließend wartet das Programm, bis eine Taste gedrückt wird. Dann verzweigt es in Zeile 40, wo wieder der Normalmodus eingeschaltet wird.

Wenn Sie das Programm gestartet haben, werden Sie erkennen, daß Sie im Extended Background Color Modus nur 64 Zeichen darstellen können. Das liegt daran, daß die Bits 6 und 7 auf den Zeichencodes im Video-RAM als Zeiger auf ein Hintergrundfarbregister dienen. Es bleiben also nur 6 Bits für den Zeichencode. Daher die Einschränkung auf 64 Zeichen.

Für die Bits 6 und 7 gibt es folgende Kombinationen:

Bitmuster	Bereich	Farbregister
00	0 – 63	\$D021 (53281)
01	64 – 127	\$D022 (53282)
10	128 – 191	\$D023 (53283)
11	192 – 255	\$D024 (53284)

Abb. 3.5: Bit-Kombinationstabelle I

Nachdem der Extended Background Color Modus durch das Löschen von Bit 6 in Adresse \$D011 (53265) wieder ausgeschaltet wird, nehmen die Zeichen von 64 bis 255 wieder ihre ursprüngliche Form an, wie aus unserem Programmbeispiel ersichtlich.

### 3.6 Der Multicolormodus

Im Multicolormodus kann man innerhalb eines Zeichens vier verschiedene Farben darstellen. Die Farbinformation wird jeweils durch zwei Bits in der Matrix festgelegt. Die Bits können folgende Zustände annehmen:

Bitmuster	Farbregister
00	\$D021 (53281)
01	\$D022 (53282)
10	\$D023 (53283)
11	Farb-RAM, Bits 0 bis 2

Abb. 3.6: Bit-Kombinationstabelle II

Da in diesem Modus zwei Bits einen Punkt auf dem Bildschirm ergeben, halbiert sich die Matrix dementsprechend. Die Farbe des Zeichens hängt von den Hintergrundfarbregistern ab. Die Bitkombinationen geben, wie auch aus der Tabelle zu entnehmen, nur das Farbregister an. In den Registern kann man dementsprechend die Farben des Zeichens bestimmen. Die dritte Zeichenfarbe wird im Farb-RAM, in den Bits 0 bis 2, angegeben. Das dritte Bit dient als Flag, ob das Zeichen im Multicolor- oder im normalen Modus dargestellt wird. Daher ist es möglich, beide Modi problemlos zu kombinieren.

Weil die Auflösung nur noch halb so groß ist (nämlich 4\*8 Punkte pro Zeichen beziehungsweise 160\*200 auf dem ganzen Bildschirm), ist es vorteilhaft, zwei oder mehr Zeichen für ein Objekt zu definieren. Unser Gesicht sieht zum Beispiel folgendermaßen aus:

01234567

Byte 0 00000011 = \$03 (003)  
Byte 1 00111100 = \$3C (060)  
Byte 2 11000010 = \$C2 (194)  
Byte 3 11000000 = \$C0 (192)  
Byte 4 11000100 = \$C4 (196)  
Byte 5 11000001 = \$C1 (193)  
Byte 6 00111100 = \$3C (060)  
Byte 7 00000011 = \$03 (003)

Byte 0 11111111 = \$FF (255)  
Byte 1 00000000 = \$00 (000)  
Byte 2 10000010 = \$82 (130)  
Byte 3 00000000 = \$00 (000)  
Byte 4 00000000 = \$00 (000)  
Byte 5 01010101 = \$55 (085)  
Byte 6 00000000 = \$00 (000)  
Byte 7 11111111 = \$03 (003)

Byte 0 11000000 = \$C0 (192)  
Byte 1 00111100 = \$3C (060)

```
Byte 2 10000011 = $83 (131)
Byte 3 00000011 = $03 (003)
Byte 4 00010011 = $13 (019)
Byte 5 01000011 = $43 (067)
Byte 6 00111100 = $3C (060)
Byte 7 11000000 = $C0 (192)
```

Um nun die drei Zeichen in den Zeichensatz einzubinden, muß vorher der Zeichensatz nach \$3000 (12288) kopiert werden, wie es im Kapitel 3.3 beschrieben wurde.

Zur Verdeutlichung haben wir noch ein kleines Programm erstellt:

```
5 A=0:B=7:C=5:D=10
10 POKE 53281, A
20 POKE 53282, B
30 POKE 53283, C
40 POKE 646, D : REM aktuelle Schriftfarbe
50 POKE 53270, PEEK (53270) OR 16
60 FOR I=12288 TO 12288+23: READ A: POKE I, A: NEXT I
70 PRINT CHR$(147)
80 POKE 646, 5: PRINT "MULTICOLOR = "; POKE 646, 10: PRINT "@AB":
PRINT
90 POKE 646, 5: PRINT "NORM.MODUS = "; PRINT "@AB"
100 POKE 53283, A
101 IF A>15 THEN A=0
102 A=A+1
104 GET A$: IF A$="" THEN 95
110 POKE 53270, PEEK (53272) AND 239
200 DATA 003, 060, 194, 192, 196, 193, 060, 003, 255, 000,
130, 000, 000, 085, 000, 255, 192
210 DATA 060, 131, 003, 019, 067, 060, 192
```

In den Zeilen 10 bis 30 werden die Farben in den Farbregistern festgelegt. In Zeile 40 wird die Schriftfarbe für das Farb-RAM festgelegt. In der nächsten Zeile wird der Mulicolormodus ein-

geschaltet. In Zeile 60 werden die drei Zeichen in den Zeichensatz eingebunden. In den Zeilen 80 bis 90 werden die Zeichen in den verschiedenen Modi auf den Bildschirm gebracht. In den darauffolgenden Zeilen wird das erste Farbgregister erhöht, bis ein Tastendruck erfolgt.

Wie Sie anhand unseres Beispiels sehen, kann man die Farben innerhalb der Matrix unabhängig voneinander verändern.

### 3.7 Sprites und ihre Programmierung

Sprites sind kleine Grafiken, die unabhängig vom Hintergrund über den Bildschirm bewegt werden. So kann man zum Beispiel Spielfiguren vor einem Hintergrund darstellen. Dieses Kapitel zeigt Ihnen, wie Sie vorgehen müssen, um ein Sprite zu programmieren.

Ein Sprite besteht aus 24 mal 21 Einzelpunkten. Um einen Sprite zu entwerfen, benutzen Sie daher am besten ein Raster aus 24\*21 Kästchen. Jedes Kästchen entspricht einem Bildpunkt, der an- oder ausgeschaltet werden kann. Füllen Sie die Kästchen aus, die den Bildpunkten entsprechen, die gesetzt werden sollen.

Der nächste Schritt besteht darin, den entworfenen Sprite in Daten umzuwandeln.

Dazu werden jeweils acht Punkte zu einem Byte zusammengefaßt. Also besteht eine Zeile bei einem Sprite aus drei Bytes, der ganze Sprite hat 21 Zeilen mit je 3 Bytes, also 63 Bytes.

Die Acht-Bit-Zahlen müssen nun in Dezimalzahlen umgerechnet werden. Blocks, in denen gar kein Punkt gesetzt ist, haben den Wert 0.

Legen Sie die so gewonnen Daten in DATA-Zeilen ab. Wichtig ist, daß auch Bytes mit dem Wert 0 abgelegt werden, sonst verschieben sich alle anderen Daten. Wenn Sie alle Zahlen dreistellig schreiben, bleibt das Listing übersichtlicher:

```
1000 DATA 000,000,000
1010 DATA 000,000,000
1020 DATA 000,000,000
1030 DATA 000,000,000
1040 DATA 000,000,000
1050 DATA 000,000,000
1060 DATA 000,000,000
1070 DATA 003,255,255
1080 DATA 000,002,000
1090 DATA 192,170,128
1100 DATA 194,150,080
1110 DATA 234,150,080
1120 DATA 194,170,168
1130 DATA 192,170,168
1140 DATA 000,032,128
1150 DATA 000,170,160
1160 DATA 000,000,000
1170 DATA 000,000,000
1180 DATA 000,000,000
1190 DATA 000,000,000
1200 DATA 000,000,000
```

Jede Zahl von 1 bis 255 repräsentiert ein bestimmtes Punktemuster innerhalb eines Sprites. So ist es also möglich, jede beliebige Figur, von einem Punkt bis hin zum 24 mal 21 Punkte großen Block zu programmieren. Der Unterschied zur hochauflösenden Grafik besteht darin, daß man ein Sprite frei bewegen, vergrößern und verändern kann. Doch bevor man das Sprite einschalten kann müssen die Spritezeiger festgelegt werden. Diese befinden sich in den Adressen von \$07F8 (2040) bis \$07FF (2047), in der Reihenfolge der Spritenummern. Der Spritezeiger für Sprite 1 steht also in Adresse \$07F8 (2040), der für Sprite 2 in der Adresse \$07F9 (2041) und so weiter. Wenn Sie zum Beispiel einen Sprite in den Speicherbereich ab \$2000 (8192) ablegen wollen, dann verfahren sie wie folgt:

```
10 POKE 2040, 8192/64
```

Somit haben Sie den Spritezeiger auf die Adresse \$2000 (8192) zeigen lassen. Weil ein Sprite 63 Bytes beansprucht, kann man den gewünschten Speicherbereich durch 64 teilen, dann hat man den Wert für den Spritezeiger. Mit 64 kann der Computer leichter rechnen, das eine überzählige Byte pro Sprite wird nicht benutzt. Anschließend werden dann die Daten für den Sprite mit Hilfe einer FOR- NEXT-Schleife in den Speicher gelesen:

```
20 FOR I=0 TO 62: READ A: POKE 8192+I, A: NEXT I
```

Jetzt muß der Sprite eingeschaltet werden. Dafür ist die Speicherzelle \$D015 (53269) zuständig. Die Bits 0 bis 7 dienen als Schalter für das jeweilige Sprite. Wird das erste Bit gesetzt, schaltet sich Sprite 1 ein, wird das zweite Bit gesetzt, schaltet sich Sprite zwei ein und so weiter. Wenn alle Bits gesetzt werden, schalten sich alle acht Sprites ein. Die nächste Zeile lautet also:

```
30 POKE 53269, 1
```

Jetzt ist der Sprite zwar eingeschaltet, aber trotzdem noch nicht auf dem Bildschirm sichtbar, weil er sich in der oberen Ecke des Bildschirms ( unter dem Bildschirmrahmen) befindet. Da die Position des Sprites auf Null steht, muß auch diese verändert werden. Die X-Position wird in der Adresse \$D000 (53248), die Y-Position in der Adresse \$D001 (53249) festgelegt. Für Sprite 2 sind es die Adressen \$D003 (53250) und \$D004 (53251) und so weiter. Man kann den Sprite auch mit einer FOR- NEXT-Schleife über den Bildschirm laufen lassen. Um sich das zu verdeutlichen, geben Sie folgendes ein:

```
40 POKE 53249, 100: FOR X=0 TO 255: POKE 53248, X: NEXT X
```

Ein Problem werden Sie vielleicht schon erkannt haben: Es gibt 320 horizontale Positionen, aber der maximale Wert bei einem POKE in die X-Position kann nur 255 betragen. Sie werden sich fragen, wie man den Sprite dann über den Wert 255 hinaus verschieben kann. Für diese Aufgabe gibt es ein weiteres Register: Im Register \$D010 (53264) befindet sich für jedes Sprite ein weiteres Bit für die X-Position. In diesem Bit wird markiert, ob

eine X-Koordinate über 255 liegt. Zu diesem Zweck wird vor der Adressierung das entsprechende Bit auf 1 gesetzt. Damit unser Sprite auch bis Position 320 läuft, geben Sie die folgende Zeile ein:

```
50 POKE 53264, 1:FOR X=0 TO 64: POKE 53248, X:NEXT X:POKE 53264,0
```

Mit Hilfe dieser Einrichtung ist es nun leicht möglich, jeden Sprite beliebig und unabhängig von den anderen über den ganzen Bildschirm laufen zu lassen.

Als weitere Möglichkeit können wir noch die Farbe des Sprites ändern. Hierzu verfügt jeder Sprite über ein Farbregister. Diese Register befinden sich von \$D027 (53287) bis \$D08E (53294). Die Adresse \$D027 (53287) ist also für Sprite 1 zuständig, die Adresse D028 (53288) für Sprite 2 und so weiter.

```
60 POKE 53287, 14
```

Dadurch hat unser Sprite nun eine hellblaue Farbe bekommen.

Die nächste Besonderheit ist die Möglichkeit, die Sprites in horizontaler und/oder vertikaler Richtung zu vergrößern. Auch hierfür gibt es zwei Register. Eines für die Vergrößerung in X- und das andere für die Vergrößerung in Y-Richtung. Die beiden Register sind vom Aufbau her identisch mit der Speicherzelle \$D015. Die Bits 0 bis 7 sind für die jeweiligen Sprites zuständig. Das heißt, wenn Bit 0 gesetzt wird, vergrößert sich der Sprite 1 in X-beziehungsweise Y-Richtung, bei Bit 1 das zweite Sprite und so weiter. In der Adresse \$D017 (53271) wird das entsprechende Sprite in X und in der Adresse \$D01D (53277) in Y Richtung vergrößert. Jetzt können wir unser Programm erweitern:

```
70 POKE 53271, 1
80 FOR I=1 TO 700: NEXT I: REM WARTESCHLEIFE
90 POKE 53277, 1
```

Eine weitere Besonderheit ist, daß Sie wählen können, ob der Sprite vor dem Hintergrund oder dahinter plaziert werden soll.

Damit kann man natürlich schöne Effekte hervorrufen. Diese Priorität kann man in der Adresse \$D01A (53275) festlegen. Auch hier ist das Prinzip zur Festlegung der Spritenummer mit der Adresse \$D015 identisch. Um eine Reaktion erkennen zu können, müssen an der Stelle, wo sich das Sprite befindet, Zeichen auf dem Bildschirm stehen. Mit dem Register können Sie die Priorität jedes Sprites beliebig verändern. Wenn das entsprechende Bit nicht gesetzt ist, also 0 ist, bedeutet das, daß das Sprite vor dem Hintergrund steht. Ein gesetztes Bit bewirkt demnach den umgekehrten Fall. Die nächste Zeile lautet:

100 POKE 53275, 1

Es gibt ein Register, in dem eine Kollision zwischen verschiedenen Sprites verzeichnet wird. Dieses Register bleibt solange auf 0, bis entweder zwei oder mehrere Sprites zusammengestoßen sind. Diese Register setzen sich bei einer Kollision nicht selbständig zurück. Das muß also vom Programm besorgt werden. Wenn diese nicht zurückgesetzt werden, bleiben die Informationen über die Kollision bestehen, so daß eine darauffolgende nicht erkannt wird. Wenn man den Wert der Speicherzelle \$D01E (53278) abfragt, kann man feststellen, welche Sprites miteinander kollidiert sind. Wenn bei PEEK(53278) der Wert 3 erscheint, dann haben die Sprites 1 und 2 eine Kollision gehabt. Die Bitstruktur des Registers braucht nicht weiter erläutert zu werden, da sie mit den anderen Registern identisch ist. Nach einer Abfrage muß das Register wieder durch POKE 53278, 0 zurückgestellt werden.

Genauso, wie eine Kollision von verschiedenen Sprites registriert wird, besteht die Möglichkeit, auf eine Kollision von Sprites mit dem Hintergrund abzufragen. Dazu dient die Speicherzelle \$D01F (53279). Dieses Register wird wie Register \$D01E (53278) behandelt. Die einzige Ausnahme ist das Ergebnis der PEEK - Abfrage. Das Resultat gibt nur Auskunft darüber, welcher Sprite mit einem Zeichen kollidiert ist. Nicht aber welches Zeichen es war und an welcher Position es sich befand. Diese Adresse muß auch wie das Register \$D01E (53278) nach einer Kollision zurückgesetzt werden.

Wie beim Multicolorzeichensatz kann man einen Sprite auch in vier verschiedenen Farben darstellen. Durch das Setzen der einzelnen Bits in der Adresse \$D01C (53276) kann man für jeden einzelnen Sprite den Multicolormodus einschalten. Wenn Sie in Zeile 5 POKE 53276, 3 eingeben, dann nehmen unsere Hubschrauber langsam Gestalt an. Dadurch haben die Hubschrauber aber (wie auch der Zeichensatz im Vierfarbmodus) eine geringere Auflösung, da jeweils zwei Bits einen Punkt auf dem Bildschirm ergeben.

Wir wissen ja, daß zwei Bits vier Informationen übermitteln können: 00, 01, 10, 11. Bei der Verwendung des Multicolormodus haben diese Bits folgende Wirkung:

Bitmuster	Farbregister
00	Der Punkt hat die Farbe des Hintergrundes (Man sieht keinen Punkt)
01	Die Farbe wird aus Adresse \$D025 (53285) geholt
10	Die Farbe wird aus den Adressen D026 (53286) bis D02E (53294) geholt
11	Die Farbe wird aus Adresse \$D026 (53286) geholt

Abb. 3.7: Bit-Kombinationstabelle III

Vielleicht haben Sie sich anfangs gefragt, warum der Hubschrauber so seltsam aussieht. Diese Frage kann man leicht beantworten. Er ist als Multicolorsprite entwickelt worden. Da ein Multicolorsprite aus weniger Punkten besteht, als ein einfarbiger Sprite, sieht er natürlich im normalen Sprite-Modus etwas seltsam aus. Als Abschluß dieses Kapitels wollen wir Ihnen nun ein Demo-Programm zur Verdeutlichung der Spritefunktionen präsentieren, in dem alle erwähnten Funktionen vorkommen.

Es ist nicht ungeschickt, anhand dieses Programmes, mit der Programmierung der Sprites zu experimentieren. Dadurch lernen Sie die Handhabung der Sprites am schnellsten. Die REM-Zeilen müssen nicht mit eingegeben werden.

```
0 POKE 53280, 0: POKE 53281, 0: REM HINTERGRUND FARBE SETZEN
1 POKE 53286, 4: REM MULTICOLOR FARBE SETZEN
2 FOR T=0 TO 62: READ X: POKE 8192+T, X: NEXTT: REM SPRITE-
DATEN EINLESEN
4 PRINT CHR$(147): REM BILDSCHIRM LÖSCHEN
5 POKE 53276, 3: REM MULTICOLORMODUS EINSCHALTEN
6 POKE 53287, 1: POKE 53288, 1: REM FARBE SETZEN
7 FOR I=0 TO 24: POKE 1024+I*40+20, 161: NEXTI: REM MAUER AUFBAUEN
10 POKE 2040, 8192/64: POKE 2041, 8192/64: REM SPRITEZEIGER SETZEN
20 POKE 53269,3: REM SPRITE 1 UND 3 EINSCHALTEN
30 POKE 53249, 100: POKE 53251, 150: FOR I=1 TO 255
40 POKE 53248, I: REM SPRITE 1 IN X-RICHTUNG BEWEGEN
50 POKE 53250, I: POKE 53251, I: REM SPRITE 2 IN X UND Y RICHTUNG
BEWEGEN
60 IF PEEK(53278)=3 THEN GOSUB 100: REM ABFRAGE AUF SPRITE-
SPRITE KOLLISION
61 IF PEEK(53279)=3 THEN GOSUB 300: REM
ABFRAGE AUF SPRITE-HINTERGRUND-KOLLISION
65 IF PEEK(53248)=255 THEN GOSUB 200: REM WENN 255, DANN 200
70 NEXT I
80 GOTO 30
100 REM SPRITES IN X UND Y RICHTUNG VERGRÖßERN
101 REM UND REGISTER FÜR SPRITE KOLLISION ZURÜCKSETZEN
102 POKE 53271, 3: POKE 53277, 3: POKE 53278, 0
110 RETURN
200 POKE 53264, 3: REM SPRITES AUF POSITION 256 SETZEN
210 FOR I=1 TO 64: POKE 53248, I: POKE 53250, I: POKE 53251, I: NE
XT I: REM WEITERBEWEGEN
220 POKE 53264, 0
230 RETURN
300 REM SPRITES VERKLEINERN
301 REM UND REGISTER FÜR SPRITE-HINTERGRUND-KOLLISION ZURÜCKSETZEN
302 POKE 53271, 0: POKE 53277, 0: POKE 53279, 0
310 RETURN
999 REM SPRITE DATEN
1000 DATA 000,000,000
1010 DATA 000,000,000
1020 DATA 000,000,000
1030 DATA 000,000,000
1040 DATA 000,000,000
```

```
1050 DATA 000,000,000
1060 DATA 000,000,000
1070 DATA 003,255,255
1080 DATA 000,002,000
1090 DATA 192,170,128
1100 DATA 194,150,080
1110 DATA 234,150,080
1120 DATA 194,170,168
1130 DATA 192,170,168
1140 DATA 000,032,128
1150 DATA 000,170,160
1160 DATA 000,000,000
1170 DATA 000,000,000
1180 DATA 000,000,000
1190 DATA 000,000,000
1200 DATA 000,000,000
```

### 3.8 Der Grafikbildschirm

Eine weitere Besonderheit des C64 ist der Grafikbildschirm, das heißt die hochauflösende Grafik. Im einfarbigen Modus hat der Grafikbildschirm eine Auflösung von 64000 Punkten, also  $8*40 = 320$  horizontal und  $8*25 = 200$  vertikal, was die gerade genannte Anzahl an Einzelpunkten ergibt. Das Einschalten des Modus erfolgt durch Setzen von Bit 5 in der Adresse \$D011 (53265). Es ist ratsam, die Bits mittels logischer Verknüpfungen wie AND und OR zu setzen beziehungsweise zu löschen, da die anderen Bits in der Speicherzelle noch über weitere Aufgaben verfügen. Da der VIC nur auf einen adressierbaren Bereich von 16 kByte zugreifen kann, liegt der 8 kByte große Grafikbildschirm immer in einer Hälfte des Bereichs. Durch das Setzen oder Löschen von Bit 3 in der Adresse \$D018 (53272) können folgende Bereiche für den Standort des Grafikbildschirms gewählt werden:

Bitmuster	Adressbereich (Hex)	Adressbereich (Dez)
0	\$0000 - \$1F3F	0 - 7999
1	\$2000 - \$3F3F	8192 - 16191

Abb. 3.8: Bereichstabelle

Auch diese Bereiche sind zu der jeweiligen Bankstartadresse, also der Anfangsadresse des VIC, hinzuaddieren.

Der Grafikbildschirm ist genauso wie der Zeichensatz aufgebaut. Der VIC interpretiert den Zeichensatz genauso wie den Grafikbildschirm. Beim Zeichensatz ergeben 64 Punkte ein Zeichen auf dem Bildschirm. Beim Grafikbildschirm ist das genauso, nur man muß sich vorstellen, der ganze Bildschirm wäre voller Leerzeichen, dessen Punkte man nach Belieben setzen und wieder löschen kann. Man kann sich den Grafikbildschirm als ein riesiges Zeichen vorstellen, das eine Auflösung von 64000 Punkten hat.

Das Einschalten des Grafikbildschirms erfolgt durch:

10 POKE 53265, PEEK(53265) OR 32

Jetzt muß noch dem VIC mitgeteilt werden, in welchem Adressbereich sich der Grafikbildschirm befindet. Im Normalfall ist das dritte Bit in der Adresse \$D018 (53272) auf Null gesetzt, das heißt, der Grafikbildschirm liegt im Adressbereich von \$0000 (0) bis \$1F3F (7999), wie auch der Tabelle zu entnehmen ist. Dieser Bereich ist aber äußerst ungünstig, weil wichtige Speicherzellen in der Zeropage überschrieben werden können. Das Umsetzen des Zeigers erfolgt, wie schon erwähnt, durch das Setzen von Bit 3 in der Adresse \$D018 (53272):

20 POKE 53272, PEEK(53272) OR 8

Dadurch ist der Zeiger für den Grafikbildschirm auf den Bereich von \$2000 (8192) bis \$3FEF (16191) gestellt.

Wenn der Grafikbildschirm eingeschaltet ist, dient das Video-RAM als Farbspeicher für die hochauflösende Grafik. Sie können innerhalb eines Feldes von 64 Punkten, also in Größe eines Zeichens, die Farbe beliebig angeben. Um Vorder- und Hintergrundfarbe festzulegen, muß man ein Byte in zwei Hälften aufspalten. Das geht folgendermaßen vor sich: Die Farbe der Punkte, zum Beispiel 5 (grün), wird mit 16 multipliziert und mit der Hintergrundfarbe, zum Beispiel 1 (weiß), addiert. Daraus ergibt sich dann der Wert, der beide Funktionen übernimmt:

```
30 FARBE=5: HINTERGRUND =1
40 FOR I=0 TO 254: POKE 1024+I, FARBE*16+HINTERGRUND:NEXT I
50 GOTO 50: REM SCROLLEN DES BILDSCHIRMS VERHINDERN
```

Wenn Sie das Programm starten, werden Sie feststellen, daß der Hintergrund eine weiße und die Punkte eine grüne Farbe annehmen. In Zeile 50 muß in eine Endlosschleife verzweigt werden, da die anschließende READY- Meldung den Bildschirm verschieben und neue Farben bewirken würde.

Wenn Sie den Grafikbildschirm eingeschaltet haben, werden Sie feststellen, daß dieser nicht gelöscht ist, sondern undefinierbare Punkte gesetzt sind. Um den Grafikbildschirm zu löschen, muß der Bereich von \$2000 (8192) bis \$3F3F (16191) mit Nullen gefüllt werden, weil in einer Null keine Bits gesetzt sind und daher auch keine Punkte zu sehen sind.

```
FOR I=8192 TO 16192: POKE I,0: NEXT I
```

Anschließend wollen wir Ihnen noch eine kleine Anwendung zeigen, die eine Sinuskurve auf den Bildschirm bringt. Anhand des Programmbeispiels können Sie sich mit der Programmierung des Grafikbildschirms vertraut machen. Die REM- Zeilen müssen nicht mit eingegeben werden.

```
10 REM SINUSPLOT
20 POKE 53265, PEEK(53265) OR 32: REM GRAFIKBILDSCHIRM EINSCHALTEN
30 POKE 53272, PEEK(53272) OR 8 : REM ZEIGER AUF 8192 LEGEN
40 FOR I=1024 TO 2027: POKE I, 80: NEXT I: REM FARBE SETZEN
50 FOR I=8192 TO 16191: POKE I,0: NEXT I: REM GRAFIKBILDSCHIRM LÖS
CHEN
60 FOR X=0 TO 318: Y=100: GOSUB 1000: NEXT X: REM X ACHSE ZEICHNEN
70 FOR Y=0 TO 199: X=160: GOSUB 1000: NEXT Y: REM Y ACHSE ZEICHNEN
80 FOR X=0 TO 319: Y=100-100*SIN(X*PI/160):GOSUB 1000: NEXT X: REM
SINUSKURVE ZEICHNEN
90 GOTO 90: REM ENDLOSSCHLEIFE
1000 OY=320*INT(Y/8)+(YAND7):REM BERECHNEN EINES PUNKTES
1010 OX=8*INT(X/8)
1020 MA=2^(7-(XAND7))
1030 AV=8192+OY+OX
1040 POKE AV, PEEK (AV) OR MA: REM PUNKT DARSTELLEN
1050 RETURN: REM RÜCKSPRUNG VON DER UNTERROUTINE
```

Wenn Sie das Programm vom Aufbau her verstanden haben, dann werden Sie auch bald Ihre eigenen mathematischen Funktionen auf diese Art und Weise darstellen können.

Die Programmierung von Kreisen oder Linien zwischen zwei Punkten ist beim C64 leider nicht so komfortabel wie bei einigen anderen Computern. So gibt es keinen Befehl, um eine Gerade von Punkt X nach Punkt Y zu ziehen, oder einen Befehl, einen Kreis mit einem bestimmten Radius an einem bestimmten Ort zu zeichnen. Deshalb haben wir ein kleines Graphikhilfsprogramm für Sie vorbereitet, das einige Grafikmöglichkeiten bietet. Mit diesem Programm können Sie schnell und komfortabel einfache Grafiken erzeugen. Das Graphikhilfsprogramm finden Sie am Ende des Kapitels.

### 3.9 Der Multicolorgrafikbildschirm

Der Multicolorgrafikbildschirm ist mit dem Multicolorzeichensatz zu vergleichen. Im Gegensatz zum normalen Modus hat man im Multicolormodus nicht nur zwei, sondern vier Farben zur

Verfügung. Jedoch muß man, wie beim Multicolorzeichensatz, die Hälfte der Auflösung opfern. Das heißt, man hat nur noch 160 horizontale und 200 vertikale Punkte zur Verfügung, weil zwei Bits einen Punkt auf dem Bildschirm ergeben. Durch Setzen von Bit 4 in der Adresse \$D016 (53270) wird der Multicolormodus für den Grafikbildschirm aktiviert. Natürlich muß auch das Bit 5 in der Adresse \$D011 (53265) gesetzt sein, da sonst der Grafikbildschirm nicht aktiviert ist. Genauso wie beim Multicolorzeichensatz kann man innerhalb eines Acht-mal-Acht-Feldes 3 Farben plus der Hintergrundfarbe darstellen. Da zwei Bits, die nun für einen Punkt zuständig sind, nur die Farbquelle angeben und nicht die Farbe selbst, ergeben sich folgende Möglichkeiten für die Farbquellen:

Bitmuster	Farbquelle
0 0	Hintergrundfarbregister \$D021 (53281)
0 1	Highnibble der Videomatrix
1 0	Lownibble der Videomatrix
1 1	Farbram

Abb. 3.9: Mögliche Farbquellen

Das Farb-RAM, das beim normalen Grafikbildschirm unbenutzt ist, dient hier als Farbquelle für das Bitpaar 11. Es ist natürlich problemlos möglich, Sprites und Grafik zu kombinieren. Das Mischen von Text und Grafik ist nicht ohne größeren Programmieraufwand möglich, aber dies werden wir im Kapitel Interuptprogrammierung noch näher erläutern.

Hier nun das versprochene Grafikhilfsprogramm:

### Sprungtabelle für Funktionen

```
C000 JMP $C01E ; Grafikmodus einschalten
C003 JMP $C03C ; Grafik löschen
C006 JMP $C051 ; Farbe setzen
C009 JMP $C06D ; Grafik invertieren
C00C JMP $C089 ; Grafikpunkt setzen
C00F JMP $C086 ; Grafikpunkt löschen
C012 JMP $C152 ; Grafik laden
C015 JMP $C139 ; Grafik abspeichern
C018 JMP $C175 ; Grafik drucken
C01B JMP $C161 ; Grafik ausschalten
```

### Routine zum einschalten der Grafik

```
C01E JSR $C03C ; Sprung zu Grafik löschen
C021 LDA $D011 ; Normalwert
C024 STA $C170 ; sichern
C027 LDA $D018 ; Normalwert
C02A STA $C171 ; sichern
C02D LDA #$3B ; Grafikmodus
C02F STA $D011 ; einschalten
C032 LDA #$18 ; Zeiger auf
C034 STA $D018 ; $2000 stellen
C037 LDX #$10 ; Farbwert laden
C039 JMP $C057 ; Sprung zu Farbe setzen
C03C LDY #$00 ; Adresse
C03E LDX #$20 ; festlegen
C040 STY $FD ; und
C042 STX $FE ; speichern
C044 TYA ; Akku auf Null setzen
C045 NOP ; keine Operation
C046 STA ($FD),Y; Bereich
C048 INY ; von
C049 BNE $C046 ; $2000 bis
C04B INC $FE ; $3FFF mit
```

```
C04D DEX      ; Nullen
C04E BNE $C046 ; füllen
C050 RTS      ; Rücksprung
```

## Grafikfarbe setzen

```
C051 JSR $AEFD ; auf Komma prüfen
C054 JSR $B79E ; Wert ins X Register holen
C057 LDY #$00  ; Adresse
C059 LDA #$04  ; festlegen
C05B STY $FD   ; Werte
C05D STA $FE   ; speichern
C05F TXA      ; Farbe in Akku schieben
C060 LDX #$04  ; Video-
C062 STA ($FD),Y; RAM
C064 INY      ; mit
C065 BNE $C062 ; Farb-
C067 INC $FE  ; wert
C069 DEX      ; auf-
C06A BNE $C062 ; füllen
C06C RTS      ; Rücksprung
```

## Grafik invertieren

```
C06D LDY #$00  ; Bereich
C06F LDA #$20  ; festlegen
C071 STY $FD   ; und
C073 STA $FE   ; speichn
C075 LDX #$20  ; Zähler stellen
C077 LDA ($FD),Y; Wert laden
C079 EOR $FF   ; alle Bits undrehen
C07B STA ($FD),Y; Wert speichern
C07D INY      ; ersten Zähler erhöhen
C07E BNE $C077 ; wenn nicht Null dann weiter
C080 INC $FE   ; ansonsten Adressee erhöhen
C082 DEX      ; zweiten Zähler erniedrigen
C083 BNE $C077 ; noch nicht Null?, dann weiter
C085 RTS      ; ansonsten Rücksprung
```

## Punkt setzen beziehungsweise löschen

C086 LDA #80 ; Zeiger für Grafikpunkt setzen  
C088 BIT 00A9 ; Zeiger für Grafikpunkt löschen  
C08B STA 97 ; Zeiger speichern  
C08D JSR AEFD ; auf Komma prüfen  
C090 JSR B7EB ; Werte laden  
C093 CPX #C8 ; Y-Koordinate größer als 199?  
C095 BCS C085 ; wenn ja, dann Rücksprung  
C097 LDA 15 ; X-Koordinate +1 kleiner als 320?  
C099 CMP #01 ; dann  
C09B BCC C0A5 ; weiter  
C09D BNE C085 ; ansonsten Rücksprung  
C09F LDA 14 ; X-Koordinate größer als 319  
C0A1 CMP #40 ; dann  
C0A3 BCS C085 ; Rücksprung  
C0A5 TXA ; Y-Koordinate in den Akku schieben  
C0A6 LSR ; durch  
C0A7 LSR ; 8  
C0A8 LSR ; mal  
C0A9 ASL ; 2  
C0AA TAY ; Y-Koordinate wieder ins Y-Register  
C0AB LDA C0FF,Y; Wert aus Tabelle holen  
C0AE STA C173 ; und speichern  
C0B1 LDA C100,Y; mal 320  
C0B4 STA C174 ; und speichern  
C0B7 TXA ; Y-Koordinate holen  
C0B8 AND #07 ; Bits 3 bis 7 löschen  
C0BA CLC ; Carry löschen und  
C0BB ADC C173 ; mit Tabellenwert addieren  
C0BE STA C173 ; und wieder speichern  
C0C1 LDA 14 ; X-Koordinate laden  
C0C3 AND #F8 ; Bits 0 bis 2 löschen  
C0C5 STA C172 ; und speichern  
C0C8 CLC ; Carry löschen  
C0C9 LDA #00 ; mit Null  
C0CB ADC C173 ; addieren  
C0CE STA FD ; und speichern  
C0D0 LDA #20 ; mit 32

```
COD2 ADC $C174 ; addieren
COD5 STA $FE ; und speichern
COD7 CLC ; Carry löschen
COD8 LDA $FD ; Anfangsadresse mit
CODA ADC $C172 ; Y-wert addieren
CDDD STA $FD ; und speichern
CODF LDA $FE ; Anfangsadresse mit
COE1 ADC $15 ; X-Wert addieren
COE3 STA $FE ; und speichern
COE5 LDA $14 ; X-Wert laden
COE7 AND #$07 ; Bits 3 bis 7 löschen
COE9 EOR #$07 ; und umdrehen
COEB TAX ; X-Wert ins X-Register
COEC LDA $C131,X; Wert aus Tabelle holen
COEF LDY #$00 ; Zähler auf Null setzen
COF1 BIT $97 ; Überprüfen ob der Punkt
COF3 BPL $COFA ; gesetzt oder gelöscht werden soll
COF5 EOR #$FF ; alle Bits umdrehen
COF7 AND ($FD),Y; Punkt löschen
COF9 BIT $FD11 ; Punkt setzen
COFC STA ($FD),Y; Punkt auf Bildschirm bringen
COFE RTS ; Rücksprung
```

## Multiplikationstabelle

```
COFF 00 00 40 01 80 02 C0 03
C107 00 05 40 06 80 07 C0 08
C10F 00 0A 40 0B 80 0C C0 0D
C117 00 0F 40 10 80 11 C0 12
C11F 00 14 40 15 80 16 C0 17
C127 00 19 40 1A 80 1B C0 1C
C12F 00 1E 01 02 04 08 10 20
C137 40 80 20 FD AE 20 D4 E1
```

## Grafik speichern

C139 JSR \$AEFD ; auf Komma prüfen  
C13C JSR \$E1D4 ; Filenamen und Geräteadresse holen  
C13F LDX # \$00 ; End-  
C141 LDY # \$40 ; adresse  
C143 LDA # \$00 ; festlegen  
C145 STA \$FD ; Anfangs-  
C147 LDA # \$20 ; Adresse  
C149 STA \$FE ; speichern  
C14B LDA # \$FD ; Sekundäradresse  
C14D STA \$B9 ; festlegen  
C14F JMP \$FFD8 ; Sprung zu SAVE

## Grafik laden

C152 JSR \$AEFD ; auf Komma prüfen  
C155 JSR \$E1D4 ; Filenamen und Geräteadresse holen  
C158 LDA # \$01 ; Sekundäradresse  
C15A STA \$B9 ; festlegen  
C15C LDA # \$00 ; Flag für LOAD setzen  
C15E JMP \$FFD5 ; Sprung zu LOAD

## Grafik Ausschalten

C161 LDA \$C170 ; Normalwert laden  
C164 STA \$D011 ; und speichern  
C167 LDA \$C171 ; Normalwert laden  
C16A STA \$D018 ; und speichern  
C16D JMP \$E544 ; Bildschirm löschen und Rücksprung  
C170 BRK  
C171 BRK  
C172 BRK  
C173 BRK  
C174 BRK

## Grafik drucken (für FX80 mit VC Interface)

C175 JSR \$AEFD ; Auf Komma prüfen  
C178 JSR \$B79E ; logische Filenummer holen  
C17B JSR \$FFC9 ; Ausgabegerät setzen  
C17E LDA #\$00 ; Low und  
C180 LDY #\$20 ; High Byte laden  
C182 STA \$FD ; Zeiger auf  
C184 STY \$FE ; Grafik setzen  
C186 LDX #\$19 ; Anzahl  
C188 LDY #\$07 ; der  
C18A BIT \$05A0 ; Zeilen festlegen  
C18D LDA \$C1D6,Y; Drucker  
C190 JSR \$FFD2 ; auf  
C193 DEY ; Grafikmodus  
C194 BPL \$C18D ; stellen  
C196 LDA #\$28 ; Spalte  
C198 STA \$15 ; festlegen  
C19A LDA #\$80 ; Maske  
C19C STA \$97 ; festlegen  
C19E LDA #\$00 ; Code  
C1A0 STA \$14 ; festlegen  
C1A2 LDY #\$07 ; Zähler festlegen  
C1A4 LDA (\$FD),Y; Bitmuster zusammen setzen  
C1A6 AND \$97 ; Vergleich ob Bit gesetzt  
C1A8 BEQ \$C1B1 ; wenn nicht, dann Zähler erniedrigen  
C1AA LDA \$14 ; wenn ja  
C1AC ORA \$C1DE,Y; dann Bit  
C1AF STA \$14 ; setzen  
C1B1 DEY ; Zähler erniedrigen  
C1B2 BPL \$C1A4 ; schon Null, wenn ja dann weiter  
C1B4 LDA \$14 ; Code an  
C1B6 JSR \$FFD2 ; Drucker senden  
C1B9 LSR \$97 ; Maske durch 2  
C1BB BCC \$C19E ; wenn Null, dann Code festlegen  
C1BD LDA \$FD ; Adresse  
C1BF ADC #\$07 ; um  
C1C1 STA \$FD ; 8  
C1C3 BCC \$C1C7 ; erhöhen  
C1C5 INC \$FE ; Highbyte erhöhen

```

C1C7 DEC $15 ; nächste
C1C9 BNE $C19A ; Spalte
C1CB DEX ; nächste
C1CC BNE $C18B ; Zeile
C1CE LDA #$0D ; Zeilenvorschub
C1D0 JSR $FFD2 ; ausgeben
C1D3 JMP $FFCC ; Ausgabe wieder auf Bildschirm

```

## Druckertabelle

```

C1D6 01 40 06 2A 1B 0D 31 1B
C1DE 80 40 20 10 08 04 02 01

```

Und hier noch ein Ladeprogramm in BASIC:

```

100 FOR I=49152 TO 49637
110 READ X: POKE I, X: S=S+X: NEXT I
120 DATA 76, 30,192, 76, 60,192, 76, 81,192, 76,109,192
130 DATA 76,137,192, 76,134,192, 76, 82,193, 76, 57,193
140 DATA 76,117,193, 76, 97,193, 32, 60,192,173, 17,208
150 DATA 141,112,193,173, 24,208,141,113,193,169, 59,141
160 DATA 17,208,169, 24,141, 24,208,162, 16, 76, 87,192
170 DATA 160, 0,162, 32,132,253,134,254,152,234,145,253
180 DATA 200,208,251,230,254,202,208,246, 96, 32,253,174
190 DATA 32,158,183,160, 0,169, 4,132,253,133,254,138
200 DATA 162, 4,145,253,200,208,251,230,254,202,208,246
210 DATA 96,160, 0,169, 32,132,253,133,254,162, 32,177
220 DATA 253, 73,255,145,253,200,208,247,230,254,202,208
230 DATA 242, 96,169,128, 44,169, 0,133,151, 32,253,174
240 DATA 32,235,183,224,200,176,238,165, 21,201, 1,144
250 DATA 8,208,230,165, 20,201, 64,176,224,138, 74, 74
260 DATA 74, 10,168,185,255,192,141,115,193,185, 0,193
270 DATA 141,116,193,138, 41, 7, 24,109,115,193,141,115
280 DATA 193,165, 20, 41,248,141,114,193, 24,169, 0,109
290 DATA 115,193,133,253,169, 32,109,116,193,133,254, 24
300 DATA 165,253,109,114,193,133,253,165,254,101, 21,133
310 DATA 254,165, 20, 41, 7, 73, 7,170,189, 49,193,160
320 DATA 0, 36,151, 16, 5, 73,255, 49,253, 44, 17,253

```

```
330 DATA 145,253, 96, 0, 0, 64, 1,128, 2,192, 3, 0
340 DATA 5, 64, 6,128, 7,192, 8, 0, 10, 64, 11,128
350 DATA 12,192, 13, 0, 15, 64, 16,128, 17,192, 18, 0
360 DATA 20, 64, 21,128, 22,192, 23, 0, 25, 64, 26,128
370 DATA 27,192, 28, 0, 30, 1, 2, 4, 8, 16, 32, 64
380 DATA 128, 32,253,174, 32,212,225,162, 0,160, 64,169
390 DATA 0,133,253,169, 32,133,254,169,253,133,185, 76
400 DATA 216,255, 32,253,174, 32,212,225,169, 1,133,185
410 DATA 169, 0, 76,213,255,173,112,193,141, 17,208,173
420 DATA 113,193,141, 24,208, 76, 68,229, 0, 0, 0, 0
430 DATA 0, 32,253,174, 32,158,183, 32,201,255,169, 0
440 DATA 160, 32,133,253,132,254,162, 25,160, 7, 44,160
450 DATA 5,185,214,193, 32,210,255,136, 16,247,169, 40
460 DATA 133, 21,169,128,133,151,169, 0,133, 20,160, 7
470 DATA 177,253, 37,151,240, 7,165, 20, 25,222,193,133
480 DATA 20,136,208,240,165, 20, 32,210,255, 70,151,144
490 DATA 225,165,253,105, 7,133,253,144, 2,230,254,198
500 DATA 21,208,207,202,208,189,169, 13, 32,210,255, 76
510 DATA 204,255, 1, 64, 6, 42, 27, 13, 49, 27,128, 64
520 DATA 32, 16, 8, 4, 2, 1
530 IF S<>60459 THEN PRINT "FEHLER IN DATAS !!" : end
540 PRINT "OK !"
```

### 3.10 Wie wende ich das Grafikhilfsprogramm an?

Das Grafikhilfsprogramm bietet einige Möglichkeiten, die Programmierung des Grafikbildschirms komfortabler und schneller zu gestalten. Der Aufruf der einzelnen Funktionen geschieht über SYS- Aufrufe, wobei bei einigen Befehlen noch weitere Parameter übergeben werden müssen.

Der Befehlssatz:

*SYS 49152*

Schaltet den Grafikbildschirm ein, wobei gleichzeitig der Grafikbildschirm gelöscht und die Farbe gesetzt wird.

*SYS 49155*

Löscht den Grafikbildschirm

*SYS 49158,FARBE\*16+HINTERGRUND*

Für den angegebenen Wert wird die Punktfarbe mit 16 multipliziert und mit der Hintergrundfarbe addiert.

*SYS 49161*

Der Grafikbildschirm wird invertiert. Das heißt, die gesetzten Punkte werden gelöscht und die gelöschten gesetzt. So bekommen Sie eine negative Abbildung Ihres Bildes.

*SYS 49164,X,Y*

Ein Punkt wird gesetzt. Die X- und Y-Koordinaten werden durch Kommata getrennt. Die X-Koordinate kann von 0 bis 319 angegeben werden, die Y-Koordinate von 0 bis 199.

*SYS 49167,X,Y*

Ein Punkt wird gelöscht. Die Koordinaten werden wie beim obigen Befehl übergeben.

*SYS 49170,"NAME",GA*

Der Grafikbildschirm wird je nach Geräteadresse von Diskette oder Kassette geladen.

*SYS 49173,"NAME",GA*

Sichert den Grafikbildschirm je nach Geräteadresse auf Diskette oder Kassette.

*SYS 49176,LF*

Druckt den Grafikbildschirm aus. Die logische Filenummer wird nach dem Komma eingegeben. Die Hardcopyroutine ist für den Epson FX80 mit VC-Interface vorgesehen.

*SYS 49179*

Schaltet den Grafikbildschirm aus.

Mit dieser Grafikhilfe kann unser Sinusplotprogramm mit weniger Aufwand und schneller programmiert werden:

```
10 SYS 49152: REM GRAFIK EINSCHALTEN UND LÖSCHEN
20 SYS 49158,5*16+0: REM FARBE SETZEN
30 FOR X=0 TO 319: SYS 49164,X,100: NEXT X: REM X ACHSE ZEICHNEN
40 FOR Y=0 TO 199: SYS 49164,160,Y: NEXT Y: REM Y ACHSE ZEICHNEN
50 FOR X=0 TO 319: Y=100-100*SIN(X*PI/160): SYS 49164,X,Y: NEXT X:
REM SINUSKURVE
60 GET A$: IF A$="" THEN 60: REM AUF TASTE WARTEN
70 SYS 49179: REM GRAFIK AUSSCHALTEN
```

Sie werden festgestellt haben, daß das Zeichnen der Sinuskurve und der X- und Y-Achse durch die Assemblerrouninen erheblich beschleunigt wird. Sie können das Programm nach Bedarf noch erweitern, indem Sie zwischen der Zeile 60 und 70 die Grafik abspeichern oder ausdrucken.

### 3.11 Interruptprogrammierung

Das Wort "Interrupt" kommt aus dem Englischen und heißt Unterbrechung. Ein Interrupt in Bezug auf den 6510-Prozessor bedeutet eine Unterbrechung des normalen Programmablaufs durch andere Chips, zum Beispiel durch den VIC oder eine der CIAs.

Normalerweise wird jede 1/60 Sekunde vom Timer A ein Interrupt ausgelöst, indem ein Zähler heruntergezählt wird. Wenn der Zähler den Nullpunkt erreicht, erfolgt der Interrupt. Genauere Angaben finden Sie unter dem Kapitel Timer. Anschließend springt der Prozessor über den Vektor \$FFFE (65534) und \$FFFF (65535) in eine Betriebssystemroutine nach \$FF48 (65352), wo er dann einige Register zwischenspeichert und anschließend über den Interruptvektor \$0314 (788) und \$0315 (789) nach \$EA31 (59953) zur eigentlichen Interruptroutine verzweigt, um dort dann unter anderem das Blinken des Cursors und die Abfrage der Tastatur zu verwalten. Der Clou an der ganzen Sache ist der, daß man den Interrupt in seine eigene Maschinenroutine verzweigen lassen kann, und zwar über die Register \$0314 (788) und \$0315 (789). Die Adresse für die

Interruptroutine ist in diesen Registern in Low- und Highbyte abgelegt, und zwar steht in der Adresse \$0314 das Low- und in der Adresse \$0315 (789) das Highbyte. Zu beachten ist, daß vor dem Ändern dieses Vektors das Auslösen einer Unterbrechung durch den Assembler-Befehl SEI verhindert werden muß, damit nicht die Gefahr besteht, daß der Prozessor schon nach Ändern von nur einem Byte dieses Zeigers versucht, in eine Interruptroutine zu verzweigen. Nach Ändern der beiden Adressen sollte man es dem Prozessor durch den Assembler-Befehl CLI wieder ermöglichen, Interrupts abzuarbeiten. Zu beachten ist außerdem noch, daß man seine eigene Routine mit einem Sprung in die Interruptroutine des Betriebssystems beenden sollte, also mit JMP \$EA31.

Zu erwähnen ist noch, daß die hier aufgeführten Beispielprogramme mit dem abgedruckten Maschinensprachemonitor einzugeben sind.

Hierzu ein Beispiel:

```

C000 SEI      ; Interrupt verhindern
C001 LDA #$0D ; Lowbyte
C003 STA $0314 ; setzen
C006 LDA #$C0 ; Highbyte
C008 STA $0315 ; setzen
C00B CLI      ; Interrupt wieder ermöglichen
C00C RTS      ; Programmende

```

Interruptroutine:

```

C00D INC $D020 ; Rahmenfarbe erhöhen
C010 JMP $EA31 ; Sprung zur System-Interruptroutine

```

Das Programm wird mit SYS 49152 gestartet. Nach dem Start blinkt die Rahmenfarbe, während Sie sich noch im normalen Basic befinden. Sie können den Zähler des Timers A, der den Interrupt auslöst, nach Belieben beschleunigen oder verlang-

samen; dieses geschieht, indem man den Startwert des Zählers erhöht oder erniedrigt. Das Highbyte des Zählers befindet sich in der Adresse \$DC05 (56325). Wenn man durch POKE 56325, WERT den Zähler erhöht, wird der Interrupt entsprechend seltener ausgeführt. Wenn Sie den Zähler erniedrigen, wird der Interrupt öfter ausgeführt; nun muß man darauf achten, daß man den Zähler nicht zu sehr erniedrigt, da sonst der Interrupt zu häufig ausgeführt wird und dadurch der Ablauf anderer Programme erheblich verlangsamt und der Cursor zu sehr beschleunigt wird. Auch die LIST- Funktion würde sehr lange Zeit beanspruchen, um ein Basicprogramm aufzulisten.

Die Möglichkeiten des Interrupts sind noch lange nicht erschöpft. Es ist zum Beispiel möglich, die Kollision zwischen zwei oder mehr Sprites oder die Kollision von Sprites mit dem Hintergrund über den Interrupt abzufragen. Dies hat den Vorteil, daß die Abfrage um einiges genauer ist als die vom Basic aus. Wenn zwei Sprites miteinander kollidieren, wird, falls erlaubt, ein Interrupt ausgelöst, den man dann zu einer eigenen Routine verzweigen lassen kann.

Ein Interrupt vom VIC kann von folgenden Ereignissen ausgelöst werden:

- vom Rasterstrahl
- Kollision von Sprites
- Kollision von Sprites und Hintergrunddaten
- Lightpen

Doch zunächst wollen wir uns mit der Spritekollision beschäftigen.

Es gibt ein sogenanntes Interrupt Enable Register, wo festgelegt wird, von welchem Ereignis ein Interrupt ausgelöst werden soll. Dies geschieht, indem man das entsprechende Bit im Interrupt Enable Register setzt. Dadurch hat man angegeben, von welchem Ereignis der Interrupt ausgelöst werden soll. Folgende Bits im Enable Register entsprechen folgenden Ereignissen:

Bitmuster	Interruptquelle
0001	Rasterstrahl
0010	Kollision zwischen Sprites und Hintergrunddaten
0100	Kollision zwischen Sprites
1000	Lightpen

Abb. 3.11: Interrupt Modi

Freigegeben wird ein Interrupt, indem das entsprechende Bit im Enable Register, Adresse \$D01A (53274), auf 1 gesetzt wird. Die restlichen Bits, also die Bits 4 bis 7, sind unbenutzt. Wenn nun durch ein Ereignis ein Interrupt ausgelöst wird, dann wird automatisch das entsprechende Bit im sogenannten Interrupt Latch Register, Adresse \$D019 (53273), gesetzt. Gleichzeitig wird bei jedem der oben aufgezählten Ereignisse Bit 7 von \$D019 ebenfalls gesetzt. Hierdurch hat man die Möglichkeit zu unterscheiden, ob der Interrupt vom VIC oder von der CIA beziehungsweise von welchem Ereignis speziell die Unterbrechung ausgelöst wurde.

Hier ein Beispielprogramm, das, wenn das Sprite mit Hintergrunddaten kollidiert, die Rahmenfarbe erhöht:

```

C000 SEI          ; Interrupt verhindern
C001 LDA #$01    ; Sprite 1
C003 STA $D015   ; einschalten
C006 LDA #$80    ; Spritepointer
C008 STA $07F8   ; auf $2000 setzen
C00B LDA #$64    ; Sprite x und y
C00D STA $D000   ; Koordinaten
C010 STA $D001   ; festlegen
C013 LDA #$32    ; Interrupt
C015 STA $0314   ; auf
C018 LDA #$C0    ; $C032

```

```
C01A STA $0315 ; umlenken
C01D LDA $D01A ; Interrupt
C020 ORA #$02 ; Enable Register auf
C022 STA $D01A ; Spritehintergrundkollision stellen
C025 LDX #$00 ; Sprite-
C027 LDA $C046,X; daten
C02A STA $2000,X; nach
C02D INX ; $2000
C02E BNE $C027 ; kopieren
C030 CLI ; Interrupt wieder erlauben
C031 RTS ; Programmende
```

### Interruptroutine

```
C032 LDA $D01F ; Kollisionsregister löschen
C035 LDA $D019 ; Latchregister laden
C038 STA $D019 ; und löschen
C03B BMI $C040 ; wenn Bit 7 gesetzt, dann Farbe erhöhen
C03D JMP $EA31 ; ansonsten zur normalen Interruptroutine
C040 INC $D020 ; Rahmenfarbe erhöhen
C043 JMP $EA31 ; Sprung zur Interruptroutine
```

### Spritedaten

```
C046 00 00 00 0F FF C0 10 00
C04E 20 20 00 10 4C 01 88 4C
C056 01 88 40 00 08 40 00 08
C05E 40 00 08 46 06 08 43 0C
C066 08 41 98 08 40 F0 08 40
C06E 60 08 20 00 10 1F FF E0
C076 00 00 00 00 00 00 00 00
C07E 00 00 00 00 00 00 00 00
```

Nach dem Programmstart wird die Rahmenfarbe erhöht, falls ein Hintergrundzeichen mit dem Sprite kollidiert. Anstatt die Rahmenfarbe zu erhöhen, könnte man zum Beispiel das Sprite explodieren lassen und so weiter. Dies eignet sich gut für die

Programmierung von eigenen Spielen. Die Möglichkeiten sind praktisch unbegrenzt.

Diese Routine kann man leicht in eine Sprite-Sprite Kollisionsabfrage umändern, indem man im sogenannten Enable Register den Interrupt bei einer Sprite-Sprite Kollision freigibt. Dazu brauchen Sie nur in der Adresse \$C020 in unserer Routine Bit 2 zu setzen, dann wird nur ein Interrupt ausgelöst, wenn zwei Sprites miteinander kollidieren.

Noch eine weitere Besonderheit des VIC ist der Rasterzeileninterrupt. Wenn ein Schreibzugriff auf das Register \$D012 (53266) und Bit 7 der Adresse \$D011 (53265) erfolgt, wird der Wert in ein internes Latchregister übertragen. Beim Lesezugriff wird in diesen Registern die momentane Zeile, in der sich gerade der Rasterstrahl befindet, angegeben. Kommt der Rasterstrahl in die angegebene Zeile, so wird im sogenannten Latchregister Bit 0 gesetzt. Ist zusätzlich noch im sogenannten Enableregister Bit 0 gesetzt, wird ein Interrupt ausgelöst.

Durch diese Möglichkeit des Interrupts kann man zum Beispiel den Textbildschirm und den Grafikbildschirm kombinieren, indem man bei der angegebenen Bildschirmzeile den Grafikbildschirm mittels Interrupt aus- beziehungsweise einschaltet, so daß in der oberen Hälfte des Bildschirms der Grafik- und in der unteren Hälfte der Textbildschirm eingeschaltet ist.

Um Ihnen diese Möglichkeit zu demonstrieren, haben wir ein Programm vorbereitet, das zwei verschiedene Bildschirmfarben gleichzeitig darstellen kann:

```
C000 SEI      ; Interrupt verhindern
C001 LDA #$1F ; System-
C003 STA $0314 ; interrupt
C006 LDA #$C0 ; auf C01F
C008 STA $0315 ; stellen
C00B LDA #$60 ; Rasterzeile oben
C00D STA $D012 ; festlegen
C010 LDA $D011 ; High-
```

```
C013 AND #$7F ; bit
C015 STA $D011 ; löschen
C018 LDA #$F1 ; Interrupt Enableregister
C01A STA $D01A ; auf Rasterzeileninterrupt stellen
C01D CLI ; Interrupt wieder ermöglichen
C01E RTS ; Programmende
```

## Interruptroutine

```
C01F LDA $D019 ; Interruptregister laden
C022 STA $D019 ; und löschen
C025 BMI $C02E ; Bit 7 gesetzt?, wenn ja, dann zu Rasterz.
C027 LDA $DC0D ; ansonsten CIA Interrupt verhindern
C02A CLI ; Interrupt ermöglichen
C02B JMP $EA31 ; zur normalen Interruptroutine
C02E LDA $D012 ; Rasterstrahl
C031 CMP #$70 ; schon unten?
C033 BCS $C045 ; wenn ja, dann Farbe auf schwarz schalten
C035 LDA #$04 ; ansonsten
C037 STA $D020 ; Farbe auf Purpur
C03A STA $D021 ; schalten
C03D LDA #$70 ; Rasterstrahl auf Zeile
C03F STA $D012 ; $70 stellen
C042 JMP $EA81 ; und abschließen
C045 LDA #$00 ; Farbe
C047 STA $D020 ; auf schwarz
C04A STA $D021 ; schalten
C04D LDA #$60 ; Rasterstrahl auf
C04F STA $D012 ; Zeile $60 legen
C052 JMP $EA81 ; und abschließen
```

Die Farben können je nach Bedarf in den Adressen \$C035 und \$C045 geändert werden. Die Breite des Farbstreifens kann in den Adressen \$C031, \$C03D und \$C04D geändert werden.

Es ist vorteilhaft, wenn Sie mit dem Programm experimentieren, um so die Handhabung mit dem Rasterzeileninterrupt schneller zu erlernen.

### 3.12 Feinscrolling (Laufschrift)

In den Bits 0 bis 2 in der Adresse \$D016 (53270) ist es möglich, den Bildschirm punktweise nach rechts oder nach links zu verschieben. Durch diesen Vorteil ist es möglich, den Zeichensatz so fließend wie ein Sprite über den Bildschirm scrollen zu lassen. Da ein Zeichen horizontal aus 8 Bits besteht, und man den Bildschirm 7 Bits nach links oder nach rechts verschieben kann, besteht die Möglichkeit, ein oder mehr Zeichen so fein zu scrollen. Das gleiche gilt auch für die Bits 0 bis 2 in der Adresse \$D011 (53265), nur mit dem Unterschied, daß der Bildschirm hoch und runter geschoben werden kann.

Dies geht folgendermaßen vor sich: Der Bildschirm wird um sieben Bits nach rechts verschoben. Anschließend wird ein Zeichen gelöscht und eine Position weiter nach vorne gebracht, wobei der Bildschirm vorher wieder um 7 Bits zurückgesetzt wird. Dadurch wird ein vollkommenes Fließen des Textes erreicht.

Um Ihnen das zu demonstrieren, haben wir ein Programm entwickelt, das einen Text, den man frei angeben kann, von rechts nach links über den Bildschirm laufen läßt. Auch dieses Programm kann mit dem abgedruckten Maschinensprachemonitor eingegeben werden:

```
C000 SEI          ; Interrupt verhindern
C001 JSR $E544   ; Bildschirm löschen
C004 LDA #$55    ; Startadresse
C006 STA $FB     ; für den
C008 LDA #$C0    ; Text
C00A STA $FC     ; angeben
C00C LDY #$00    ; Bedingung für
C00E BEQ $C039   ; unbedingten Sprung
C010 LDA $D012   ; auf Rasterstrahl
C013 BNE $C010   ; warten
C015 LDX $D016   ; Verschieberegister laden
C018 DEX         ; und erniedrigen
C019 CPX #$BF    ; mit unterstem Wert vergleichen
```

```
C01B BNE $C03B ; wenn nicht, dann zur Warteschleife
C01D LDX #$00 ; Zähler auf Null stellen.
C01F LDA $05E1,X ; Zeile um ein
C022 STA $05E0,X ; Byte verschieben
C025 INX ; Zähler erhöhen
C026 CPX #$27 ; schon ganze Zeile
C028 BNE $C01F ; nein, dann weiter
C02A LDA ($FB),Y ; Zeichen holen
C02C CMP #$FF ; überprüfe auf Endmarkierung
C02E BEQ $C004 ; wenn ja, dann von vorne beginnen
C030 STA $0607 ; geholtes Zeichen auf Bildschirm bringen
C033 INC $FB ; Zeiger auf nächstes Zeichen stellen
C035 BNE $C039 ; verzweige wenn kein Überlauf
C037 INC $FC ; High-Byte des Zeigers erhöhen
C039 LDX #$C7 ; Verschieberegister
C03B STX $D016 ; zurücksetzen
C03E LDX #$00 ; Ver-
C040 LDY #$08 ; zö-
C042 DEX ; ger-
C043 BNE $C042 ; ungs
C045 DEY ; Schl-
C046 BNE $C042 ; eife
C048 LDA #$00 ; Warten auf
C04A STA $DC00 ; Taste
C04D LDA $DC01 ; wenn nicht gedrückt
C050 CMP #$FF ; dann wieder
C052 BEQ $C010 ; zum Anfang, ansonsten
C054 RTS ; Programmende
```

Der Text für die Laufschrift.

```
C055 2A 2A 2A 20 04 01 14 01
C05D 20 02 05 03 0B 05 12 20
C065 2A 2A 2A 20 20 20 20 20
C06D 20 20 20 20 20 20 2A 20
C075 20 20 FF 00 00 00 00 00
```

Das Programm können Sie mit irgendeiner Taste unterbrechen. Den Text können Sie selbst ab der Adresse \$C055 angeben, wobei zu beachten ist, daß der Text in Bildschirmcodes angegeben ist.

Um den Programmablauf zu beschreiben, fangen wir bei der ersten Zeile unseres Programms an.

Ein SEI ist deshalb nötig, weil der Interrupt, der von der CIA ausgelöst wird, ein Zucken der scrollenden Zeichen hervorrufen würde. Um das gleiche zu vermeiden, wird noch in den Zeilen \$C010 und \$C013 auf den Rasterstrahl gewartet, bis dieser sich wieder in der ersten Zeile befindet. Die Zeitschleife wird benötigt, weil die Verschiebung sonst zu schnell erfolgen würde und das dazu führen würde, daß die Zeichen wiederrum zucken würden.

Da die Tastaturabfrage beim maskierten Interrupt nicht über Get erfolgen kann, muß diese direkt über den Port geschehen.

Das Laufschriftprogramm kann in eigenen Programmen eingebaut werden, um diese optisch schöner zu gestalten.

### 3.13 Screen-Scrolling

Das Verschieben des Bildschirminhalts in eine bestimmte Richtung nennt man SCROLLING. Der C64 kann normalerweise den Bildschirminhalt nur in eine Richtung verschieben. Dies geschieht im BASIC-Modus, wenn der Cursor über den unteren Bildschirmrand bewegt wird oder der Cursor durch den PRINT-Befehl über den unteren Bildschirmrand gedruckt wird.

Es ist manchmal aber auch notwendig, den Bildschirminhalt in eine andere Richtung zu verschieben, zum Beispiel den Hintergrund bei einem Spiel nach links oder rechts zu verschieben.

Dazu sind aber eigene Scrollroutinen notwendig, die den Bildschirminhalt sauber- und ruckfrei über den Bildschirm laufen lassen. Um dieses feine und saubere Scrolling zu erreichen,

müssen die Scrollroutinen sehr ausgetüftelt sein, weil es beim Scrollen sehr stark auf Zeit ankommt. Schon ein Taktzyklus in der Routine kann zuviel sein, und der Rasterstrahl kommt beim Verschieben ins "Gehege". Das hat zur Folge, daß es zu einem "häßlichen" Zucken des Bildschirms kommt.

Der VIC kann die Scrollroutine unterstützen, da man die Möglichkeit hat, den Bildschirminhalt innerhalb der 8 \* 8-Matrix zu verschieben. Das geschieht, indem man das Register in der Adresse \$D016 (53270) verändert.

Dabei sind für das Scrollen nur die Bits 0 - 2 wichtig. Wenn man hier den Wert hoch- bzw. herunterzählt, wird der Bildschirminhalt nach rechts oder links verschoben. Da ein Zeichen aber nur 8 Pixel horizontal und vertikal hat, kann man den Bildschirminhalt maximal 7 Pixel in die jeweilige Richtung verschieben. Anschließend muß man den Bildschirminhalt mittels einer eigenen Scrollroutine um 8 Pixel, also zeichenweise verschieben. Da dieses Verschieben sehr schnell geschehen muß, kann die notwendige Geschwindigkeit nur durch ein Maschinenprogramm erreicht werden.

*Die Scrollroutinen funktionieren folgendermaßen:*

Der Bildschirminhalt wird erst mit Hilfe der Verschieberegister in \$D016 (53270) und \$D011 (53265) pixelweise in die jeweilige Richtung verschoben. Dabei muß wieder auf den Rasterstrahl geachtet werden, der das Bild fünfzigmal in der Sekunde neu aufbaut. Das stellt auch kein Problem dar. Man wartet, bis der Rasterstrahl in einem unsichtbaren Bereich des Bildschirms ist und verschiebt dann ein Pixel in die erwünschte Richtung.

Nachdem man den Bildschirminhalt auf diese Weise siebenmal verschoben hat, kommt das eigentliche Problem: Die gesamten Zeichen eine Zeile müssen verschoben werden, aber die Verschiebung darf nicht länger als 1/50 Sekunde dauern.

Diese Geschwindigkeit erreicht nur eine ausgetüftelte Kopieroutine. Aber auch hier muß vorher auf den Rasterstrahl gewartet werden.

Die fertigen Scrollroutinen sind sowohl in Datazeilen als auch im Source-Code abgedruckt. Die Routinen liegen alle im Speicher ab \$C000 (49152), von wo sie auch gestartet werden.

Man lädt einfach das fertige Maschinenprogramm in den Speicher oder startet den BASIC-Loader mit RUN.

Anschließend braucht man einfach nur das Maschinenprogramm mit SYS 49152 aufzurufen, und schon scrollt der Bildschirminhalt in die vorher festgelegte Richtung.

Hier sind also vier Scrollroutinen für die vier verschiedenen Scroll-Richtungen abgedruckt:

C000 SEI	Interrupt sperren
C001 LDX \$07	Zähler setzen
C003 LDA \$D011	Verschieberegister
C006 ORA \$07	setzen
C008 STA \$D011	und speichern
C00B LDY \$06	Pixel
C00D JSR \$C06C	verschieben
C010 DEX	Zähler vermindern
C011 BNE \$C00D	weiter, wenn verschoben
C013 LDA \$D011	auf
C016 BLP \$C013	Rasterstrahl
C018 LDA \$D011	warten
C01B BMI \$C018	und
C01D LDA \$6B	die
C01F CMP \$D012	Position
C022 BNE \$C01D	ermitteln
C024 LDY \$2B	Zähler laden
C026 LDA \$03FF,Y	Zeichen holen
C029 STA \$C076,Y	und speichern
C02C DEY	nächstes Zeichen
C02D BNE \$C026	wenn fertig, dann weiter
C02F LDA \$0428,Y	Zeichen holen
C032 STA \$0400,Y	und speichern
C035 INY	nächstes Zeichen

```
C036 BNE $C02F    fertig, dann weiter
C038 LDA $0528,Y Zeichen holen
C03B STA $0500,Y und speichern
C03E INY          nächstes Zeichen
C03F BNE $C038    fertig, dann weiter
C041 LDA $0628,Y Zeichen holen
C044 STA $0600,Y und speichern
C047 INY          nächstes Zeichen
C048 BNE $C041    fertig, dann weiter
C04A LDY $$40     Zeiger setzen
C04C LDA $06E8,Y Zeichen holen
C04F STA $06C0,Y und speichern
C052 INY          nächstes Zeichen
C053 BNE $C04C    fertig, dann weiter
C055 LDY $$27     Zeiger setzen
C057 LDA $C077,Y Zeichen holen
C05A STA $07C0,Y und speichern
C05D DEY          nächstes Zeichen
C05E BPL $C057    fertig, dann weiter
C060 LDA $D011    Verschieberegister
C063 ORA $$07     zurücksetzen
C065 STA $D011    und speichern
C068 NOP
C069 JMP $C00B    zum Start
```

### Unterroutine für Pixelverschiebung

```
C06C LDA $D012    auf
C06F CMP $$FA     Rasterstrahl
C071 BNE $C06C    warten
C073 DEC $D011    verschieben
C076 RTS          Rücksprung

C000 SEI          Interrupt sperren
C001 LDA $$10     Verschieberegister
C003 STA $D011    setzen
C006 LDX $$06     Zähler setzen
C008 JSR $C061    Pixel verschieben
C00B DEX          Zähler erniedrigen
C00C BNE $C008    fertig, dann weiter
```

C00E LDA \$D011   Bildschirm  
C011 AND \$EF     aus-  
C013 STA \$D011   schalten  
C016 LDY \$27     Zeiger setzen  
C018 LDA \$07C0,Y Zeichen holen  
C01B STA \$0100,Y und speichern  
C01E DEY         nächstes Zeichen  
C01F BPL \$C018   fertig, dann weiter  
C021 LDA \$06C0,Y Zeichen holen  
C024 STA \$06E8,Y und speichern  
C027 DEY         nächstes Zeichen  
C028 BNE \$C021   fertig, dann weiter  
C02A DEY         Zeiger setzen  
C02B LDA \$05C1,Y Zeichen holen  
C02E STA \$05E9,Y und speichern  
C031 DEY         nächstes Zeichen  
C032 BNE \$C02B   fertig, dann weiter  
C034 DEY         Zeiger setzen  
C035 LDA \$04C2,Y Zeichen holen  
C038 STA \$04EA,Y und speichern  
C03B DEY         nächstes Zeichen  
C03C BNE \$C035   fertig, dann weiter  
C03E LDY \$C3     Zeiger setzen  
C040 LDA \$03FF,Y Zeichen holen  
C043 STA \$0427,Y und speichern  
C046 DEY         nächstes Zeichen  
C047 BNE \$C040   fertig, dann weiter  
C049 LDY \$27     Zeiger setzen  
C04B LDA \$0100,Y Zeichen holen  
C04E STA \$0400,Y und speichern  
C051 DEY         nächstes Zeichen  
C052 BPL \$C04B   fertig, dann weiter  
C054 LDA \$D011   Bild-  
C057 AND \$F8     schirm  
C059 ORA \$10     wieder  
C05B STA \$D011   einschalten  
C05E JMP \$C000   zum Start

## Unterroutine zur Pixelverschiebung

C061 LDA \$D012	auf
C064 CMP \$\$FB	Rasterstrahl
C066 BNE \$C061	warten
C068 INC \$D011	verschieben
C06B RTS	Rücksprung
C000 LDA \$D016	Verschieberegister
C003 AND \$\$F8	setzen
C005 STA \$D016	und speichern
C008 SEI	Interrupt sperren
C009 LDX \$\$06	Anzahlverschiebung
C00B JSR \$C060	Punktverschiebung
C00E DEX	Zähler erniedrigen
C00F BNE \$C00B	wenn 7mal verschoben, dann weiter
C011 LDA \$D011	Auf
C014 BPL \$C011	Rasterstrahl
C016 LDA \$D011	warten
C019 BMI \$C016	und
C01B LDA \$\$49	Position
C01D CMP \$D012	ermitteln
C020 BNE \$C01d	ok, dann weiter
C022 LDX \$\$FF	Adressen
C024 STX \$FB	für
C026 INX	Kopierroutine
C027 STX \$FD	festlegen
C029 LDA \$\$03	und
C02B STX \$FC	wieder
C02D INX	speichern
C02E STX \$FE	Carryflag
C030 CLC	löschen
C031 LDX \$\$19	Zähler
C033 LDY \$\$27	festlegen
C035 LDA (\$FD),Y	Zeichen holen
C037 PHA	und speichern
C03B LDA (\$FB),Y	Zeichen holen
C03A STA (\$FD),Y	und speichern

C03C DEY	nächstes Zeichen
C03D BNE \$C038	weiter, wenn fertig
C03F PLA	Zeichen holen
C040 STA (\$FD),Y	und speichern
C042 LDA \$FB	Zeiger
C044 ADC §§28	für
C046 STA \$FB	neue
C048 LDA \$FC	Bildschirm-
C04A ADC §§00	koordinaten
C04C STA \$FC	berechnen
C04E LDA \$FD	und
C050 ADC §§28	wieder
C052 STA \$FD	neu
C054 LDA \$FE	fest-
C056 ADC §§00	legen
C058 STA \$FE	Zähler
C05A DEX	vermindern
C05B BNE \$C033	Wenn alles verschoben dann weiter
C05D JMP \$C000	zum Start

### Unterprogramm für Pixelverschiebung

C060 LDA §§FB	auf
C062 CMP \$D012	Rasterstrahl
C065 BNE \$C062	warten
C067 INC \$D016	Pixel verschieben
C06A RTS	Rücksprung
C000 LDA \$D016	Verschiebe Reg.
C003 ORA §§07	laden und setzen
C005 STA \$D016	und Speichern
C008 SEI	Interrupt Sperren
C009 LDX §§06	7mal verschieben
C00B JSR \$C068	verschieben
C00E DEX	Zähler vermindern
C00F BNE \$C00B	Wenn 7 mal verschoben, dann weiter

C011 LDA \$D011	Auf
C014 BPL \$C011	Rasterstrahl
C016 LDA \$D011	warten
C019 BMI \$C016	und
C01B LDA §\$3C	Position
C01D CMP \$D012	ermitteln
C020 BNE \$C01D	falls gefunden, dann weiter
C022 LDX §\$27	Werte
C024 STX \$FB	für
C026 INX	die
C027 STX \$FD	Kopieroutine
C029 LDX §\$03	festlegen
C02B STX \$FC	und
C02D STX \$FE	speichern
C02F CLC	Carry löschen
C030 LDX §\$19	Zeiger
C032 LDY §\$D9	holen
C034 LDA (\$FB),Y	Zeichen holen
C036 PHA	zwischenspeichern
C037 LDA (\$FD),Y	Zeichen von alter
C039 STA (\$FB),Y	Stelle holen und in neuer speichern
C03B INY	nächstes Zeichen
C03C BNE \$C037	Wenn alles verschoben , dann weiter
C03E DEY	Zähler erniedrigen
C03F PLA	Alten Zähler holen
C040 STA (\$FD),Y	und speichern
C042 LDA \$FB	neue
C044 ADC §\$28	Bild-
C046 STA \$FB	koordinaten
C048 LDA \$FC	berech-
C04A ADC §\$00	nen
C04C STA \$FC	und
C04e LDA \$FD	wieder
C050 ADC §\$28	neu
C052 STA \$FD	setzen
C054 LDA \$FE	für
C056 ADC §\$00	weitere
C058 STA \$FE	Zeilenverschiebung

C05a DEX	Zähler erniedrigen
C05B BNE \$C032	Wenn alles verschoben dann weiter
C05D LDA \$D016	Verschieberegister laden
C060 ORA \$07	und neu
C062 STA \$D016	setzen
C065 JMP \$C000	zum Start

### Unterroutine für Pixelverschiebung

C068 LDA \$\$FB	Auf
C06A CMP \$D012	Rasterstrahl
C06D BNE \$C068	warten
C06F DEC \$D016	Pixel verschieben
C072 RTS	Rücksprung

```

100 fori=1to159step15:forj=0to14:reada$:b$=right$(a$,1)
105 a=asc(a$)-48:ifa>9thena=a-7
110 b=asc(b$)-48:ifb>9thenb=b-7
120 a=a*16+b:c=(c+a)and255:poke49151+i+j,a:next:reada:ifc=athenc=
0:next:end
130 print"fehler in zeile:";peek(63)+peek(64)*256:stop
300 data 78,a2,07,ad,11,d0,09,07,8d,11,d0,a2,06,20,6c, 97
301 data c0,ca,d0,fa,ad,11,d0,10,fb,ad,11,d0,30,fb,a9, 79
302 data 6b,cd,12,d0,d0,f9,a0,28,b9,ff,03,99,76,c0,88, 189
303 data d0,f7,b9,28,04,99,00,04,c8,d0,f7,b9,28,05,99, 87
304 data 00,05,c8,d0,f7,b9,28,06,99,00,06,c8,d0,f7,a0, 73
305 data 40,b9,e8,06,99,c0,06,c8,d0,f7,a0,27,b9,77,c0, 140
306 data 99,c0,07,88,10,f7,ad,11,d0,09,07,8d,11,d0,ea, 229
307 data 4c,0b,c0,ad,12,d0,c9,fa,d0,f9,ce,11,d0,60,00, 65
308 data 00,00,00,00,00,00,00,00,00,00,00,00,00,00, 0
309 data 00,00,00,00,00,00,00,00,00,00,00,00,00,00, 0
310 data 00,00,00,00,00,00,00,00,00,00,00,00,00,00, 0

```

```
100 for i=1to108step15:for j=0to14:reada$:b$=right$(a$,1)
105 a=asc(a$)-48:ifa>9thena=a-7
110 b=asc(b$)-48:ifb>9thenb=b-7
120 a=a*16+b:c=(c+a)and255:poke49151+i+j,a:next:reada:ifc=athenc=
0:next:end
130 print"fehler in zeile:";peek(63)+peek(64)*256:stop
300 data 78,a9,10,8d,11,d0,a2,06,20,61,c0,ca,d0,fa,ad, 201
301 data 11,d0,29,ef,8d,11,d0,a0,27,b9,c0,07,99,00,01, 72
302 data 88,10,f7,b9,c0,06,99,e8,06,88,d0,f7,88,b9,c1, 230
303 data 05,99,e9,05,88,d0,f7,88,b9,c2,04,99,ea,04,88, 241
304 data d0,f7,a0,c3,b9,ff,03,99,27,04,88,d0,f7,a0,27, 191
305 data b9,00,01,99,00,04,88,10,f7,ad,11,d0,29,f8,09, 158
306 data 10,8d,11,d0,4c,00,c0,ad,12,d0,c9,fb,d0,f9,ee, 148
307 data 11,d0,60,00,00,00,00,00,00,00,00,00,00,00,00, 65
```

```
100 for i=1to107step15:for j=0to14:reada$:b$=right$(a$,1)
105 a=asc(a$)-48:ifa>9thena=a-7
110 b=asc(b$)-48:ifb>9thenb=b-7
120 a=a*16+b:c=(c+a)and255:poke49151+i+j,a:next:reada:ifc=athenc=
0:next:end
130 print"fehler in zeile:";peek(63)+peek(64)*256:stop
300 data ad,16,d0,29,f8,8d,16,d0,78,a2,06,20,60,c0,ca, 81
301 data d0,fa,ad,11,d0,10,fb,ad,11,d0,30,fb,a9,49,cd, 219
302 data 12,d0,d0,fb,a2,ff,86,fb,e8,86,fd,a2,03,86,fc, 97
303 data e8,86,fe,18,a2,19,a0,27,b1,fd,48,b1,fb,91,fd, 54
304 data 88,d0,f9,68,91,fd,a5,fb,69,28,85,fb,a5,fc,69, 2
305 data 00,85,fc,a5,fd,69,28,85,fd,a5,fe,69,00,85,fe, 197
306 data ca,d0,d6,4c,00,c0,a9,fb,cd,12,d0,d0,fb,ee,16, 158
307 data d0,60,12,d0,d0,f9,ce,16,d0,60,00,00,00,00,00, 239
```

```
100 for i=1to115step15:for j=0to14:reada$:b$=right$(a$,1)
105 a=asc(a$)-48:ifa>9thena=a-7
110 b=asc(b$)-48:ifb>9thenb=b-7
120 a=a*16+b:c=(c+a)and255:poke49151+i+j,a:next:reada:ifc=athenc=
0:next:end
130 print"fehler in zeile:";peek(63)+peek(64)*256:stop
300 data ad,16,d0,09,07,8d,16,d0,78,a2,06,20,68,c0,ca, 72
301 data d0,fa,ad,11,d0,10,fb,ad,11,d0,30,fb,a9,3c,cd, 206
```

302 data 12,d0,d0,fb,a2,27,86,fb,e8,86,fd,a2,03,86,fc, 137  
 303 data 86,fe,18,a2,19,a0,d9,b1,fb,48,b1,fd,91,fb,c8, 198  
 304 data d0,f9,88,68,91,fd,a5,fb,69,28,85,fb,a5,fc,69, 2  
 305 data 00,85,fc,a5,fd,69,28,85,fd,a5,fe,69,00,85,fe, 197  
 306 data ca,d0,d5,ad,16,d0,09,07,8d,16,d0,4c,00,c0,a9, 58  
 307 data fb,cd,12,d0,d0,f9,ce,16,d0,60,00,00,00,00, 135

Noch ein kleiner Hinweis zu der Scrollroutine, die nach unten scrollt. Hier kam es zu zeitlichen Problemen, da hier der Bildschirminhalt von unten nach oben geändert werden muß. Es ist also nicht mehr möglich, die Bildänderung so zu steuern, daß diese nicht vom Rasterstrahl überholt wird. Deshalb wird hier der Bildschirm beim Kopieren kurzzeitig ausgeschaltet. Dadurch ist zwar kein Rucken mehr vorhanden, aber dafür blinkt der Hintergrund bei jeder Verschiebung kurz auf. Das Blinken stört am wenigsten, wenn die Rahmenfarbe identisch mit der Hintergrundfarbe ist.

### 3.14 Registerbeschreibung des VIC

Der VIC verfügt über 47 Register, die im folgenden beschrieben werden:

- REG 0      Sprite-Register 0 X-Koordinate  
 Hier sind 8 Bits der Bildschirmkoordinate X enthalten, auf der das Sprite dargestellt wird.
- Bit 9      befindet sich in REG 16.
- REG 1      Sprite-Register 0 Y-Koordinate  
 Wie oben, jedoch für die Y-Richtung. Dieses Register hat im Gegensatz zu REG 0 keinen Übertrag.

Die Register 2 bis 15 folgen alle dem oben beschriebenen Aufbau. Registerpaar 2/3 ist für Sprite 1, Registerpaar 4/5 für Sprite 2 zuständig und so weiter.

- REG 16      MSB der X-Koordinaten  
Hier befinden sich die Überläufe aus dem Sprite-X-Register, und zwar Bit 0 für Sprite 0, Bit 1 für Sprite 1 und so weiter.
- REG 17      Steuerregister 1  
Bit 0 bis 2 Offset der Darstellung vom oberen Bildrand in Rasterzeilen.  
Bit 3 0=24 Zeilen, 1=25 Zeilen  
Bit 4 0=Bildschirm aus  
Bit 5 1=Standart Bitmap Mode  
Bit 6 1=Extended Background Color Mode  
Bit 7 Übertrag aus REG 18
- REG 18      Hier wird die Nummer der Rasterzeile angegeben, bei deren Strahldurchlauf ein IRQ ausgelöst werden kann. Übertrag dieses Registers in REG 17.
- REG 19      X- Anteil der Bildschirmposition, an der sich der Strahl gerade befand, als ein Strobe ausgelöst wurde.
- REG 20      Wie oben, jedoch Y- Anteil.
- REG 21      Sprite Enable  
Jedem Sprite ist ein Bit zugeordnet. 1=Sprite an, 0=Sprite aus.
- REG 22      Steuerregister 2  
Bit 0-2 Offset der Darstellung vom linken Rand in Rasterpunkten.  
Bit 3 0=38, 1=40 Zeichen.  
Bit 4 1=Multicolor Mode.
- REG 23      Sprite Expand X  
Jedem Sprite ist ein Bit zugeordnet. 1=Sprite wird doppelt so Breit.

- REG 24      Basisadresse von Zeichengenerator und Video-RAM.  
Bit 1-3 Adressbits 11-13 für die Zeichenbasis.  
Bit 4-7 Adressbits 10-13 für die Basis der Video-RAM
- REG 25      IRR Interrupt Request Register  
Bit 0 Auslöser ist REG 18  
Bit 1 Auslöser ist REG 31  
Bit 2 Auslöser ist REG 30  
Bit 3 Auslöser ist LP  
Bit 7 =1 wenn mindestens eins der anderen Bits =1 ist.
- REG 26      IMR Interrupt Mask Register  
Belegung wie oben. Bei Übereinstimmung mindestens eines Bits aus IRR und IMR wird der Pin IRQ=0
- REG 27      Jedem Sprite ist ein Bit zugeordnet. 1= Hintergrundzeichen hat vor dem Sprite Priorität.
- REG 28      Jedem Sprite ist ein Bit zugeordnet. 1= Spritemulti-color Mode.
- REG 29      Sprite Expand Y  
Jedem Sprite ist ein Bit zugeordnet. 1= Sprite wird doppelt so hoch.
- REG 30      Sprite- Sprite Kollision  
Jedem Sprite ist ein Bit zugeordnet. Berührt ein Sprite ein anderes, si werden die entsprechenden Bits=1. Gleichzeitig wird IRR Bit 2 =1. Nach dem Ereignis muß dieses Register gelöscht werden, da sich die Bits nicht selbstständig zurücksetzen.
- REG 31      Sprite- Background Kollision.  
Wie oben, jedoch tritt das Ereignis ein, wenn ein Sprite Berührung mit einem Hintergrundzeichen hat.

- REG 32 Exterior Color (Rahmenfarbe)
- REG 33-36 Backgroundcolor 0-3 (Hintergrundfarben)
- REG 37-38 Sprite Multicolor 0-1
- REG 39-46 Color Sprite 0- Sprite 7

### 3.15 Pinbeschreibung des VIC 6567

1-7	D6-D0	Prozessordatenbus
8	-IRQ	0 wenn ein Bit des IMR und des IRR übereinstimmen
9	-LP	Eingang, Lightpenstrobe
10	-CS	Prozessorbusaktionen finden nur bei CS=0 statt.
11	R/-W	;0=Übername der Daten vom Bus.
12	BA	0 wenn Daten bei einem Lesezugriff
13	VDD	+12V
14	COLOR	Farbinformationen Ausgang
15	SYNC	Zeilen und Bildsynchronisationsimpulse
16	AEC	0=VIC benutzt Systembus, 1=Bus frei
17	0OUT	Ausgang Systemtakt
18	-RAS	dyn. RAM Seuersignal
19	-CAS	wie oben
20	GND	
21	0color	Eingang Farbfrequenz
22	0IN	Eingang Dotfrequenz
23	ALL	Prozessoradressbus
24-29	A0/A8	
	A5/A13	gemultiplexer (Video-) RAM-Adressbus
30-31	A6-A7	(Video-) RAM-Adressbus
32-34	A8-A10	Prozessoradressbus
35-38	D11-8	Daten aus Farb-RAM
39	D7	Prozessordatenbus
40	VCC	+5V

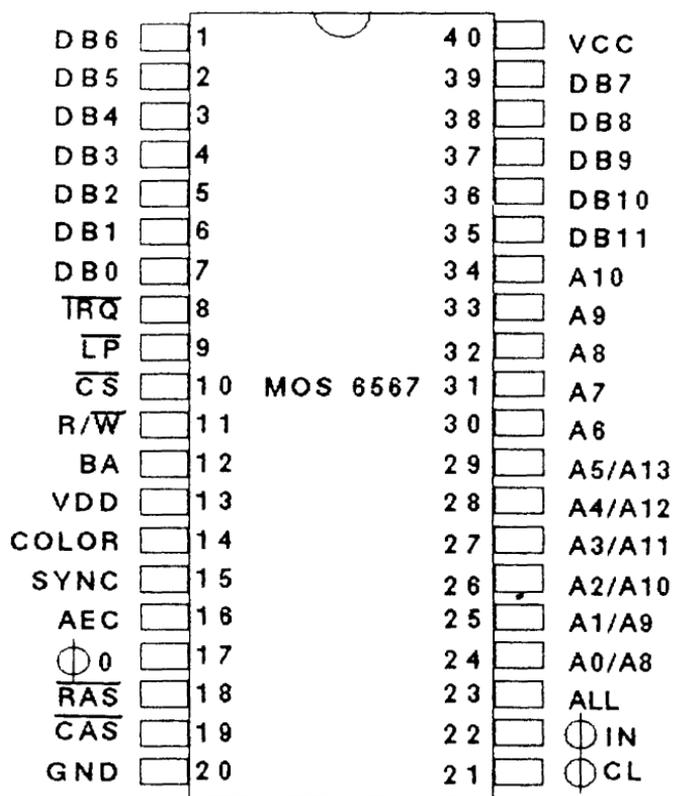


Abb. 3.14: Der 6567

## 4. Der Soundcontroller

Der C64 verfügt über einen hochwertigen Soundbaustein, der SID (Sound Interface Device) genannt wird. Mit ihm lassen sich nahezu jegliche Geräusche darstellen, mit denen Sie beispielsweise Ihre Programme untermalen können. Hier nun eine kurze Beschreibung seiner Fähigkeiten:

Die Basisadresse des SID ist bei \$D400 (54272). Er verfügt über 3 getrennte Tongeneratoren mit einem Frequenzbereich von 0 bis ca. 4 kHz. Die Wellenform sowie auch die Hüllkurve jedes Tongenerators können getrennt gewählt werden. Bei der Wellenform hat man die Wahl zwischen Dreieck, Sägezahn, Rechteck und Rauschen. Für jeden Generator stehen sieben Register zur Verfügung, die bei jedem Tongenerator die gleiche Bedeutung haben. All diese Register, bis auf die des Tongenerators 3, der eine Sonderstellung einnimmt, sind "write only". Zusätzlich steht noch ein Filter zur Verfügung, mit dem es möglich ist, sowohl die Tongeneratoren als auch eine externe Signalquelle zu verändern. Mit dem dritten Tongenerator ist es unter anderem auch möglich, Zufallszahlen zu erzeugen.

Bevor Sie sich die folgende Beschreibung des SID durchlesen, und Sie zu denjenigen gehören, die sich mit dem Hexadezimalsystem noch nicht ganz auskennen, ist zu empfehlen, das erste Kapitel dieses Buches vorher durchzulesen.

### 4.1 Die Frequenz

Jeder der 3 Tongeneratoren verfügt über sieben Register. Die ersten beiden geben die Frequenz des Tons an. Sie wird als 16-Bit-Zahl gespeichert. Wenn man die Frequenz, die in Herz angegeben ist, ins Hexadezimalsystem umrechnet und in die beiden Register schreibt, wird man leider nicht den gewünschten Ton zu hören bekommen. Zuvor muß sie in eine an den Computer angepaßte Zahl umgerechnet werden. Diese Zahl hängt von der Taktfrequenz des Computers ab, die bei dem amerikanischen Model höher ist als bei dem hiesigen.

Die Taktfrequenz läßt sich errechnen, indem man die Anzahl der Schwingungen des Quarzes durch 18 bez. 14 teilt.

Europäische Version: 17734472 Hz / 18 = 985.2484 kHz  
 Amerikanische Version: 14318180 Hz / 14 = 1022.7271 kHz

Der vorerwähnte 16-Bit-Wert setzt sich wie folgt zusammen:

$$\text{WERT} = \text{FREQUENZ} * 2^{24} / \text{TAKTFREQUENZ}$$

Beide Frequenzangaben müssen in Herz erfolgen. Der so errechnete Wert muß jetzt lediglich in LOW- und HIGH-Byte aufgespalten werden:

$$\begin{aligned} \text{HI} &= \text{INT}(\text{WERT}/256) \\ \text{LO} &= \text{WERT} - 256 * \text{HI} \end{aligned}$$

Durch Änderung des Wertes um eins, erreicht man eine Tonfrequenzänderung von ca. 0.06 Hz.

Doch wie kann man anhand der Tonfrequenz den entsprechenden Ton der Tonleiter erhalten? Dafür gibt es zwei Möglichkeiten: 1. Nachschlagen in der Tabelle am Ende des Kapitels oder 2. Errechnen mit einer gleich gezeigten Formel. Das Errechnen der entsprechenden Note hat besonderen Vorteil beim Spielen von Tonleitern, da nicht jeder Ton gespeichert werden muß, sondern errechnet werden kann.

Die Frequenz des gewünschten Tons läßt sich wie folgt berechnen:

$$\text{FREQUENZ} = 2^{(\text{NR}/12)} * 16.35$$

NR ist die Nummer der entsprechenden Note, und 16.35 ist der Ton mit der niedrigsten Frequenz der in der Tabelle aufgeführten Noten. Dieser Wert kann durch einen beliebigen Frequenzwert aus der Tabelle ersetzt werden. Durch Veränderung von NR um eins, verändert sich die Frequenz in Halbtonschritten.

## 4.2 Wellenform

Man kann zwischen den vier verschiedenen Wellenformen Dreieck, Sägezahn, Rechteck und Rauschen wählen. Dafür sind die obersten 4 Bits des fünften Registers jedes Tongenerators zuständig. Es ist nicht möglich, mehrere Wellenformen zu mischen. Auf die anderen Funktionen dieses Registers werden wir später noch eingehen.

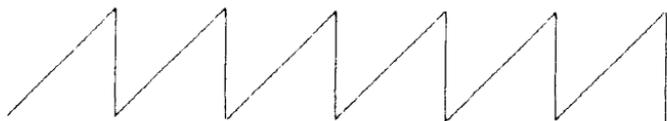
Durch Setzen eines der Bits wird die entsprechende Wellenform ausgewählt.

- Bit 4: Dreieckswelle
- Bit 5: Sägezahnwelle
- Bit 6: Rechteckwelle
- Bit 7: Rauschen

Wird die Rechteckwelle gewählt, so ist es zusätzlich möglich, die Pulsbreite zu variieren. Zur Festlegung der Pulsbreite dienen die Register zwei und drei des jeweiligen Tongenerators. Von dem sich aus den zwei Registern ergebenden 16-Bit-Wert werden jedoch nur die untersten 12 Bits genutzt. Hieraus ergibt sich, daß der höchste Wert, der auf die Pulsbreite Einfluß hat, \$0FFF (4095) ist. Extrem kleine oder extrem große Werte erzeugen keinen Ton. Wenn man in diese Register den Wert 2047, der der Hälfte des Maximums entspricht, schreibt, erhält man eine vollkommen regelmäßige Rechteckschwingung.

Die Dreieckswelle entspricht in etwa einer Sinusschwingung und eignet sich zum Imitieren sämtlicher Zupfinstrumente.

SÄGEZAHN



DREIECK



RECHTECK



RAUSCHEN

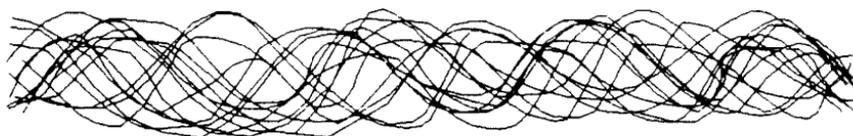


Abb. 4.2.1: Wellenformen

### 4.3 Hüllkurve

Mit Hüllkurve ist nichts anderes als der Lautstärkeverlauf des zu erklingenden Tones gemeint. Durch ihre Veränderung ist es möglich, den Ton noch weiter zu beeinflussen. Der Lautstärkeverlauf ist in vier verschiedene Abschnitte unterteilt. Wir unterscheiden zwischen:

#### *ATTACK*

Das Spielen eines Tones beginnt mit der Attack-Phase. Es ist jedoch nötig, dem SID mitzuteilen, wann er beginnen soll, den Ton zu spielen. Hierfür existiert Bit 0 des Registers 3 des jeweiligen Tongenerators. Sobald das sogenannte KEY-Bit gesetzt wird, fängt der Ton an zu spielen und beginnt mit der Attack-Phase. In dieser Phase steigt die Lautstärke von Null auf die im LOW-Nibbel des Registers 24 angegebene Gesamtlautstärke. Die Zeit, in der dies geschieht, wird im HIGH-Nibbel des Registers 5 der jeweiligen Stimme angegeben. Die Zeit kann zwischen 0.002 sec und 8 sec liegen. Hohe Werte ergeben eine lange Attack-Phase. Die Attack-Phase wird immer eingeleitet, auch wenn der Ton noch nicht am Ende der weiter unten besprochenen Release-Phase war.

#### *DECAY*

Nach Abschluß der Attack-Phase kommt die Decay-Phase. In ihr ändert sich die Lautstärke von der eben erreichten bis auf die im HIGH-Nibbel der Registers 6 eingestellte. Die dafür benötigte Zeit wird im LOW-Nibbel des Registers 5 angegeben. Sie ist einstellbar zwischen 0.006 sec und 24 sec.

#### *SUSTAIN-Spanne*

Nachdem die neue Lautstärke erreicht wurde, bleibt sie konstant. Ohne unser Zutun würde der Ton ewig mit der gleichen Lautstärke spielen. Es wird erst die nächste Phase erreicht, sobald das KEY-Bit, das wir zu Beginn der Attack-Phase gesetzt hatten, wieder gelöscht wird. Die Länge der Sustain-Spanne ist

nämlich in keinem Register einstellbar. Sie muß durch Ablaufen einer Zeitschleife festgelegt werden. Sobald das KEY-Bit gelöscht wird, wird umgehend die Release-Phase erreicht, selbst dann, wenn der Ton sich erst in der Attack-Phase befand.

### RELEASE

In dieser Phase fällt die Lautstärke von der bei Decay angegebenen auf Null zurück. Die dafür benötigte Zeit wird im LOW-Nibbel des Registers 6 angegeben. Sie ist wie bei Decay zwischen 0.006 sec und 24 sec wählbar.

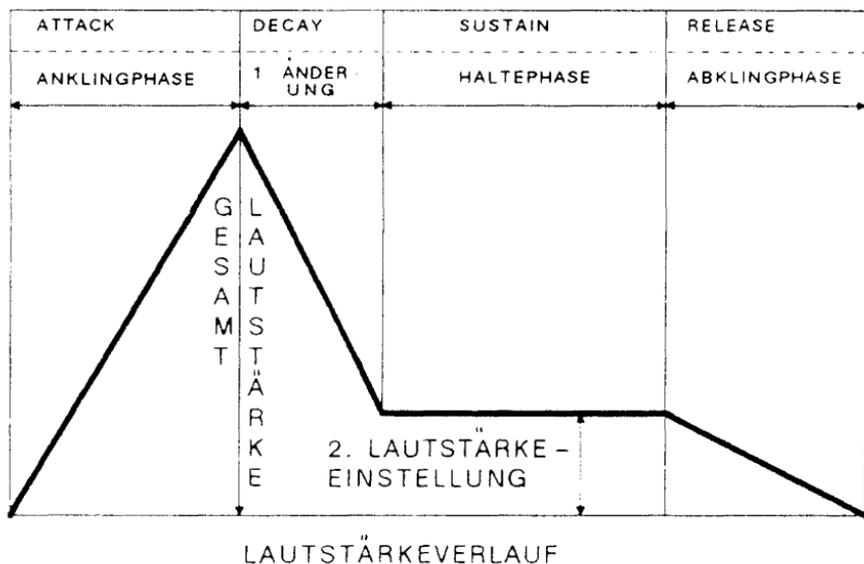


Abb. 4.3.1: Lautstärkediagramm

Nachfolgend eine Tabelle, die Ihnen das Wählen der gewünschten Zeiten ermöglicht:

WERT		ATTACK	RELEASE DECAY
DEZ	HEX	DEZ	DEZ
0	00	2 ms	8 ms
1	01	8 ms	24 ms
2	02	16 ms	48 ms
3	03	24 ms	72 ms
4	04	38 ms	114 ms
5	05	56 ms	168 ms
6	06	68 ms	204 ms
7	07	80 ms	240 ms
8	08	100 ms	300 ms
9	09	250 ms	750 ms
10	0A	500 ms	1.5 s
11	0B	800 ms	2.4 s
12	0C	1 s	3 s
13	0D	3 s	9 s
14	0E	5 s	15 s
15	0F	8 s	24 s

Abb. 4.3.2: Zeittabelle

Bevor wir uns anhand einiger Beispiele mit den Grundkenntnissen der Tonprogrammierung vertraut machen, ist noch einiges, was unbedingt beachtet werden sollte, zu erklären.

Als erstes müssen Sie eine Grundlautstärke, die für alle drei Stimmen gilt, wählen. Sie liegt im Bereich von 00 (nicht hörbar)

bis 15 (recht laut). Dieser Wert muß in den LOW-Nibbel des Registers 24 geschrieben werden. Daraufhin legen Sie alle weiteren Parameter wie Frequenz, Hüllkurve und Wellenform fest. Nachdem dies geschehen ist, müssen Sie dem SID mitteilen, daß er den eben gewählten Ton zu spielen beginnen soll. Dies erreichen Sie, indem sie Bit 0 des Registers 4 setzen (KEY-Bit). Dadurch schaltet der SID die Attack-Phase (Anklingphase) ein, und es erklingt ein Ton, der nach der in Register 5 angegebenen Zeit die in Register 24 angegebene Gesamtlautstärke erreicht. Da dieses Bit im selben Register zu finden ist, das auch für die Wellenform zuständig ist, wird beides - am Ende der Parametereinstellung - zugleich erledigt.

Doch wollen wir uns jetzt von der unerträglich geräuschlosen Theorie entfernen und in die Praxis übergehen.

```
10 SID=54272
20 POKE SID+24,15
30 POKE SID+5,194
40 POKE SID+6,90
50 POKE SID,180
60 POKE SID+1,8
70 POKE SID+4,33
80 FOR N=1 TO 1400:NEXT:POKE SID+4,32
```

Dieses kleine BASIC-Programm wird Sie bestimmt nicht vom Hocker reißen, aber es ist schon ein Anfang, der für die weiteren Erprobungen vollkommen ausreicht. Als erstes wird der Variablen SID die Basisadresse des SID zugewiesen. Daraufhin wird die gesamte Lautstärke auf den Wert 15, das heißt auf das Maximum, eingestellt. Als nächstes werden die Zeiten für die Attack- und für die darauffolgende Decay-Phase des Tons festgelegt. Der Wert 194 ( %11000010 ) spaltet sich demnach wie folgt auf: Das LOW-Nibbel erhält den Wert 2 und das HIGH-Nibbel den Wert 12, was bedeutet, daß das Anklingen des Tons langsam und die darauffolgende Änderung sehr abrupt geschieht. Als nächstes kommt Zeile 40, in der die neu zu erreichende Lautstärke auf 5 und die Release-Zeit auf 10 gestellt wird. In

Zeile 50 und 60 wird die Frequenz des Tones festgelegt. Diese Werte entsprechen, wie aus der Tabelle ersichtlich, dem 36. Ton und somit dem C-3.

Danach wird die Sägezahnwelle eingestellt und KEY-Bit (Bit 0 des Registers 4) gesetzt, damit der SID anfängt, den Ton zu spielen. Die Warteschleife dient zur Überbrückung der Zeit, die der Ton aufgrund der angegebenen Parameter braucht, um die Gesamtlautstärke zu erreichen und daraufhin auf die Lautstärke, die in Register 6 angegeben ist, abzufallen.

Zum guten Schluß wird das KEY-Bit wieder gelöscht um in die Release-Phase einzutreten. Es muß darauf geachtet werden, daß die Angabe der Wellenform bei diesem Vorgang nicht gelöscht wird, da dies sonst einen abrupten Abbruch des Tons zu Folge hätte.

Um diese Vorgänge nachvollziehen zu können, sollten Sie immer mit der Registertabelle arbeiten.

Wer einen Ton mit einem der beiden anderen Tongeneratoren erzeugen will, muß lediglich die Basisadresse um sieben erhöhen.

Das folgende Programm spielt eine Tonleiter in Halbtonschritten. Die entsprechenden Frequenzen werden, wie bereits erläutert, errechnet. Zur Demonstration wird hierzu der Tongenerator 3 verwendet.

```
100 SID=54272:B=SID+2*7
115 Q=2^24/(17734472/18)
120 POKE B+5,8:POKE B+6,215:POKE SID+24,15
130 FOR I=12 TO 94:N=INT(2^(I/12)*16.35*Q+.5)
140 H=INT(N/256):POKE B,N-256*H:POKE B+1,H
150 POKE B+4,17:FOR W=1 TO 200:NEXT:POKE B+4,16:NEXT
```

Als erstes wird die Basisadresse auf die Anfangsadresse des Tongenerators 3 gestellt. Daraufhin wird der Faktor, mit dem die errechnete Frequenz multipliziert werden soll, ermittelt. In Zeile

120 werden Hüllkurve und Gesamtlautstärke festgelegt. Dann werden die für die jeweilige Tonnummer entsprechende Frequenz und gleichzeitig auch der Wert, der vom SID verarbeitet wird, errechnet. In Zeile 140 wird dieser Wert in LOW- und HIGH-Byte zerlegt und in die entsprechenden Register geschrieben. Als letztes wird die Wellenform festgelegt und gleichzeitig das KEY-Bit gesetzt, eine Warteschleife durchlaufen und das Abklingen des Tons veranlaßt. Alsdann wird der nächste Ton gespielt.

An dieser Stelle wollen wir noch auf zwei Möglichkeiten der Tonbeeinflussung hinweisen, die im Zusammenhang mit Register 4 des jeweiligen Tongenerators stehen. Es sind Bit 1 und Bit 2.

#### *Bit 1:*

Durch Setzen dieses Bits synchronisieren Sie die Grundfrequenzen zweier Tongeneratoren. Der Tongenerator, nach dem synchronisiert wird, muß, um ein Ergebnis zu erzielen, auf eine von 0 verschiedene Frequenz gesetzt werden. Alle anderen Register dieses Tongenerators haben keine Funktion mehr.

#### *Bit 2:*

Dieses Bit hat nur eine Bedeutung, falls die Dreieckswelle gewählt wurde. Ist dies der Fall, so wird das Tonsignals durch Ringmodulation (Summe und Differenz der beiden Grundstimmen), d.h. durch ein kombiniertes Signal der beiden entsprechenden Tongeneratoren ersetzt. Es sind wiederum nur die Register für die Frequenz beim zweiten Tongenerator maßgebend.

## 4.4 Filter

Der SID verfügt, wie bereits erwähnt, über einen Filter, mit dem es ermöglicht wird, die Tongeneratoren und eine externe Quelle zu verändern. Das externe Signal wird über die AUDIO IN Leitung an den Computer übergeben.

Die Filterfrequenz ist in den Registern 21 und 22 festgelegt. Von den 16 Bits der beiden Register werden lediglich 11 benutzt. Von Register 21 werden nur die Bits 0 bis 2 benutzt. Die restlichen Bits sind unbenutzt. Der Wert, der in die beiden Register geschrieben wird, muß erst aus der Filterfrequenz errechnet werden. Es wird wie folgt verfahren.

$$\text{WERT} = (F-30)/5.8182 \text{ Hz}$$

F ist die Frequenz, die in Herz angegeben wird.

Nachdem die Frequenz angegeben wurde, muß festgelegt werden, welcher Teil der Tonfrequenz gefiltert werden soll. Dies kann man mit den Bits 4 bis 6 des Registers 24 einstellen:

*Bit 4 LOWPASS:*

Ist dieses Bit gesetzt, so werden alle Frequenzkomponenten über der eingestellten Filterfrequenz mit 12 dB je Oktave abgeschwächt.

*Bit 5 BANDPASS:*

Ist das Bit gesetzt, so werden alle Frequenzen ungleich der eingestellten Filterfrequenz mit 6 dB je Oktave vermindert.

*Bit 6 HIGHPASS:*

Dieses Bit entspricht Bit 4 des Registers, nur daß alle Frequenzen unterhalb der Filterfrequenz mit 12 dB je Oktave verringert werden.

Es ist möglich, die verschiedenen Filterarten zu kombinieren. Durch eine Kombination von LOW- und HIGHPASS kann die Tonfrequenz zwischen den Werten eingeschachtelt werden (Bandsperre).

Als letztes noch die Veränderung der Filterresonanz. Sie wird im Register 23 festgelegt und kann einen Wert von 0 bis 15 annehmen, wobei ein hoher Wert eine hohe Resonanz hervorruft und

ein niedriger eine niedrige Resonanz. Somit erreicht man eine Betonung der Frequenzkomponenten. Mit der Veränderung der Filterresonanz während des Spielens des Tons lassen sich nahezu alle Musikinstrumente nachahmen.

#### 4.5 Tongenerator 3

Der Tongenerator 3 nimmt eine Sonderstellung im Vergleich zu den übrigen Tongeneratoren ein. Seine Register sind als einzige lesbar und daher sind bei ihm der Verlauf der Hüllkurve und der Zustand des Oszillators feststellbar.

##### *Hüllkurve:*

Die Hüllkurve des Tongenerators 3 kann im Register 28 (\$1C) gelesen werden. Ihr Wert gibt die momentane Lautstärke des Tons an. Der Wert steigt bis auf 255 (\$FF) an, wenn die im Register 24 (\$18) gesetzte Gesamtlautstärke erreicht wird. Danach fällt der Wert wieder und erreicht nach Beendigung der RELEASE-Phase den Wert 0. Diesen Umstand kann man sich zu Nutze machen, wenn man beispielsweise eine fest eingestellte SUSTAIN-Spanne unabhängig von der Länge der ATTACK-Phase haben will. Man liest das Hüllkurve-Register aus und wartet, bis er den Wert 255 enthält. Von diesem Punkt an läßt man eine Zeitschleife ablaufen, um nach ihrem Ablauf das KEY-Bit zu löschen. Mit Hilfe dieses Registers kann auch erkannt werden wann die RELEASE Zeit verstrichen ist. Weiterhin besteht die Möglichkeit, in Abhängigkeit des Zustands der Hüllkurve die Frequenz oder die Pulsbreite während des Tonsignals zu verändern und somit eine Reihe von wirkungsvollen Effekten zu erzielen.

##### *Oszillator:*

Dies ist das Register 27 (\$1B), mit welchem es möglich ist, die 8 höchstwertigen Bits des Oszillators 3 abzufragen. Je nach Wahl der Wellenform ändern sich die Werte dieses Registers im Verlauf des Tonsignals. Wurde die Dreieckswelle gewählt, so nimmt der Inhalt des Registers gleichmäßig von 0 bis 255 zu und

gleichmäßig wieder ab. Bei der Wahl der Sägezahnwelle nimmt der Wert ebenfalls gleichmäßig zu, fällt jedoch nach dem Erreichen von 255 sofort auf 0 zurück und beginnt alsdann wieder erneut zu steigen. Bei der Rechteckwelle pendelt der Wert ständig zwischen 0 und 255. Die Länge der beiden Phasen hängt von der Wahl der Pulsbreite ab. Wird Rauschen gewählt, dann nimmt das Register zufällige Werte an. Es kann somit verwendet werden, um Zufallszahlen zu erzeugen.

Alle Funktionen des Tongenerators 3 können auch verwendet werden, wenn dieser mit Hilfe des Bits 7 des Registers 24 stumm geschaltet ist.

## 4.6 Der Analog/Digitalwandler

Ein A/D-Wandler ist eine Einrichtung zur Umwandlung eines analogen Signals (z.B. Spannung) in einen digitalen Wert. Die prinzipielle Schwierigkeit bei einer solchen Umwandlung besteht darin, einen analogen Wert mit unendlich feiner Abstufung in einen digitalen Wert mit endlicher Abstufung (feste Intervalle) umzuformen. Dabei entsteht zwangsläufig ein +/- Fehler, dessen Höchstwert dem kleinsten digitalen Schritt gleicht.

Der SID 6581 enthält zwei A/D-Wandler. Hierbei handelt es sich um eine Anordnung mit einer intern erzeugten Referenzspannung von ca. 2,5V. Der Meßvorgang besteht darin, daß eine externe Kapazität zunächst entladen und anschließend ein Wert in Register 25 bzw. 26 übernommen wird, der der benötigten Zeit für eine erneute Aufladung der Kapazität auf die Referenzspannung entspricht. Dieser Vorgang wiederholt sich zyklisch.

### 4.6.1 Die Handhabung des A/D-Wandlers

Aus dem oben Gesagten ergibt sich, daß nur eine potentiometrische Beschaltung des Wandlers in Frage kommt. Als Meßwertnehmer eignen sich demnach nur veränderliche Widerstände

in irgendeiner Form, z.B. Photowiderstände, Heißleiter, Kaltleiter usw.

Sollen Spannungen gemessen werden, so müssen diese zuvor in eine geeignete Form umgewandelt werden, z.B. mit Hilfe eines Unijunction-Transistors.

Die Meßanordnung sieht einfach so aus, daß an das eine Ende des Meßwiderstandes +5V angelegt werden (an den Controlports des C64 verfügbar) und das andere Ende mit dem Analogeingang des SID (ebenfalls an den Controlports verfügbar, Bezeichnung POTX und POTY) verbunden wird. Der aus den Registern 25 und 26 ausgelesene Wert ist ein Maß für den Widerstand.

Um die ganze Skala von 8 Bits ausnutzen zu können, muß sich der Widerstand im Bereich von 200 Ohm (nicht kleiner!!!) bis 200 Kiloohm bewegen.

Die programmtechnische Anwendung finden Sie bei der Verwendung der Paddles, wie sie im Kapitel 5.4.3 beschrieben ist.

#### 4.7 Registerbeschreibung des SID Basisadresse \$D400 (54272)

REG \$00 Oszillatorfrequenz niederwertiges Byte für Stimme 1

REG \$01 Oszillatorfrequenz höherwertiges Byte für Stimme 1

REG \$02 Pulsbreite niederwertiges Byte für Stimme 1

REG \$03 Pulsbreite höherwertiges Byte für Stimme 1  
Die Register 2 und 3 bestimmen das Puls-Pauseverhältnis des Rechteckausgangs von Stimme 1. Von Register 3 werden nur die Bits 0-3 benutzt.

REG \$04 Steuerregister der Stimme 1

- Bit 0 Key:** Steuerbit für den Ablauf des Hüllkurvengenerators. Beim Übergang von 0 nach 1 steigt die Lautstärke von Stimme 1 innerhalb der in REG 5 programmierten ATTACK-Zeit von Null auf den Maximalpegel. Beim Übergang von 1 auf 0 geht die Lautstärke innerhalb der in REG 6 programmierten RELEASE-Zeit auf Null zurück.
- Bit 1:** 1=Oszillator 1 wird mit Oszillator 3 synchronisiert. Dieses Bit hat auch Wirkung, wenn die Stimme 3 stummgeschaltet ist.
- Bit 2:** 1=Dreieckschwingungsausgang von Oszillator 1 wird durch ein Frequenzgemisch (Summe und Differenz) der Frequenzen von Oszillator 1 und 3 ersetzt. Dieser Effekt tritt auch dann ein, wenn Stimme 3 stummgeschaltet ist.
- Bit 3:** Wenn zusammen mit dem Rauschgenerator noch eine weitere Schwingungsform desselben Oszillators ausgewählt wurde, kann es vorkommen, daß der Rauschgenerator blockiert. Die Blockade kann durch Setzen dieses Bits wieder aufgehoben werden.
- Bit 4 tri:** 1=Dreieckschwingung ausgewählt.
- Bit 5 saw:** 1=Sägezahnschwingung ausgewählt.
- Bit 6 pul:** 1=Rechteckschwingung ausgewählt. Das Puls-Pauseverhältnis dieser Schwingung wird in REG 2 und REG 3 eingestellt.
- Bit 7 nse:** 1=Rauschgenerator ausgewählt. Anmerkung zu den Bits 4-7: Es ist praktisch möglich, mehrere Schwingungsformen gleichzeitig auszuwählen. Zu beachten ist jedoch, außer dem zu Bit 3 Gesagten, daß das Ergebnis nicht etwa die Summe aller Formen darstellt, sondern vielmehr eine logische UND-Verknüpfung der Komponenten ist.
- REG 5**      **ATTACK/DECAY**
- Bit 0-3**      Diese Bits bestimmen die Zeit, in der die Lautstärke vom Maximum auf den Sustainpegel abfällt. Der einstellbare Bereich beträgt 6 msec bis 24 sec.

- Bit 4-7 Hiermit wird die Zeit festgelegt, in der die Lautstärke nach Setzen des KEY-Bits von Null auf das Maximum ansteigt. Der einstellbare Bereich beträgt 2 msec bis 8 sec.
- REG 6 SUSTAIN/RELEASE
- Bit 0-3 Mit diesen Bits wird die Zeit eingestellt, innerhalb der die Lautstärke nach Rücksetzen des KEY-Bits vom Sustainpegel auf Null abfällt. Der einstellbare Bereich beträgt 6 msec bis 24 sec.
- Bit 4-7 Diese Bits geben den Sustainpegel an, d.h. die Lautstärke, mit der der Ton nach Ablauf der Decayzeit andauert.
- REG 7 Diese Register steuern die Stimme 2 und 3 analog zu den Registern 0-6 mit folgenden Ausnahmen:
- REG 13 SYNC synchronisiert Oszillator 2 mit Oszillator 1. RING ersetzt den Dreiecksausgang von Oszillator 2 mit den ringmodulierten Frequenzen der Oszillatoren 2 und 1.
- REG 14 Diese Register steuern die Stimme 3 analog zu den Registern 0-6 mit folgenden Ausnahmen:
- REG 20 SYNC synchronisiert Oszillator 3 mit Oszillator 2. RING ersetzt den Dreiecksausgang von Oszillator 3 mit dem Frequenzgemisch aus den Oszillatoren 3 und 2.
- REG 21 Filterfrequenz niederwertiges Byte. Es werden nur die Bits 0-2 benutzt.
- REG 22 Filterfrequenz höherwertiges Byte  
Die 11-Bit-Zahl der Register 21 und 22 bestimmt die Filtereckfrequenz, bzw. -mittenfrequenz.

- REG 23    Filterresonanz und -schalter
- Bit 0        1=Stimme 1 wird über den Filter geleitet.  
Bit 1        1=Stimme 2 wird über den Filter geleitet.  
Bit 2        1=Stimme 3 wird über den Filter geleitet.  
Bit 3        1=Die externe Signalquelle wird gefiltert.  
Bit 4-7      Diese Bits bestimmen die Resonanzfrequenz des Filters. Diese benutzt man dazu, bestimmte Ausschnitte des Frequenzspektrums hervorzuheben. Die Wirkung kann besonders gut bei der Sägezahnschwingung beobachtet werden.
- REG 24    Dieses Register hat folgende Funktionen:
- Bit 0-3      Gesamtlautstärke  
Bit 4        Schaltet den Tiefpaßzweig des Filters ein.  
Bit 5        Schaltet den Bandpaßzweig des Filters ein.  
Bit 6        Schaltet den Hochpaßzweig des Filters ein.  
Bit 7        1=Stimme 3 unhörbar. Von dieser Möglichkeit kann man Gebrauch machen, wenn der Verlauf der Stimme 3 nur zur Parametergewinnung für die anderen Stimmen dienen soll (siehe hierzu Register 27 und 28).
- Auf alle zuvor aufgeführten Register kann nur ein Schreibzugriff durchgeführt werden. Ein Lesezugriff bringt keine Aussage. Alle folgenden Register können nur gelesen werden.
- REG 25    A/D-Wandler 1
- REG 26    A/D-Wandler 2
- REG 27    Oszillator 3  
Dieses Register liefert unter anderem eine Zufallszahl, die dem augenblicklichen Stand des Rauschgenerators 3 entspricht. Der Generator muß hierzu eingeschaltet sein, jedoch kann die Stimme 3 unhörbar bleiben (Bit 7 in REG 24 =1).

**REG 28**    Hüllkurvengenerator 3

Aus diesem Register kann man den augenblicklichen Stand der relativen Lautstärke von Stimme 3 entnehmen. So können entsprechend dem Lautstärkeverlauf die Frequenz oder die Filterparameter geändert werden.

## WERTE FUER MUSIKNOTEN :

NR.	NOTE - OKTAVE	FREQUENZ	HIGH - BYTE	LOW - BYTE
1	C - 0	16.4	1 (01)	22 (16)
2	C# - 0	17.3	1 (01)	39 (27)
3	D - 0	18.4	1 (01)	57 (39)
4	D# - 0	19.4	1 (01)	75 (4B)
5	E - 0	20.6	1 (01)	95 (5F)
6	F - 0	21.8	1 (01)	116 (74)
7	F# - 0	23.1	1 (01)	138 (8A)
8	G - 0	24.5	1 (01)	161 (A1)
9	G# - 0	26	1 (01)	186 (BA)
10	A - 0	27.5	1 (01)	212 (D4)
11	A# - 0	29.1	1 (01)	240 (F0)
12	H - 0	30.9	2 (02)	14 (0E)
13	C - 1	32.7	2 (02)	45 (2D)
14	C# - 1	34.6	2 (02)	78 (4E)
15	D - 1	36.7	2 (02)	113 (71)
16	D# - 1	38.9	2 (02)	150 (96)
17	E - 1	41.2	2 (02)	190 (BE)
18	F - 1	43.7	2 (02)	231 (E7)
19	F# - 1	46.2	3 (03)	20 (14)
20	G - 1	49.0	3 (03)	66 (42)
21	G# - 1	51.9	3 (03)	116 (74)
22	A - 1	55.0	3 (03)	169 (A9)
23	A# - 1	58.3	3 (03)	224 (E0)
24	H - 1	61.7	4 (04)	27 (1B)
25	C - 2	65.4	4 (04)	90 (5A)
26	C# - 2	69.3	4 (04)	156 (9C)
27	D - 2	73.4	4 (04)	226 (E2)
28	D# - 2	77.8	5 (05)	45 (2D)
29	E - 2	82.4	5 (05)	123 (7B)
30	F - 2	87.3	5 (05)	207 (CF)
31	F# - 2	92.5	6 (06)	39 (27)
32	G - 2	98.0	6 (06)	133 (85)
33	G# - 2	103.8	6 (06)	232 (E8)
34	A - 2	110.0	7 (07)	81 (51)
35	A# - 2	116.5	7 (07)	193 (C1)
36	H - 2	123.5	8 (08)	55 (37)
37	C - 3	130.8	8 (08)	180 (B4)
38	C# - 3	138.6	9 (09)	56 (38)
39	D - 3	146.8	9 (09)	196 (C4)
40	D# - 3	155.6	10 (0A)	89 (59)
41	E - 3	164.8	10 (0A)	247 (F4)
42	F - 3	174.8	11 (0B)	158 (9E)
43	F# - 3	185.0	12 (0C)	78 (4E)
44	G - 3	196.0	13 (0D)	10 (0A)
45	G# - 3	207.7	13 (0D)	208 (D0)
46	A - 3	220.0	14 (0E)	162 (A2)
47	A# - 3	233.1	15 (0F)	129 (81)

NR.	NOTE - OKTAVE	FREQUENZ	HIGH - BYTE	LOW - BYTE
48	H - 3	246.9	16 (10)	109 (6D)
49	C - 4	261.6	17 (11)	103 (67)
50	C# - 4	277.2	18 (12)	112 (70)
51	D - 4	293.7	19 (13)	137 (89)
52	D# - 4	311.1	20 (14)	178 (B2)
53	E - 4	329.6	21 (15)	237 (ED)
54	F - 4	349.2	23 (17)	59 (3B)
55	F# - 4	370.0	24 (19)	157 (9D)
56	G - 4	392.0	26 (1A)	20 (14)
57	G# - 4	415.3	27 (1B)	160 (A0)
58	A - 4	440.0	29 (1D)	69 (45)
59	A# - 4	466.2	31 (1F)	3 (03)
60	H - 4	493.9	32 (20)	219 (DB)
61	C - 5	523.3	34 (22)	207 (CF)
62	C# - 5	554.4	36 (24)	225 (E1)
63	D - 5	587.3	39 (27)	18 (12)
64	D# - 5	622.3	41 (29)	101 (65)
65	E - 5	659.3	43 (2B)	219 (DB)
66	F - 5	689.5	46 (2E)	118 (76)
67	F# - 5	740.0	49 (31)	58 (3A)
68	G - 5	784.0	52 (34)	39 (27)
69	G# - 5	830.6	55 (37)	65 (38)
70	A - 5	880.0	58 (3A)	138 (8A)
71	A# - 5	932.3	62 (3E)	5 (05)
72	H - 5	987.8	65 (41)	181 (B5)
73	C - 6	1046.5	69 (45)	157 (9D)
74	C# - 6	1108.7	73 (49)	193 (C1)
75	D - 6	1174.7	78 (4E)	36 (24)
76	D# - 6	1244.5	82 (52)	201 (C9)
77	E - 6	1318.5	87 (57)	182 (B6)
78	F - 6	1396.9	92 (5C)	237 (ED)
79	F# - 6	1480.0	98 (62)	115 (73)
80	G - 6	1568.0	104 (68)	78 (4E)
81	G# - 6	1661.2	110 (6E)	130 (82)
82	A - 6	1760.0	117 (75)	20 (14)
83	A# - 6	1864.7	124 (7C)	10 (0A)
84	H - 6	1975.5	131 (83)	106 (6A)
85	C - 7	2093.0	139 (8B)	59 (3B)
86	C# - 7	2217.5	147 (93)	130 (82)
87	D - 7	2349.3	156 (9C)	72 (48)
88	D# - 7	2489.0	165 (A5)	147 (93)
89	E - 7	2637.0	175 (AF)	107 (6B)
90	F - 7	2793.8	185 (B9)	218 (DA)
91	F# - 7	2960.0	196 (C4)	231 (E7)
92	G - 7	3136.0	208 (D0)	156 (9C)
93	G# - 7	3322.4	221 (DD)	4 (04)
94	A - 7	3520.0	234 (EA)	40 (28)
95	A# - 7	3729.3	248 (F8)	20 (14)

Abb. 4.7.1: Notentabelle

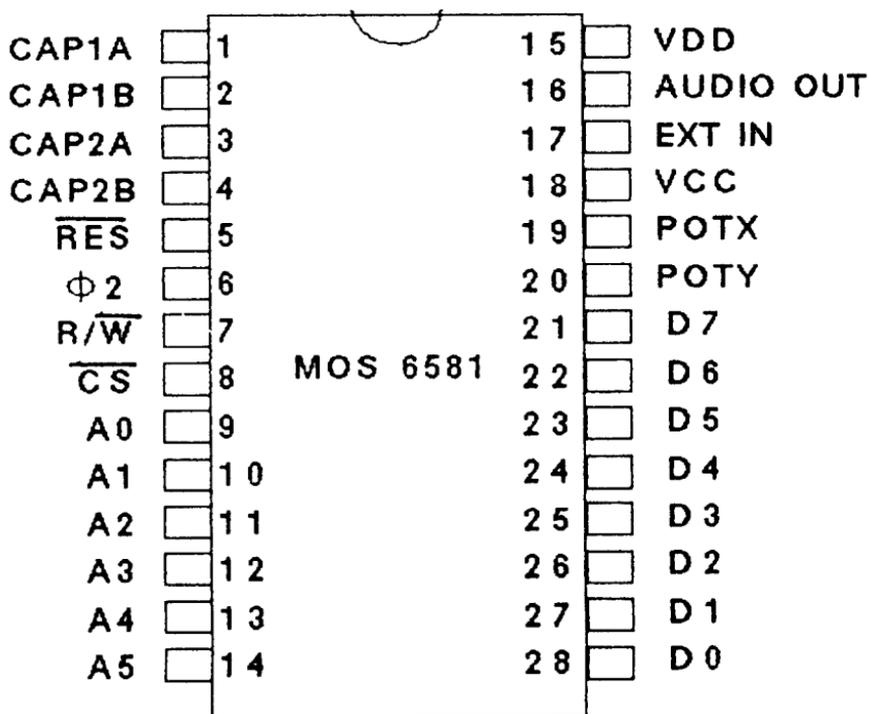


Abb. 4.7.2: Der MOS 6581

## AUDIO / VIDEO :

Pin	Signal
1	Luminance
2	GND
3	Audio out
4	Video out
5	Audio in

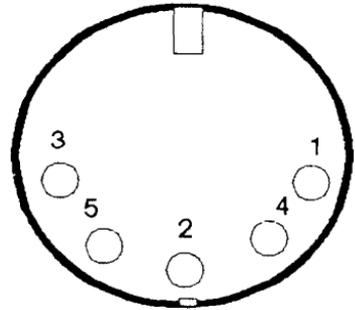


Abb. 4.7.3: Portbelegung

## 5. Die CIAs 6526

### 5.1 Datenein- und -ausgabe von Maschinenprogrammen

Will man eigene Maschinenprogramme schreiben, so kann man besonders für die Datenein- und -ausgabe auf die Routinen des Betriebssystems zurückgreifen. Diese Routinen stehen in einer Sprungtabelle am Ende des ROMs (siehe dazu die letzte Seite des ROM-Listings).

#### 5.1.1 Ein- und Ausgabe von einzelnen Bytes

Die grundlegenden Routinen sind

BSOUT	\$FFD2	Ausgabe eines Bytes
und BASIN	\$FFCF	Eingabe eines Bytes

Selbstverständlich gibt es noch weitere Routinen zur Ein-/Ausgabe. Diese sind jedoch nur sehr begrenzt anwendbar. Für die meisten Anwendungen reichen die oben aufgeführten allerdings aus.

Das auszugebende bzw. einzulesende Byte wird im Akku übergeben. Der Akku ist das Universalregister des Prozessors, in dem fast alle Operationen ablaufen.

Beispiel: Ausgabe eines Textes auf dem Bildschirm.

```

C000 LDX #$00    ; Zähler auf 00 setzen
C002 LDA $C00E,X ; Text ab Adresse $C00E holen
C005 JSR $FFD2   ; Ausgabe auf Bildschirm
C008 INX        ; Zähler erhöhen
C009 CPX #$08   ; Schon alle Zeichen geholt ?
C00B BNE $C002  ; Nein, dann nächstes Zeichen
C00D RTS        ; Rücksprung von Subroutine

```

C00E 42 45 49 53 50 49 45 4C      Beispiel

Die Buchstaben sind als ASCII-Code ab Speicheradresse \$C00E abgelegt.

Eingaben werden ähnlich gelöst. Soll ein Text über die Tastatur eingegeben und abgespeichert werden, so erscheint der Cursor, und die Zeichen werden bis zum Drücken der RETURN-Taste übernommen.

```
C000 LDX #$00      ; Zähler auf 00 setzen
C002 JSR $FFCF    ; Zeichen von der Tastatur holen
C005 STA $C00E,X  ; in diesem Fall ab $C00E speichern
C008 INX          ; Zähler erhöhen
C009 CMP #$0D     ; geholtes Zeichen auf RETURN testen
C00B BNE $C002    ; nein, dann nächstes Zeichen holen
C00D RTS         ; Rücksprung von Subroutine
```

Soll ein Zeichen von der Tastatur abgefragt werden, ohne auf dem Bildschirm zu erscheinen, so muß die folgende Routine verwendet werden.

```
C000 JSR $FFE4    ; Wirkung wie BASIC GET
C003 CMP #$20     ; vergleiche mit SPACE-Taste
C005 BNE $C000    ; nein, dann wieder ein Zeichen holen
```

Falls kein Zeichen gedrückt wurde, steht im Akku \$00.

Bei der Ausgabe auf dem Bildschirm kann natürlich von der Bildschirmsteuerung, wie im BASIC bekannt, Gebrauch gemacht werden.

Dazu gehören zum Beispiel die Codes zur Cursorsteuerung oder zum Löschen des Bildschirms. Der entsprechende Code wird dazu in den Akku geladen und an die Ausgaberroutine übergeben.

Beispiel: Bildschirm löschen

```
LDA  #93      ; Code zum Bildschirm löschen (Dez. 147)
JSR  $FFD2   ; ausgeben
```

Speziell zur Bildschirmausgabe gibt es noch einige nützliche Routinen, die die Programmierung vereinfachen können.

Die Routine zum Löschen des Bildschirms kann auch direkt aufgerufen werden. (Anstelle des Umwegs über die Ausgabe eines Steuerzeichens)

```
JSR  $E544   ; Bildschirm löschen
```

Auch für Cursor Home existiert eine eigene Routine.

```
JSR  $E566   ; Cursor Home
```

Besonders interessant ist die Möglichkeit, den Cursor direkt auf eine bestimmte Bildschirmposition zu setzen. Das folgende Programm setzt den Cursor auf die Bildschirmkoordinaten 16,3.

```
C000 LDX #10   ; Y-Koordinate festlegen. Hier 10
C002 LDY #03   ; X-Koordinate festlegen. Hier 03
C004 CLC      ; Carryflag löschen, um Cursor zu setzen
C005 JSR $FFF0 ; Routine zum Setzen und Holen des Cursors
C008 LDA #41   ; ASCII-Code für A
C00A JSR $FFD2 ; A auf Bildschirm ausgeben
```

Das Unterprogramm `CURSOR $FFF0` hat zwei Funktionen. Bei Aufruf mit gelöschtem Carryflag setzt es den Cursor auf die Zeile und Spalte, die im X- und Y-Register stehen. Das Kuriose dabei ist, daß die X-Koordinate im Y-Register, und die Y-Koordinate im X-Register steht. Wird die `CURSOR`-Routine dagegen mit gesetztem Carryflag aufgerufen, wird die momentane Cursorposition geholt und im X- und Y-Register übergeben.

Zum Schluß noch zwei Routinen, die die Verarbeitung von Zeichen in Maschinensprache erleichtern. Sie waren vielleicht schon mit dem Problem konfrontiert, ein Byte (zum Beispiel \$41) auch als HEX-Zahl "41", anstelle des Zeichens "A", auf dem Bildschirm erscheinen zu lassen. Nur leider gibt der Computer dieses gewünschte Ergebnis so ohne weiteres nicht aus.

Die folgenden zwei Routinen ermöglichen es, sowohl ein Byte - wie gerade beschrieben- als HEX-Zahl auszugeben, als auch zwei ASCII-Werte zu einem Byte zu verknüpfen.

Routine zur Ausgabe eines Bytes:

```

C002 PHA          ; auszugebenden Wert merken
C003 LSR          ; vier Bits nach rechts verschieben
C004 LSR          ; um HIGH-Nibble zu isolieren
C005 LSR
C006 LSR
C007 JSR $C00F    ; umrechnen und ausgeben
C00A PLA          ; gemerkten Wert holen
C00B JSR $C00F    ; LOW-Nibble ausgeben
C00E RTS          ; Rücksprung ins Hauptprogramm
C00F AND #$0F     ; LOW-Nibble isolieren
C011 CMP #$0A    ; Vergleiche mit Zahl
C013 CLC
C014 BMI $C018    ; ja, dann verzweigen
C016 ADC #$07     ; zu 7 addieren
C018 ADC #$30     ; zu 30 addieren
C01A JSR $FFD2    ; und ausgeben
C01D RTS          ; Rücksprung vom Unterprogramm

```

Wird diese Routine angesprungen, so muß sich das auszugebende Byte im Akku befinden

Das nächste Programm wartet zweimal auf eine Tasteneingabe und verbindet die Zeichen zu einem Byte.

```

C000 JSR $FFE4      ; Zeichen von Tastatur holen
C003 BEQ $C000      ; Kein Zeichen? Dann erneut holen
C005 PHA            ; Wert speichern
C006 JSR $F13E      ; zweites Zeichen holen
C009 BEQ $C006      ; Kein Zeichen? Dann erneut holen
C00B JSR $C01B      ; zur Umwandlungsroutine
C00E STA $FB        ; umgewandeltes Zeichen speichern
C010 PLA            ; zuerst geholtes Zeichen nehmen
C011 JSR $C01B      ; und umwandeln
C014 ASL            ; Bits an richtige Stelle schieben
C015 ASL
C016 ASL
C017 ASL
C018 ORA $FB        ; und mit gemerktem Wert verknüpfen
C01A RTS            ; Rücksprung ins Hauptprogramm
C01B CMP #$41       ; Buchstabe oder Zahl?
C01D SEC
C01E BMI $C022      ; Wenn Zahl, dann verzweigen
C020 SBC #$08       ; acht abziehen
C022 SBC #$30       ; 30 abziehen
C024 RTS            ; Rückkehr vom Unterprogramm

```

Nach Aufruf dieser Routine steht das geholte Byte im Akku.

### 5.1.2 Ein- und Ausgabe über Peripheriegeräte

Auch für die Ein- und Ausgabe auf Peripheriegeräte stellt das Betriebssystem die notwendigen Routinen bereit. Dazu soll kurz auf das Konzept der Ein-/Ausgabe eingegangen werden. Den Peripheriegeräten wird eine Nummer von 0 bis 15 zugewiesen, über die sie vom Betriebssystem angesprochen werden.

Nummer	Gerät
0	Tastatur
1	Kassettenrecorder
2	RS-232 Schnittstelle
3	Bildschirm
4 - 15	Geräte am seriellen IEC-Bus (Drucker, Floppy)

Zu dieser Geräte- oder "Primäradresse" kommt noch optional eine Sekundäradresse, die die Arbeitsweise des Peripheriegeräts bestimmt, sowie ein Datei- oder 'File'-name.

Um nun nicht jedesmal alle Parameter angeben zu müssen, wenn ein Peripheriegerät angesprochen wird, wird die logische Filenummer eingeführt. Zu jeder Filenummer werden einmal mit OPEN die Primär- und Sekundäradresse sowie ein Filename zugeordnet. Jeder weitere Bezug geschieht dann über die logische Filenummer.

Vor der ersten Ein- oder Ausgabe ist die Datei zu öffnen. Das kann von BASIC aus mit OPEN geschehen, aber auch in Maschinensprache. Dazu müssen vorher die Fileparameter gesetzt werden. Die logische Filenummer muß in der Adresse \$B8 (184) stehen, die Gerätenummer in Adresse \$BA (186), die Sekundäradresse in Adresse \$B9 (185), die Länge des Filenamens in \$B7 (183) (Null, wenn kein Filename gegeben ist) und die Adresse des Filenamens in \$BB/\$BC (187/188). Anschließend wird die OPEN-Routine(\$FFC0) aufgerufen.

Zum Übergeben der Parameter ist es nicht nötig, die Werte einzeln in die zugehörigen Adressen zu schreiben. Das Betriebssystem verfügt über zwei Routinen, die diese Arbeit übernehmen.

LDA	LF	; logische Filenummer
LDX	GA	; Geräteadresse
LDY	SA	; Sekundäradresse
JSR	\$FFBA	; Fileparameter übergeben
LDA	LN	; Länge des Filenamens
LDX	LOW	; LOW-Byte der Adresse des Filenamens
LDY	HIGH	; HIGH-Byte der Adresse
JSR	\$FFBD	; Filenameparameter übergeben

Soll jetzt die Ausgabe auf die geöffnete Datei erfolgen, so ist folgende Routine aufzurufen:

```
LDX  LF          ; logische Filenummer
JSR  $FFC9       ; CKUOT, Ausgabe auf Datei legen
```

Wird jetzt die Routine BSOUT (\$FFD2) aufgerufen, so geht die Ausgabe anstatt auf den Bildschirm auf das Gerät, dem die logische Filenummer im X-Register zugeordnet ist.

Ist LF die logische Filenummer des Druckers, so würde jetzt durch Aufruf des obigen Beispielprogramms AUSGABE der Text auf den Drucker geschrieben. Die Ausgabe geht solange auf dieses Gerät, bis die Routine CLRCH aufgerufen wird

```
JSR  $FFCC       ; CLRCH , Ausgabe auf Bildschirm
```

Soll die Dateneingabe aus einer Datei geschehen, die sich auf Band oder auf die Floppy bezieht, kann man das folgendermaßen erreichen:

```
LDX  LF          ; Filenummer des Eingabegeräts
JSR  $FFC6       ; CHKIN
```

Jetzt werden durch Aufrufen von BASIN (\$FFCF) Daten aus der geöffneten Datei geholt. Dies geschieht solange, bis mit CLRCH wieder auf die Standardeingabequelle (Tastatur) umgeschaltet wird. Die Datei wird dadurch nicht geschlossen. Dies geschieht erst durch Aufruf der Routine CLOSE.

```
LDA  LF          ; logische Filenummer
JSR  $FFC3       ; CLOSE, Datei schließen
```

Insbesondere bei Schreiboperationen auf den Kassettenrecorder oder die Floppy darf die CLOSE-Routine auf keinen Fall vergessen werden.

## 5.2 Die Technik der Datenspeicherung - LOAD und SAVE

Zur Daten- und Programmspeicherung stehen Ihnen beim Commodore 64 grundsätzlich zwei Möglichkeiten zur Verfügung - Speicherung auf Kassette oder Speicherung auf Diskette. Da sich die beiden Speichermedien in Möglichkeiten und Art der Datenspeicherung sehr unterscheiden, sollen sie getrennt beschrieben werden.

### 5.2.1 Datenspeicherung auf Kassette

Die Technik des Kassettenrekorders erlaubt es prinzipiell nur Daten sequentiell aufzuzeichnen und auch nur in der gleichen Reihenfolge wieder zu lesen. Einen wahlweisen Zugriff auf bestimmte Daten ist also nicht möglich. Man muß solange lesen, bis man die gewünschten Daten erreicht hat. Es lassen sich nur die Datei komplett lesen, die Änderung vornehmen und dann die Datei wieder komplett auf Band zurückschreiben.

Da zur Programmspeicherung nur ein sequentielles Schreiben und Lesen notwendig ist, bietet sich der Kassettenrekorder als preiswertes Gerät zur Programmspeicherung an. Als Nachteil bleibt jedoch die geringe Geschwindigkeit, mit der die Auszeichnung geschieht. Dies ist ein prinzipieller Nachteil, da die Daten seriell (bitweise) übertragen und gespeichert werden. Aus Gründen der Datensicherheit werden die gesamten Daten zweimal hintereinander übertragen, um Aussetzer (drop outs) durch fehlerhafte Bandstellen korrigieren zu können.

Sehen wir uns jetzt die Technik der Datenspeicherung auf Kassette etwas genauer an. Sollen Daten auf Band geschrieben werden, so muß erst einmal festgestellt werden, ob das Band läuft. Der Computer kann eine gedrückte Taste der Datensette registrieren, indem er Bit 4 des Prozessorports (Adresse \$01) abfragt. Ist dieses Bit der Speicherzelle 1 gelöscht, so ist eine Bandtaste gedrückt. Nachdem der Computer eine gedrückte Taste registriert hat, beginnt er seine Arbeit.

Zuerst wird ein Ton zur Synchronisation auf das Band geschrieben. Anschließend werden die Daten geschrieben.

Bevor die eigentlichen Programmdateien aufgezeichnet werden, wird ein sogenannter Header geschrieben, der unter anderem den Datentyp angibt.

Wie bereits gesagt, werden die Daten zweimal auf Band geschrieben. Dies geschieht, um eine höhere Datensicherheit zu erzielen. Damit diese Prozedur nicht zu lange dauert, werden die zu schreibenden Daten zuerst in einem Puffer gesammelt, bevor sie auf Band geschrieben werden. Der Bandpuffer ist 192 Zeichen lang und liegt beim Commodore 64 von Adresse \$033C bis \$03FB (828 - 1019). Beim Einlesen wird immer ein ganzer Block gelesen und im Bandpuffer gespeichert von wo aus die Daten mit INTUT# oder GET# einzeln geholt werden können.

Durch das zweimalige Schreiben der Daten ist der Computer in der Lage, maximal 31 Fehler pro Block zu korrigieren, sofern diese Daten im zweiten Block lesbar sind.

Tritt ein Fehler auf, so wird dieser durch Setzen des entsprechenden Bits im Statusregister angezeigt.

Hier eine Beschreibung der möglichen Fehlerarten:

#### *Bit 2 gesetzt:*

Dieser Fehler tritt auf, wenn ein Blockende gefunden wurde, jedoch noch nicht alle Daten gelesen wurden.

#### *Bit 3 gesetzt:*

Zu diesem Fehler kommt es, wenn alle Daten eines Blocks gelesen wurden, jedoch kein Blockende erkannt wurde.

*Bit 4 gesetzt:*

Bit 4 ist gesetzt, wenn ein Byte nicht korrekt gelesen werden konnte und dieses Byte im zweiten Block auch fehlerhaft war.

*Bit 5 gesetzt:*

Bit 5 ist gesetzt, falls die beim Speichern errechnete Prüfsumme des Blocks nicht mit der Prüfsumme beim Lesen übereinstimmt. Die Prüfsumme wird gebildet, indem die Daten des Blocks mit der Exklusive-Oder-Anweisung verknüpft werden.

Sehen wir uns den oben erwähnten Header einmal näher an. Das Interessanteste am Header ist das erste Byte. Es ist das Kennzeichen für den Datentyp.

Der Header ist folgendermaßen aufgebaut:

- |          |      |   |
|----------|------|---|
| 1.       | Byte | Kennzeichen für Datentyp                |
| 2.       | Byte | Startadresse, Low Byte                  |
| 3.       | Byte | Startadresse, High Byte                 |
| 4.       | Byte | Endadresse, Low Byte                    |
| 5.       | Byte | Endadresse, High Byte                   |
| 6.- 21.  | Byte | Filename, der bei FOUND ausgegeben wird |
| 22.-192. | Byte | Filename, der nicht ausgegeben wird     |

Der Datentyp (erstes Byte) hat folgende Bedeutung:

*Datentyp 1:*

Bei Datentyp 1 handelt es sich meist um BASIC-Programme. Sie werden im allgemeinen ab BASIC-Startadresse \$0801 (2049) geladen. Durch Laden einer Sekundäradresse, die ungleich eins ist, wird das Programm an die Adresse geladen, von der es gesaved wurde.

*Datentyp 2:*

Der Datentyp zwei ist die Kennzeichnung für den Anfang eines Dateiblocks. Nach ihm folgen weder Start- noch Endadresse und auch kein Programmname. Von Byte 2 bis Byte 192 folgen Daten, die mit PRINT# geschrieben und mit INPUT# oder GET# gelesen werden. Es können auch mehrere Blöcke von Typ 2 hintereinander stehen, je nach Länge der Datei. Damit der Computer die Daten dieser Blöcke verarbeiten kann, muß er zuvor einen Dateiheder mit Datentyp 4 finden. In diesem Header findet er auch den Dateinamen.

*Datentyp 3:*

Wird im Header der Datentyp 3 erkannt, so wird das folgende Programm, ohne Änderung des Betriebssystems, immer ab der im Header angegebenen Adresse geladen. Der Headertyp 3 wird dann benutzt, wenn Maschinenprogramme geladen werden sollen, deren Anfangsadresse nicht dem BASIC-Start entspricht. Dieser Datentyp wird bei Programmen mit AUOTSTART verwendet. Das Angeben einer eigenen Startadresse, was beispielsweise zur Unterdrückung eines AUTOSTART führt, ist im Kapitel "Nutzen des ROM-Listings" beschrieben.

*Datentyp 5:*

Wird im Header der Datentyp 5 erkannt, so sollte die Fehlermeldung "FILE NOT FOUND ERROR" ausgegeben werden. Stattdessen erfolgt die Ausgabe der sinnlosen Meldung "DEVICE NOT PRESENT ERROR". Die einfache Erklärung dafür ist, daß es sich dabei um einen Fehler im Betriebssystems handelt. Das Aufbringen einer End of Tape (EOT) Markierung dient dazu, das Ende aller auf dem Band befindlichen Programme und Dateien zu markieren, um ein unnötiges weiteres Suchen zu verhindern.

Wird beim Schreiben eines Files, was ein Programm oder eine Datei sein kann, ein Filename, der aus mehr als 16 Zeichen

besteht, angegeben, so werden diese "überschüssigen" Zeichen durchaus gespeichert. Der Block hat ja noch 187 Bytes übrig, die vom Filenamen belegt werden können. Diese "überschüssigen" Zeichen werden zwar nicht bei der FOUND-Meldung ausgegeben, jedoch überprüft der Computer beim Finden des Namens auf diese unsichtbaren Zeichen. Es ist möglich, diese Zeichen mit der PEEK-Anweisung auszulesen. Von dieser Möglichkeit wird aber normalerweise kein Gebrauch gemacht.

Die Endadresse des geladenen Programms steht nach dem Laden in den Adressen \$AE und \$AF (174 und 175). \$AE enthält das LOW- und \$AF das HIGH-Byte.

Welche Befehle werden benutzt, um all diese verschiedenen Dateitypen auf Band zu schreiben und von Band zu lesen? Im folgenden eine Übersicht darüber:

### *LADEN*

- |                |  |
|----------------|--|
| LOAD"NAME",1   | lädt Programm ab BASIC-Startadresse. Programme des Datentyps 3 werden absolut geladen, das heißt an die auf Band aufgezeichnete Adresse. |
| LOAD"NAME",1,1 | Programm wird immer absolut geladen  |

### *SPEICHERN*

- |                 |  |
|-----------------|--|
| SAVE "NAME",1   | speichert als BASIC-Programm ab                            |
| SAVE "NAME",1,1 | speichert als Maschinenprogramm ab                         |
| SAVE "NAME",1,2 | speichert als BASIC-Programm mit zusätzlichem EOT-Block    |
| SAVE "NAME",1,3 | speichert als Maschinenprogramm mit zusätzlichem EOT-Block |

Beim Öffnen einer Banddatei hat die Sekundäradresse folgende Bedeutung:

OPEN 1,1,0, "NAME" öffnet Datei zum Lesen  
OPEN 1,1,1, "NAME" öffnet Datei zum Schreiben  
OPEN 1,1,2, "NAME" öffnet Datei zum Schreiben mit zusätzlichem EOT-Block

Der CLOSE-Befehl schließt eine Datei wieder. War die Datei zum Schreiben geöffnet, so wird in den Bandpuffer ein Endkennzeichen (Nullbyte) und der Puffer auf Band geschrieben.

Daraus wird klar, daß es unbedingt erforderlich ist, nach dem Schreiben auf eine Banddatei diese mit CLOSE zu schließen, da sonst die letzten Daten nicht auf Band geschrieben werden und verlorengehen. Wurde die Sekundäradresse 2 angegeben, wird zusätzlich noch ein END-of-Tape-Block (EOT) auf Band geschrieben.

Es ist zu beachten, daß es zu einer Einschränkung bei der Datenübertragung auf Band kommen kann. Normalerweise werden die Daten im ASCII-Format auf Band geschrieben (Buchstaben, Ziffern und Sonderzeichen). Werden mit PRINT#1, CHR\$(1) Daten geschrieben, so lassen sich nicht alle möglichen Zeichen schreiben. Insbesondere wird CHR\$(0) ausgefiltert, da es vom Betriebssystem als Endkennzeichen verwendet wird. Auf das Laden und Speichern von Programmen werden wir im nächsten Abschnitt eingehen.

# KASSETTE :

Pin	Signal
A - 1	GND
B - 2	+ 5V
C - 3	KASSETTE MOTOR
D - 4	KASSETTE READ
E - 5	KASSETTE WRITE
F - 6	KASSETTE SENSE

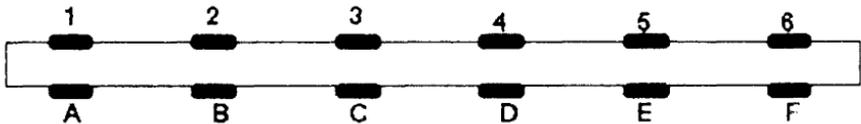


Abb. 5.2.1 Cassetten-Port

## 5.2.2 Datenspeicherung auf Diskette

Alle Einschränkungen, die bei den Kassettenoperationen beschrieben wurden, bestehen bei der Datenübertragung auf Diskette nicht. Eine Diskette ist in einzelne Spuren und Sektoren unterteilt, auf die wahlweise zugegriffen werden kann. Dadurch ist es möglich, direkt auf die gewünschten Daten zuzugreifen, ohne erst eine Vielzahl anderer Daten überlesen zu müssen.

Die Commodore-Floppy 5141, das Diskettenlaufwerk des C64, hat folgende Daten:

- 35 Tracks (mit Tracks bis zu 40)
- 21 Blöcke auf Track 01-17
- 19 Blöcke auf Track 18-24

- 18 Blöcke auf Track 25-30
- 17 Blöcke auf Track 31-35
- 664 Blöcke Speicherkapazität (ca. 164 KB)

Programme werden folgendermaßen gespeichert: Zuerst werden das LOW-Byte und das HIGH-Byte der Programmadresse übertragen und unmittelbar danach das Programm selbst. Ein Unterschied zwischen BASIC-Programm und Maschinenprogramm wird beim Abspeichern nicht gemacht. Die Unterscheidung findet nur beim Laden statt.

`LOAD "NAME",8` lädt BASIC-Programm. Die Programmstartadresse wird ignoriert, es wird ab BASIC-Start geladen (normalerweise \$0801).

`LOAD "NAME",8,1` lädt Maschinenprogramm, das Programm wird ab der beim Speichern angegebenen Startadresse geladen.

Mit dem folgenden Programm können sie die auf Diskette vermerkte Anfangsadresse feststellen.

```
10 OPEN 1,8,0,"NAME"
20 GET#1, A$, B$
30 IF A$ = "" THEN A$ = CHR$(0)
40 IF B$ = "" THEN B$ = CHR$(0)
50 PRINT ASC(A$)+256*ASC(B$)
60 CLOSE 1
```

Zuerst wird ein File zum Laden geöffnet (Sekundäradresse 0) und daraufhin die ersten zwei Bytes des Programms von Disk geholt. Sie bilden die Startadresse, die dezimal ausgegeben wird. Die Abfrage auf den Leerstring in Zeile 30 und 40 ist deshalb erforderlich, weil der GET-Befehl ein Nullbyte nicht akzeptiert.

Soll ein Maschinenprogramm auf Diskette geschrieben werden, so kann dies so geschehen:

```
10 OPEN 1,8,1,"NAME"  
20 PRINT#1, CHR$(AD-INT(AD/256)*256);  
30 PRINT#1, CHR$(AD/256);  
40 FOR I=0 TO N -1  
50 PRINT#1, CHR$(PEEK(AD+I));  
60 CLOSE 1
```

In Zeile 10 wird ein Programmfile zum Schreiben geöffnet (Sekundäradresse 0). Daraufhin wird die Startadresse des Programms in der Reihenfolge LOW- und HIGH-Byte auf Disk geschrieben. Anschließend werden die Programmdatei geschrieben und im Anschluß daran die Datei wieder geschlossen. Das Schließen der Datei ist sehr wichtig, da ansonsten Daten verloren gehen können. Die Variable AD enthält dabei die Startadresse, N ist die Länge des Programms in Bytes.

Wie kann man nun Programme oder beliebige Speicherbereiche von Maschinensprache aus abspeichern?

Auch hierzu existieren wieder zwei Betriebssystem-Routinen, die diese Arbeit übernehmen.

```
LOAD $FFD5  
SAVE $FFD8
```

Die LOAD-Routine wird folgendermaßen benutzt:

Der Akku wird mit Null geladen. Dies ist das Kennzeichen für LOAD. Wird die LOAD-Routine mit 1 im Akku aufgerufen, wird VERIFY durchgeführt. Die Sekundäradresse entscheidet, wohin geladen wird. Ist die Sekundäradresse ungleich Null, so wird an die Adresse geladen, die im Programm gespeichert ist. Ist die Sekundäradresse gleich null, wird an die Adresse geladen, die im X- (low) und Y-Register (high) übergeben wird. Ferner müssen Geräteadresse und Filename ausgegeben sein. Auch dazu gibt es ROM-Routinen.

Beispiel: Laden eines Maschinenprogramms von Diskette, mit dem Namen "NAME", an die Adresse \$1000.

```
C000 LDX #$08      ; Geräteadresse für Floppy
C002 LDY #$00      ; Sekundäradresse 00
C004 JSR $FFBA     ; Fileparameter setzen
C007 LDA #$04      ; Anzahl der Zeichen des Namens
C009 LDX #$1E      ; LOW-Byte der Adresse des Namens
C00B LDY #$C0      ; HIGH-Byte der Adresse
C00D JSR $FFBD     ; Filenamenparameter setzen
C010 LDA #$00      ; $00 Flag für LOAD
C012 LDX #$00      ; LOW-Byte der Programmanfangsadresse
C014 LDY #$10      ; HIGH-Byte der Adresse
C016 JSR $FFD5     ; LOAD-Routine
C019 STX $AE       ; LOW-Byte der Endadresse speichern
C01B STY $AF       ; HIGH-Byte der Adresse speichern
C01D RTS           ; Rücksprung vom Hauptprogramm

C01E 4E 41 4D 45 00 00 00 00   NAME
```

Wie aus dem Beispiel ersichtlich, übergibt die LOAD-Routine im X- und Y-Register die Endadresse des geladenen Programms. Um das Programm absolut an die gespeicherten Adressen zu laden, muß als Sekundäradresse 01 gewählt werden. In diesem Fall könnten auch die Befehle in den Speicherzellen \$C012 bis \$C015 entfallen.

An dieser Stelle nun der angekündigte Nachtrag zum Laden eines Programms von Band. Im nächsten Beispiel soll ein Programm vom Band ab Adresse \$6000 geladen werden, die mit abgespeicherte Adresse wird ignoriert, sofern der Datentyp nicht 3 ist. Ist dies der Fall, so ist es nicht ohne weiteres möglich, das zu ladende Programm auf eine beliebige Adresse zu legen. Wie dies jedoch dennoch geschehen kann, lesen Sie bitte im Kapitel 6.1 "Nutzung des ROM-Listings" nach.

```
C000 LDX #$01      ; Geräteadresse für Band
C002 LDY #$00      ; Sekundäradresse 00
C004 JSR $FFBA     ; Fileparameter setzen
C007 LDA #$04      ; Anzahl der Zeichen des Namens
```

```

C009 LDX #$1E      ; LOW-Byte der Adresse des Namens
C00B LDY #$C0      ; HIGH-Byte der Adresse
C00D JSR $FFBD     ; Filenamenparameter setzen
C010 LDA #$00      ; $00 Flag für LOAD
C012 LDX #$00      ; LOW-Byte der Programmanfangsadresse
C014 LDY #$60      ; HIGH-Byte der Adresse
C016 JSR $FFD5     ; LOAD-Routine
C019 STX $AE       ; LOW-Byte der Endadresse speichern
C01B STY $AF       ; HIGH-Byte der Adresse speichern
C01D RTS           ; Rücksprung vom Hauptprogramm

C01E 4E 41 4D 45 00 00 00 00  NAME

```

Wie Sie sehen, besteht der einzige Unterschied im Laden von Programmen von Band oder von Disk in der veränderten Geräteadresse.

Mit einem Maschinensprachemonitor wird das Programm ohne weitere Angaben immer absolut geladen und gespeichert.

Soll von einem BASIC-Programm aus ein Maschinenprogramm mit LOAD geladen werden, so ergeben sich einige Schwierigkeiten. Absolutes Laden läßt sich zwar leicht durch Angabe der Sekundäradresse 1 erreichen. Es besteht jedoch noch ein zweites Problem. Nach jedem LOAD wird die Endadresse des geladenen Programms immer gleich der Endadresse des BASIC-Programms gesetzt, und die Programmausführung beginnt wieder am Programmanfang. Dies ist für das Nachladen von BASIC-Programmen (Overlay) durchaus sinnvoll, macht jedoch beim Laden von Maschinenprogrammen oder sonstigen Speicherinhalten Probleme. In einem Overlay solchen Fall empfiehlt sich ein kleines Maschinenprogramm wie eines der obigen Beispiele, das z.B. vom BASIC-Programm aus mit SYS aufgerufen wird. Auch eine Parameterübergabe ist möglich, z.B. Filenamen und Geräteadresse.

Mit den nun gezeigten Beispielen lassen sich (allerdings mit den genannten Schwierigkeiten) Maschinenprogramme von BASIC aus laden.

```

10 IF A=1 THEN 40
20 A=1
30 LOAD "NAME",8,1
40 PRINT " PROGRAMM GELADEN"
50 END

```

Sollen mehrere Programme hintereinander geladen werden, so ist das mit dem folgenden BASIC-Programm möglich.

```

10 ON A GOTO 30,50,80
30 A=A+1
40 LOAD "NAME 1",8,1
50 PRINT " ERSTE PROGRAMM GELADEN"
60 A=A+1
70 LOAD"NAME 2",8,1
80 PRINT " ZWEITE PROGRAMM GELADEN"
90 END

```

Abspeichern von Programmen oder beliebigen Speicherbereichen mit der SAVE-Routine geschieht ähnlich. Hierzu muß der SAVE-Routine die Start- und Endadresse mitgeteilt werden. Außerdem werden Geräteadresse sowie Länge und Adresse des Filenamens (beim Abspeichern auf Diskette unbedingt erforderlich) benötigt. Die Startadresse muß in der Zeropage an zwei aufeinanderfolgenden Adressen stehen (LOW- und HIGH-Byte), im Akku wird ein Zeiger auf diese Adresse übergeben. Das LOW-Byte der Endadresse steht im X- und das HIGH-Byte im Y-Register. Geräteadresse und Filenamensparameter werden wie bei der LOAD-Routine gesetzt. Wir wollen als Beispiel jetzt den Speicherbereich von \$C000 bis \$C200 unter dem Namen "NAME" auf Diskette speichern und haben die Startadresse des Programms in \$FB/\$FC gespeichert.

```

C000 LDX #$08      ; Geräteadresse für Floppy
C002 LDY #$01      ; Sekundäradresse $01
C004 JSR $FFBA     ; Fileparameter übergeben
C007 LDA #$04      ; Anzahl der Zeichen des Namens
C009 LDX #$22      ; LOW-Byte der Adresse des Namens

```

```

C00B LDY #$C0      ; HIGH-Byte der Adresse
C00D JSR $FFBD    ; Filenamenparameter übergeben
C010 LDX #$00     ; LOW-Byte der Startadresse
C012 LDY #$C0     ; HIGH-Byte der Adresse
C014 STX $FB      ; LOW-Byte speichern
C016 STY $FC      ; HIGH-Byte speichern
C018 LDA #$FB     ; mitteilen, wo Adresse gespeichert wurde
C01A LDX #$01     ; LOW-Byte der Endadresse + 1
C01C LDY #$C2     ; HIGH-Byte der Endadresse
C01E JSR $FFD8    ; SAVE-Routine
C021 RTS          ; Rücksprung vom Unterprogramm

C022 4E 41 4D 45 00 00 00 00      NAME

```

Wie Sie aus dem Beispiel ersehen, wird der Inhalt der Endadresse nicht mehr abgespeichert, es muß deshalb immer die Endadresse plus eins angegeben werden. Zum Abschluß wollen wir noch ein BASIC-Programm ohne Filenamen mit EOT-Kennzeichen auf Kassette schreiben.

```

C000 LDX #$01      ; Geräteadresse für Band
C002 LDY #$02      ; Sekundäradresse 02 für End of Tape
C004 JSR $FFBA     ; Fileparameter übergeben
C007 LDA #$00      ; kein Name
C009 JSR $FFBD     ; Filenamenparameter übergeben
C00C LDA #$2B      ; Zeiger auf BASIC-Programmstart
C00E LDX $2D       ; LOW-Byte der BASIC-Endadresse
C010 LDY $2E       ; HIGH-Byte der BASIC-Endadresse
C012 JSR $FFD8    ; SAVE-Routine
C015 RTS          ; Rücksprung vom Unterprogramm

```

### 5.3 Die CIAs

Die CIAs (Complex Interface Adapter) sind zwei sehr leistungsfähige Interfacebausteine, deren Leistungsfähigkeit beim C64 jedoch nicht vollkommen ausgenutzt wird. Die CIAs sind die

Nachfolger der VIAs, die noch im VC20 und in der Floppy 1541 Verwendung gefunden haben.

Bevor wir auf die Arbeitsweise der CIAs eingehen, noch einige allgemeine Informationen:

Die beiden völlig identischen Bausteine unterscheiden sich lediglich in ihren Aufgaben und in der Weise, wie sie mit den übrigen Elementen des Computers verbunden sind. Der CIA 1 dient hauptsächlich der Tastaturabfrage. Zusätzlich werden von ihm der Joystick, Paddels, Lightpen und Maus verwaltet. Er ist mit der IRQ-Leitung (Interrupt Request) des Computers verbunden und belegt den Adreßbereich von \$DC00 bis \$DCFF. Der CIA 2 hingegen dient ausschließlich der Steuerung von Peripheriegeräten. Seine Leitungen sind am Userport herausgeführt. Er ist mit der NMI-Leitung (Nicht Maskierbarer Interrupt) des Computers verbunden und belegt den Speicherbereich von \$DD00 bis \$DDFF.

Der Interrupt der CIA 2 hat deshalb eine höhere Priorität im Vergleich zur CIA 1. Dies ist auch sinnvoll, da die CIA 2, wie bereits erwähnt, die zeitkritischen Ein- und Ausgabeoperationen ausführt.

Die CIAs verfügen jeweils über zwei freiprogrammierbare Timer, eine unbenutzte Echtzeituhr, und zwei freiprogrammierbare 8-Bit-Datenports.

## 5.4 Die E/A-Ports

### 5.4.1 Tastaturabfrage

Die CIA's verfügen über zwei 8-Bit-Datenregister (PRA und PRB) bei denen jede der Leitungen sowohl als Ein- als auch als Ausgang gewählt werden kann. Um dies festzulegen, verfügen die CIAs über jeweils zwei 8-Bit-Datenrichtungsregister (DDRA und DDRB). Wenn ein Bit im DDR gesetzt ist (=1), arbeitet das korrespondierende Bit des PR als Ausgang. Ist das Bit im DDR

gelöscht (=0), so ist das entsprechende Bit des PR als Eingang definiert. Durch das Auslesen der DDRs erfährt man die Eingangsspannungsbelegungen der PRs.

Die Portleitungen PA0 bis PA7 und PB0 bis PB7 des CIA 1 fragen unter anderem die Tastatur ab. Sie bilden eine 8-mal-8-Matrix, die es ermöglicht, 64 Tasten abzufragen.

Falls Sie die Tasten Ihres C64 einmal gezählt haben, haben Sie jedoch festgestellt, daß dieser 66 Tasten hat. Das ist dadurch zu erklären, daß die RESTORE-Taste über eine eigene Leitung verfügt, die bei einem Tastendruck die RESTORE-Leitung auf Masse legt und dadurch einen NMI (Nicht Maskierbarer Interrupt) auslöst.

Die zweite fehlende Taste ist SHIFT-LOCK. Sie ist parallel zur linken SHIFT-Taste geschaltet.

Eine Erklärung vorweg: Wenn ein Datenport im Datenrichtungsregister auf Eingang geschaltet ist, und dieser nicht belegt ist, so sind diese Bits im Datenregister auf HIGH geschaltet (gesetzt). Zum besseren Verständnis arbeiten Sie bitte mit der Tabelle am Ende des Kapitels.

Beim CIA 1 sind die Leitungen PA0 bis PA7 als Ausgang geschaltet, die Leitungen PB0 bis PB7 als Eingang. Fragt die Interruptroutine des Betriebssystems die Tastatur ab, so legt sie die Anschlüsse des Ports A kurzzeitig auf LOW, die Bits der Adresse \$DC00 (56320) werden gelöscht.

Wird eine Taste gedrückt, so wird das Lowsignal des Port A über die Leiterbahn auf das entsprechende Bit des Port B übertragen.

Die anderen Bits des Port B sind in diesem Fall nicht angeschlossen und deshalb, wie bereits erklärt, gesetzt.

Erkennt das Betriebssystem einen vollständig gesetzten Port B, so wurde keine Taste gedrückt, und es wird zum Ende der Tastenabfrage gesprungen.

Wurde beispielsweise H gedrückt, so wird Bit 5 des Port B gelöscht. Daran kann der Rechner erkennen, daß eine der Tasten F3, S, F, H, K, :, = oder die Commodore-Taste gedrückt sein muß. Um festzustellen, welche dieser Tasten gedrückt ist, setzt der Rechner alle Bits des Port A bis auf das erste auf high und schiebt die Bits des Port B nacheinander ins Carry-Flag, um zu überprüfen, ob sie gelöscht sind. Sobald er ein gelöscht Bit festgestellt hat, holt er sich den entsprechenden Tasten-Code aus einer der Tabellen ab \$EB81. Aus welcher Tabelle der Tasten-Code geholt wird, hängt davon ab, ob SHIFT oder COMMODORE-Taste gleichzeitig betätigt wurden. Waren alle Bits des Port B gesetzt, wird das nächste Bit des Port A gelöscht und alle Übrigen gesetzt. Daraufhin wiederholt sich die Kontrolle des Port B.

Sind mehrere Tasten gedrückt, so werden entsprechend mehr Bits des Port B gelöscht. Daraus wird ersichtlich, daß es möglich ist, mehrere Tasten gleichzeitig abzufragen.

Als erstes nun ein Programm, daß es erlaubt, auf eine Taste oder auf eine Betätigung des Joysticks zu warten, ohne daß eine der Routinen zur Tastenabfrage angesprungen werden muß. Es ist also möglich, auf einen Tastendruck zu warten, obwohl der Interrupt, der die Tastatur abfragt, verhindert ist.

```

C000 LDA #$00
C002 STA $DC00      ; Port A auf Low legen
C005 LDA $DC01     ; Port B holen
C008 CMP #$FF     ; Taste gedrückt
C00A BEQ $C000    ; Nein, dann wieder zum Anfang
C00C RTS          ; Rücksprung vom Unterprogramm

```

Das folgende Programm fragt mehrere Tasten auf einmal ab. Das Programm springt nur aus der Schleife, falls DEL, W, und die RUN/STOP-Taste gleichzeitig gedrückt sind.

```

C000 SEI          ; Interrupt verhindern
C001 LDA #$00
C003 STA $DC00   ; Port A auf Low setzen

```

```

C006 LDA $DC01      ; Port B holen
C009 CMP #$FF      ; Taste gedrückt
C00B BEQ $C001     ; Nein, dann wieder von Anfang
C00D LDX #$00      ; Zähler auf $00 setzen
C00F LDA #$FE      ; Alle Bits bis auf das erste gesetzt
C011 PHA           ; Wert speichern
C012 STA $DC00     ; an Port A übergeben
C015 LDA $DC01     ; Wert von Port B holen
C018 CMP $C02D,X   ; Mit Wert aus Tabelle vergleichen
C01B BEQ $C021     ; Ja, dann weiter
C01D PLA           ; Ansonsten Stapel rücksetzen
C01E CLC           ; und zum
C01F BCC $C001     ; Anfang springen
C021 PLA           ; Gespeicherten Wert holen
C022 INX           ; Zähler erhöhen
C023 CPX #$08      ; Mit Endwert vergleichen
C025 BEQ $C02B     ; Ja, dann zum Ende
C027 SEC           ; Carry setzen
C028 ROL           ; gelöscht Bit um eins verschieben
C029 BNE $C011     ; unbedingter Sprung
C02B CLI           ; Interrupt wieder ermöglichen
C02C RTS           ; Rücksprung vom Unterprogramm

```

C02D FE FD FF FF FF FF FF 7F; Daten für die Tasten

Die Bits des Port A werden einzeln, der Reihe nach gelöscht und die dazugehörige Bitkombination des Port B überprüft. Daraus ergeben sich acht Werte für Port B, die ab Adresse \$C02D abgelegt sind.

Wie schon erwähnt, holt sich das Betriebssystem den ASCII Wert der gedrückten Taste aus einer Tabelle. Zuvor wird jedoch die soeben gedrückte Taste in einem anderen Code in der Adresse \$CB und eine Kopie davon in der Adresse \$CB abgelegt. Dieser Code entspricht der Stellung des entsprechenden ASCII-Wertes in der eben erwähnten Tabelle (\$EB81).

Wenn es auf Geschwindigkeit ankommt, so empfiehlt es sich, die gedrückte Taste direkt in einer dieser Adressen abzufragen. Die

entsprechende Tabelle zur Identifizierung der Tasten finden Sie am Ende dieses Kapitels.

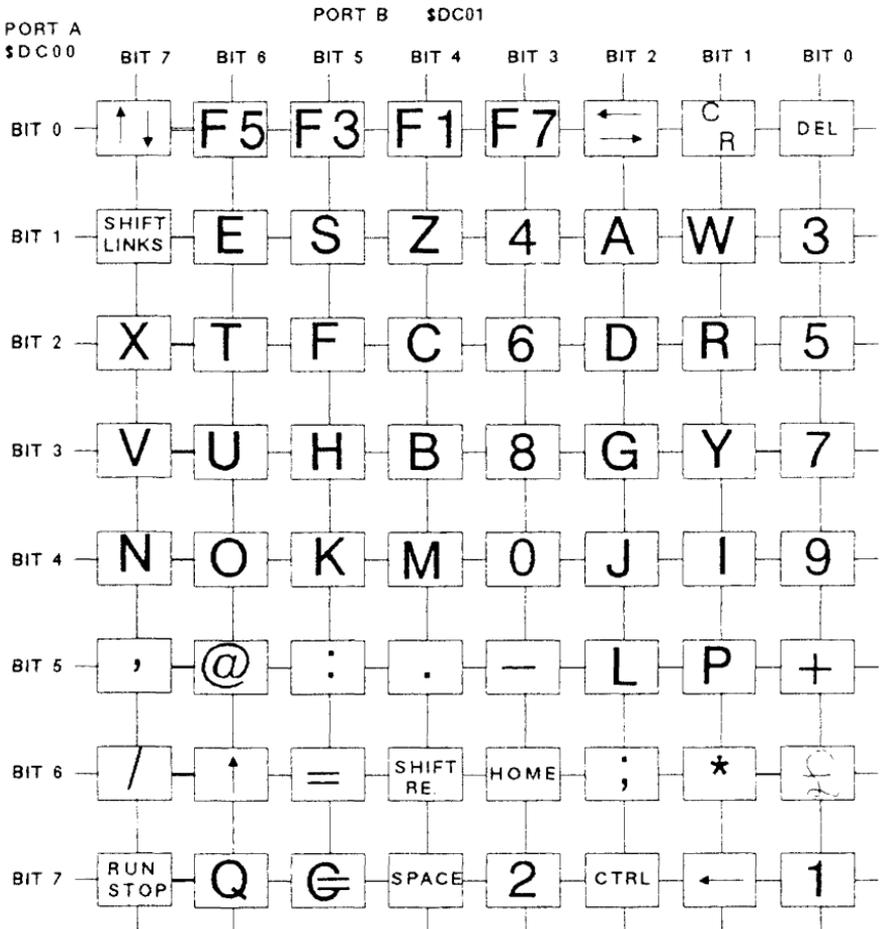


Abb. 5.4.1.1: Tastatur-Matrix

Tabelle der Tastencodes von \$C5 und \$CB											
DEZ	HEX	BED.	DEZ	HEX	BED.	DEZ	HEX	BED.	DEZ	HEX	BED.
0	00	INST DEL	16	10	<sup>5</sup> %	32	20	<sup>9</sup> )	48	30	£
1	01	<sup>C</sup> R	17	11	R	33	21		49	31	*
2	02	← →	18	12	D	34	22	J	50	32	']
3	03	F7	19	13	<sup>6</sup> &	35	23	0	51	33	CLR HOME
4	04	F1	21	14	C	36	24	M	52	34	Nicht belegt
5	05	F3	20	15	F	37	25	K	53	35	=
6	06	F5	22	16	T	38	26	O	54	36	↑ ʎ
7	07	↓ ↑	23	17	X	39	27	N	55	37	? /
8	08	<sup>3</sup> #	24	18	<sup>7</sup> .	40	28	+	56	38	<sup>1</sup>
9	09	W	25	19	Y	41	29	P	57	39	←
10	0A	A	26	1A	G	42	2A	L	58	3A	Nicht belegt
11	0B	<sup>4</sup> \$	27	1B	<sup>8</sup> (	43	2B	-	59	3B	<sup>2</sup> "
12	0C	Z	28	1C	B	44	2C	>	60	3C	Space
13	0D	S	29	1D	H	45	2D	: [	61	3D	Nicht belegt
14	0E	E	30	1E	U	46	2E	@	62	3E	Q
15	0F	Nicht belegt	31	1F	V	47	2F	' <	63	3F	RUN STOP

64 \$40 = keine Taste

Abb. 5.4.1.2: Tastencodierung

### 5.4.2 Joystick

Die Joystickabfrage erledigt der CIA 1.

Dazu werden für den Joystickport 1 die Bits PB0 bis PB4 und für Joystickport 2 die Bits PA0 bis PA4 der CIA 1 belegt. Über die Schalter des Joysticks wird Masse, das heißt ein Low-Signal, auf die entsprechende Portleitung gelegt.

Es ist selbstverständlich auch möglich, mehrere Leitungen auf low zu legen und dies dort abzufragen, sofern die entsprechenden Portleitungen im DDRA als Eingang definiert waren. Da der Joystickport 1 mit Port B der CIA 1 verbunden ist, wird auch verständlich, daß beim Betätigen des Joysticks "wunderliche" Zeichen auf dem Bildschirm erscheinen. Hier nun eine Übersicht über die Zuordnung der Portleitungen:

	Kontrollport 1	Kontrollport 2
	Adresse \$DC01	Adresse \$DC00
oben:	Port B0	Port A0
unten:	Port B1	Port A1
links:	Port B2	Port A2
rechts:	Port B3	Port A3
Feuer:	Port B4	Port A4

Mit dem folgenden BASIC-Programm kann man den Joystick in Joystickport 2 abfragen.

```

10 POKE 56322,224
20 J=PEEK (56320)
30 IF (J AND 1)=0 THEN PRINT"OBEN"
40 IF (J AND 2)=0 THEN PRINT"UNTEN"
50 IF (J AND 4)=0 THEN PRINT"LINKS"

```

```
60 IF (J AND 8)=0 THEN PRINT"RECHTS"  
70 IF (J AND 16)=0 THEN PRINT"KNOPF"  
80 GOTO 20
```

In Zeile 10 werden die Leitungen PA0 bis PA4 des PRA als Eingang geschaltet. Dies geschieht im DDRA, der Register 2 der CIA 1 (\$DC02) belegt. Daraufhin werden die Daten von Port A geholt und kontrolliert, welche Bits gelöscht wurden. Anschließend wird wieder zur Abfrage gesprungen. Das Programm können Sie nicht mit der STOP-Taste unterbrechen, da keine Tastenabfrage mehr möglich ist. Falls Sie das Programm in Ihr eigenes Programm einbauen wollen, so ist es nicht unbedingt nötig, auf eine Tastenabfrage zu verzichten. Durch POKE 56322,255 wird die Tastenabfrage wieder ermöglicht. Um die Joystickabfrage auf Joystickport 1 zu verlegen, brauchen Sie nur zu jeder Adresse eine 1 zu addieren.

### 5.4.3 Die Verwendung von Paddles

An den C64 können handelsübliche Paddles angeschlossen werden. Sie werden einfach in den Controlport 1 auf der rechten Seite des Gerätes eingestöpselt. Hinter einem Paddle verbirgt sich nichts weiter als ein Potentiometer, welches auf die im Kapitel 4 erläuterte Weise mit dem SID verbunden ist, und eine Taste, welche auf die Joystickposition LINKS für das eine Paddle und RECHTS für das andere Paddle wirkt.

Ein wenig problematisch ist das Verfahren, die Paddlewerte programmtechnisch auszuwerten, da sich einige Bits zur Paddlesteuerung und -abfrage die CIAs 1 und 2 mit der Tastatur teilen müssen.

Probleme bereiten zum einem die Tasten an den Paddles und zum anderen die Tatsache, daß Anschlußmöglichkeiten für zwei Paddlepaare (also vier Paddles) bestehen, der SID aber nur über zwei Analog/Digital-Wandler verfügt. Letzteres Problem wird

dadurch gelöst, indem die Paddles über einen Analogschalter geführt werden. Um diesen zu bedienen, werden zwei weitere Bits der CIA 1 herangezogen.

Es muß also auch hier zur Auswertung der A/D-Wandler die Tastatur lahmgelegt werden, allerdings nur für die Zeit des tatsächlichen Zugriffs, da man sonst mit der Tastatur nicht mehr arbeiten könnte.

Die Lösung bringt folgendes kleine Maschinenprogramm. Es wird als DATA-Statements in ein BASIC-Programm eingebunden und erlaubt, wie weiter unten gezeigt, den komfortablen Zugriff auf alle Parameter von vier angeschlossenen Paddles. Das Programm ist in einem Bereich angelegt, der vom Betriebssystem nicht benutzt wird.

Die Rückmeldungen belegen einige Speicherzellen, die nur während einer Kassettenoperation anderweitig belegt sind.

```
CFBE SEI          ;Tastaturabfrage verhindern
CFBF LDA #$80     ;Parameter für Paddlesatz A
CFC1 JSR $CFEC    ;A/D-Werte A1 und A2 holen
CFC4 STX $033C    ;und sicherstellen
CFC7 STY $033D
CFCA LDA $DC00    ;Tasten A aus CIA 1 holen
CFCD AND #$0C     ;benötigte Bits filtern
CFCF STA $029F    ;und sicherstellen
CFD2 LDA #$40     ;Parameter für Paddlesatz B
CFD4 JSR $CFEC    ;A/D-Werte B1 und B2 holen
CFD7 STX $033E    ;und sicherstellen
CFDA STY $033F
CFDD LDA $DC01    ;Tasten B aus CIA 2 holen
CFE0 AND #$0C     ;benötigte Bits filtern
CFE2 STA $02A0    ;und sicherstellen
CFE5 LDA #$FF     ;alle Bits Ausgang in CIA 1
CFE7 STA $DC02    ;um Tastaturabfrage wieder
CFEA CLI          ;zu erlauben
CFEB RTS          ;Rückkehr ins Basicprogramm
CFEC STA $DC00    ;Paddlesatz auswählen
```

```

CFEF ORA #$C0 ;und entsprechende Bits
CFF2 STA $DC02 ;auf Ausgang setzen
CFF4 LDX #$0 ;Verzögerungsschleife zur
CFF6 DEX ;Beruhigung des
CFF7 BNE $CFF6 ;A/D-Eingangs
CFF9 LDX $D419 ;A/D 1 holen
CFFC LDY $D41A ;A/D 2 holen
CFFF RTS ;Rückkehr ins Hauptprogramm

```

Hier nun das BASIC-Programm. Schließen Sie die Paddles an, laden und starten Sie das Programm und schauen Sie, was geschieht.

```

10 DATA 120,169,128,32,236,207,142,60,3,140,61,3,173
20 DATA 0,220,41,12,141,159,2,169,64,32,236,207,142
30 DATA 62,3,140,63,3,173,1,220,41,12,141,160,2,169
40 DATA 255,141,2,220,88,96,141,0,220,9,192,141,2
50 DATA 220,162,0,202,208,253,174,25,212,172,26,212,96
60 FOR M=53182 TO 53247
70 READ A: POKE M,A: NEXT: REM Maschinenprogramm einlesen
80 AX=830: REM Paddle 1 am Controlport 1
90 AY=831: REM Paddle 2 am Controlport 1
100 BA=672: REM Tasten von Paddlepaar A
110 BX=828: REM Paddle 1 am Controlport 2
120 BY=829: REM Paddle 2 am Controlport 2
130 BB=830: REM Tasten von Paddlepaar B
140 SYS 53182: REM Alle Werte holen
150 PRINT PEEK(AX)" "PEEK(AY)" "PEEK(BA)" ";
160 PRINT PEEK(BX)" "PEEK(BY)" "PEEK(BB)
170 GOTO 140

```

#### 5.4.4 MAUS

Die Maus ist ein sehr leicht zu bedienendes Eingabeinstrument, das leider noch kaum zum C64 durchgedrungen ist. Vor kurzem sind jedoch einige Mäuse auf den Markt erschienen, die ohne weiteres an dem C64 anschließbar sind.

Sie belegen die gleichen Anschlüsse wie auch der Joystick und legen den Anschluß für die jeweilige Richtung auf Masse. Im Prinzip ist dies nämlich ein als Maus "getarnter" Joystick. Durch das Joystick-kompatible Signal ergibt sich auch umgehend ein Problem. Es ist nicht möglich, die Geschwindigkeit, mit der die Maus bewegt wird, festzustellen. Man kann lediglich mit einem konstanten Wert für die Geschwindigkeit arbeiten.

Doch wie funktioniert eigentlich so eine Maus? Die Bewegung der in der Maus befindlichen Kugel wird auf zwei Rollen übertragen. Die eine Rolle übernimmt die Bewegung in X- und die andere in Y-Richtung. An jeder der Rollen ist ein Kranz mit Löchern befestigt. Die Löcher lassen einen Lichtstrahl, der auf einen Fotowiderstand fällt, ungehindert durch. Durch Drehen des Kranzes entsteht ein ständiger Wechsel zwischen hell und dunkel. Die Bewegung der Maus wird somit nicht wie beim Joystick durch das Vorhanden- und Nichtvorhandensein des Signals, sondern durch das ständig gesendete, sich ständig ändernde Signal erkannt.

Bei der Maus für den C64 werden diese Impulse durch eine zusätzliche Schaltung in ein Joysticksignal umgewandelt. Diese Umwandlung ermöglicht es, die Maus einzustöpseln und die Tastatur trotzdem abzufragen.

Das folgende Maschinenprogramm ermöglicht es, eine Maus, die nicht speziell für den C64 entwickelt wurde, abzufagen. In diesem Fall ist es die Maus für den Atari 520 ST. Aufgrund der Tatsache, daß diese Maus ständig ein Signal an den Port schickt, ist es nicht möglich, zusätzlich die Tastatur abzufragen. Das ist jedoch auch der einzige Nachteil. Dafür bekommen sie eine "richtige" Maus und keine Joystick-"Imitation".

Das Sprite, das durch die Maus gesteuert wird, muß zusätzlich zu diesem Maschinenprogramm noch ab Adresse \$0340 (832) abgelegt werden. Im angefügten BASIC-Lader ist dies bereits geschehen.

```
C000 SEI           ; Tastaturabfrage verhindern
C001 LDA #$01
C003 STA $D015    ; Sprite eins einschalten
C006 LDA #$60     ; Koordinaten festlegen
C008 STA $D000
C00B STA $D001
C00E LDA #$0D
C010 STA $07FB    ; Spritezeiger auf $0340 (832) stellen
C013 LDX #$00
C015 STX $DC02    ; Port A auf Eingang stellen
C018 LDA $DC00    ; Port lesen
C01B PHA          ; und merken
C01A AND #$03     ; erste 2 Bits isolieren (Horizontale)
C01E CMP $FB      ; mit altem Wert vergleichen
C020 BEQ $C036    ; ja, dann zur nächsten Abfrage
C022 LDY $FB      ; ansonsten alten Wert lesen
C024 STA $FB      ; und neuen Wert speichern
C026 CMP $C0C0,Y  ; Wert für entsprechende Bewegung?
C029 BNE $C02E    ; nein, andere Bewegung vergleichen
C02B JSR $C060    ; Sprite nach rechts bewegen
C02E CMP $C0C4,Y  ; entgegengesetzte Bewegung?
C031 BNE $C036    ; nein, dann andere Bewegung
C033 JSR $C07B    ; Sprite nach links bewegen
C036 PLA          ; gespeicherten Wert holen
C037 PHA          ; und erneut abspeichern
C038 LSR          ; Bits verschieben, um Bewegung
C039 LSR          ; in vertikaler Richtung abzufragen
C03A AND #$03     ; Bits isolieren
C03C CMP $FC      ; mit altem Wert vergleichen
C03E BEQ $C054    ; ja, dann zur nächsten Abfrage
C040 LDY $FC      ; alten Wert holen
C042 STA $FC      ; und neuen Wert speichern
C044 CMP $C0C0,Y  ; Wert für entsprechende Bewegung
C047 BNE $C04C    ; nein, dann andere Richtung
C049 JSR $C09E    ; Sprite nach unten verschieben
C04C CMP $C0C4,Y  ; Wert mit anderer Richtung vergleichen
C04F BNE $C054    ; nein, dann Feuerknopf
C051 JSR $C0AB    ; Sprite nach oben verschieben
C054 PLA          ; gespeicherten Portwert holen
C055 AND #$10     ; mit Feuertaste vergleichen
```

```
C057 BNE $C018 ; nein, dann zum Anfang der Abfrage
C059 INC $D020 ; Wert für Rahmenfarbe erhöhen
C05C JMP $C018 ; zum Anfang der Abfrage springen
C05F NOP
```

## Bewegungsrouinen für das Sprite

```
C060 PHA ; Akku retten
C061 LDA $D010 ; Spriteüberlaufregister laden
C064 CMP #$01 ; ist es gesetzt
C066 BNE $C06F ; nein, dann verzweigen
C068 LDA $D000 ; Spritekoordinate laden
C06B CMP #$4D ; mit Maximalwert vergleichen
C06D BCS $C079 ; verzweige, wenn größer
C06F INC $D000 ; X-Koordinate erhöhen
C072 BNE $C079 ; verzweige, wenn kein Überlauf
C074 LDA #$01
C076 STA $D010 ; Überlaufregister setzen
C079 PLA ; Gespeicherten Wert holen
C07A RTS ; und zurück zum Hauptprogramm

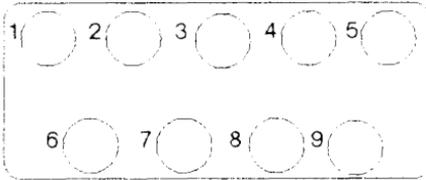
C07B PHA ; Akku retten
C07C LDA $D010 ; Überlaufregister laden
C07F CMP #$01 ; Register gesetzt
C081 BNE $C092 ; nein, dann verzweige
C083 LDA $D000 ; Koordinate laden
C086 BNE $C08D ; wenn nicht gleich null, verzweige
C088 LDA #$00 ; Überlaufregister löschen
C08A STA $D010
C08D DEC $D000 ; X-Koordinate verringern
C090 PLA ; gespeicherten Akku holen
C091 RTS ; und zurück ins Hauptprogramm
C092 LDA $D000 ; Koordinate laden
C095 CMP #$18 ; Minimalwert
C097 BCC $C090 ; kleiner dann Rücksprung
C099 DEC $D000 ; sonst X-Koordinate verringern
C09C BNE $C090 ; unbedingter Sprung
```



- 200 DATA 120,169,1,141,21,208,169,96,141,0,208,141,1,208,169,13,14  
1,248,7
- 201 DATA 162,0,142,2,220,173,0,220,72,41,3,197,251,240,20,164,251,  
133,251
- 202 DATA 217,192,192,208,3,32,96,192,217,196,192,208,3,32,123,192,  
104,72,74
- 203 DATA 74,41,3,197,252,240,20,164,252,133,252,217,192,192,208,3,  
32,158,192
- 204 DATA 217,196,192,208,3,32,171,192,104,41,16,208,191,238,32,208  
,76,24,192
- 205 DATA 0,72,173,16,208,201,1,208,7,173,0,208,201,77,176,10,238,0  
,208,208
- 206 DATA 5,169,1,141,16,208,104,96,72,173,16,208,201,1,208,15,173,  
0,208,208
- 207 DATA 5,169,0,141,16,208,206,0,208,104,96,173,0,208,201,24,144,  
247,206
- 208 DATA 0,208,208,242,72,173,1,208,201,241,176,3,238,1,208,104,96  
,72,173
- 209 DATA 1,208,201,49,144,3,206,1,208,104,96,0,0,0,0,0,0,0,0,2,0,3  
,1,1,3,0,2,-1

## Control Port 1:

Pin	Signal
1	JOY A0
2	JOY A1
3	JOY A2
4	JOY A3
5	PADDLE POTENTIOMETER AY
6	BUTTON A/LIGHT PEN
7	+ 5V
8	GND
9	PADDLE POTENTIOMETER AX



## Control Port 2:

Pin	Signal
1	JOY B0
2	JOY B1
3	JOY B2
4	JOY B3
5	PADDLE POTENTIOMETER BY
6	BUTTON B
7	+ 5V
8	GND
9	PADDLE POTENTIOMETER BX

Abb. 5.4.4: Control Port

## 5.4.5 Die 64 Maus 1351

Die Maus ist ein sehr leicht zu bedienendes Eingabeinstrument. Sie belegt die gleichen Anschlüsse wie auch der Joystick.

Doch wie funktioniert eigentlich die Maus? Die Bewegung der in der Maus befindlichen Kugel wird auf zwei Rollen übertragen. Die eine Rolle übernimmt die Bewegung in X- und die andere in Y-Richtung. An jeder der Rollen ist ein Kranz mit Löchern befestigt. Die Löcher lassen einen Lichtstrahl, der auf einen Fotowiderstand fällt, ungehindert durch. Durch Drehen des Kranzes entsteht ein ständiger Wechsel zwischen hell und

dunkel. Die Bewegung der Maus wird somit nicht wie beim Joystick durch das Vorhanden- und Nichtvorhandensein des Signals erkannt.

Das folgende Maschinenprogramm ermöglicht es, die Commodore-Maus 1351 in Port 1, die speziell für den C64 entwickelt wurde, abzufragen. Es liegt in \$8000, von wo es nach \$C000 kopiert wird. In \$C000 liegt das Interrupt-Programm, das die Maus steuert. Das Mausprogramm erkennt, welches Zeichen sich unter dem Mauszeiger befindet. Außerdem lassen sich die X- und Y-Koordinaten in den Adressen \$037D und \$037E abfragen.

Nachdem das Maschinenprogramm in den Speicher geladen wurde, kann es mit SYS 32832 gestartet werden. Im BASIC-Loader ist dies bereits im Programm eingebunden und braucht nur mit RUN gestartet zu werden.

Nun folgt das Maschinenlisting und der BASIC-Loader:

### Sprite Daten

```
8000 FB 00 00 90 00 00 B8 00
8008 00 DC 00 00 8E 00 00 07
8010 00 00 02 00 00 00 00 00
8018 00 00 00 00 00 00 00 00
8020 00 00 00 00 00 00 00 00
8028 00 00 00 00 00 00 00 00
8030 00 00 00 00 00 00 00 00
8038 00 00 00 00 00 00 00 00
```

### Programmanfang

```
8040 LDY $$00    Zähler auf Null
8042 LDA $8000,Y Spritedaten
8045 STA $0E00,Y nach Puffer 1 kopieren
8048 INY        Zähler erhöhen
8049 CPY $$40    wenn fertig,
804B BNE $8042   dann weiter
```

804D LDA \$\$01     Sprite 1  
804F STA \$D015    einschalten  
8052 STA \$D027    und Farbe setzen  
8055 LDA \$\$64     Sprite  
8057 STA \$D000    X-Richtung  
805A STA \$D001    Y-Richtung  
805D LDA \$\$00     Überlaufregister  
805F STA \$D010    setzen  
8062 LDA \$\$38     Zeiger auf  
8064 STA \$07F8    Puffer 1  
8067 LDY \$\$00     Zähler auf Null  
8069 LDA \$807C,Y  Interruptroutine nach  
806C STA \$C000,Y  \$C000 kopieren  
806F INY           Zähler erhöhen  
8070 CPY \$\$D1     wenn fertig,  
8072 BNE \$8069    dann weiter  
8074 LDA \$\$C0     Wert  
8076 STA \$0A04    zwischenspeichern  
8079 JMP \$C000    Sprung zur Interruptroutine  
807C NOP  
807D NOP  
807E NOP  
807F NOP  
8080 NOP  
8081 NOP  
8082 NOP  
8083 NOP  
8084 NOP  
8085 NOP  
8086 NOP  
8087 NOP  
8088 NOP  
8089 NOP  
808A NOP  
808B NOP  
808C NOP  
808D NOP  
808E NOP  
808F SEI           Interrupt sperren  
8090 LDA \$\$21     IRQ auf

8092 STA \$0314	\$C021
8095 LDA \$C0	setzen
8097 STA \$0315	und
809A PLP	Register holen
809B CLI	Interrupt freigeben
809C RTS	Rücksprung
809D NOP	keine Operation
809E LDA \$D419	Mauskoordinate holen
80A1 LDY \$C0D1	
80A4 JSR \$C058	
80A7 STY \$C0D1	
80AA CLC	Carry für Addition löschen
80AB ADC \$D000	zur alten Position addieren
80AE STA \$D000	und speichern
80B1 TXA	X-Reg. nach Akku
80B2 ADC \$B00	auf
80B4 AND \$B01	Überlauf
80B6 EOR \$D010	prüfen
80B9 STA \$D010	und speichern
80BC LDA \$D41A	Mauskoordinaten holen
80BF LDY \$C0D2	
80C2 JSR \$C058	
80C5 STY \$C0D2	
80C8 SEC	Carry für Addition
80C9 EOR \$BFF	Bits umdrehen
80CB ADC \$D001	Zur alten Position addieren
80CE STA \$D001	und speichern
80D1 JMP \$C083	Rücksprung
80D4 STY \$C0D4	Werte
80D7 STA \$C0D3	zwischenspeichern
80DA LDX \$B00	X-Reg. löschen
80DC SEC	Carry für subtraktion löschen
80DD SBC \$C0D4	subtrahieren
80E0 AND \$B7F	Bit 8 löschen
80E2 CMP \$B40	wenn werte gleich,
80E4 BCS \$80ED	dann verzweige
80E6 LSR	mal 2
80E7 BEQ \$80FB	verzweige, wenn kein überlauf
80E9 LDY \$C0D3	alten wert laden
80EC RTS	Rücksprung

80ED	ORA	\$\$C0	Bits setzen
80EF	CMP	\$\$FF	und vergleichen
80F1	BEQ	\$80FB	verzweige, wenn kein Überlauf
80F3	SEC		Carry für Rechenoperation
80F4	ROR		Bits verschieben
80F5	LDX	\$\$FF	alte werte
80F7	LDY	\$C0D3	holen
80FA	RTS		Rücksprung
80FB	LDA	\$\$00	Akku löschen
80FD	RTS		Rücksprung
80FE	BRK		
80FF	LDA	\$D000	X-Position laden
8102	SBC	\$\$18	und subtrahieren
8104	LDX	\$\$FF	wert laden
8106	INX		und erhöhen
8107	SBC	\$\$08	solange subtrahieren
8109	BCS	\$8106	bis Überlauf
810B	TXA		X-Reg. wieder nach Akku
810C	SBC	\$\$01	subtrahieren
810E	STX	\$03FD	und speichern
8111	SEC		Carry setzen
8112	LDA	\$D001	Y-Position laden
8115	SBC	\$\$32	und subtrahieren
8117	LDX	\$\$FF	Wert laden
8119	INX		und erhöhen
811A	SBC	\$\$08	solange subtrahieren
811C	BCS	\$8119	bis Überlauf
811E	TXA		X-Reg. nach Akku
811F	SBC	\$\$01	subtrahieren
8121	STX	\$03FE	und speichern
8124	LDA	\$D010	Prüfen ob
8127	CMP	\$\$01	überlauf
8129	BNE	\$8148	verzweige, wenn ja
812B	LDA	\$03FD	Puffer
812E	CMP	\$\$1D	richtig ?
8130	BEQ	\$8148	verzweige, wenn nein
8132	LDA	\$03FD	Puffer
8135	CMP	\$\$1E	richtig ?
8137	BEQ	\$8148	verzweige, wenn nein
8139	LDA	\$03FD	Puffer

813C	CMP	§\$1F	richtig ?
813E	BEQ	§8148	verzweige, wenn nein
8140	LDA	§03FD	Puffer laden
8143	ADC	§\$20	richtig stellen
8145	STA	§03FD	und speichern
8148	JMP	§EA31	Sprung zur Interruptroutine

```

100 FORI=32768TO33100:READA:POKEI,A:NEXT
105 SYS 32832
110 DATA248,0,0,144,0,0,184,0,0,220,0,0,142,0,0,7,0,0
120 DATA2,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0
130 DATA0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0
140 DATA0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,160,0,185,0,128,153,0,14
150 DATA200,192,64,208,245,169,1,141, 21,208,141, 39,208,169,100,141,
0,208
160 DATA141,1,208,169,0,141,16,208,169,56,141,248,7,160,0,185,124,128
170 DATA153,0,192,200,192,209,208,245,169,192,141,4,10,76,0,192,234,234
180 DATA234,234,234,234,234,234,234,234,234,234,234,234,234,234,234,234,234,
234,120
190 DATA169,33,141,20,3,169,192,141,21,3,40,88,96,234,173,25,212,172
200 DATA209,192,32,88,192,140,209,192,24,109,0,208,141,0,208,138,105,0
210 DATA41,1,77,16,208,141,16,208,173,26,212,172,210,192,32, 88,192,140
220 DATA210,192,56,73,255,109,1,208,141,1,208,76,131,192,140,212,192,141
230 DATA211,192,162,0,56,237,212,192,41,127,201,64,176,7,74,240,18,172
240 DATA211,192,96,9,192,201,255,240,8,56,106,162,255,172,211,192,96,169
250 DATA0,96,0,173,0,208,233,24,162,255,232,233,8,176,251,138,233,1
260 DATA142,253,3,56,173,1,208,233,50,162,255,232,233,8,176,251,138,233
270 DATA1,142,254,3,173,16,208,201,1,208,29,173,253,3,201,29,240,22
280 DATA173,253,3,201,30,240,15,173,253,3,201,31,240,8,173,253,3,105
290 DATA32,141,253,3,76,49,234,0,0

```

## 5.5 Timer

Jede der zwei CIAs verfügt über zwei frei programmierbare 16-Bit-Timer. Diese zählen von ihrem gesetzten Wert an bis Null und lösen daraufhin einen Interrupt aus. Das Auslösen eines solchen Interrupts kann jedoch auch vom Programmierer verhindert werden. Normalerweise wird Timer A von CIA 1 vom

Betriebssystem dazu verwendet, den jede 1/60 Sekunde aufgerufenen Systeminterrupt zu steuern. Aus diesem Grunde ist es ratsam, nur den unbenutzten Timer B für eigene Experimente zu verwenden.

Man stellt den Timer B, indem man den Wert, von dem heruntergezählt werden soll, in die Register 6 und 7 des CIA 1 (Adressen \$DC06 und \$DC07) schreibt. Register 6 enthält das Low-Byte und Register 7 das High-Byte des Wertes. Für Timer A der CIA 1 sind es die Register 4 und 5 (Adressen \$DC04 und \$DC05). Jeder der beiden Timer besteht aus einem Vorspeicher (engl. Latch) und einem Zähler (Counter). Schreibt man einen Wert in eines dieser Register, so wird er im Latch gespeichert. Beim Lesen der Register erhält man den derzeitigen Wert des Timers. Beide Timer können unabhängig voneinander betrieben werden. Es besteht jedoch auch die Möglichkeit, sie zu kombinieren, und dadurch einen 32-Bit-Timer zu erhalten. Dies kann dann von Vorteil sein, falls lange Verzögerungsschleifen benötigt werden.

Zum Einstellen des Arbeitsmodus existieren zwei voneinander unabhängige Register. Für Timer A ist dieses Register 14 (Adresse \$DC0E) und für Timer B 15 (Adresse \$DC0F). Auf die Bedeutung der einzelnen Bits dieser Register, die im wesentlichen gleich ist, wird jetzt näher eingegangen.

#### *Bit 0: START/STOP*

Es ist möglich, durch Löschen dieses Bits die Timer anzuhalten. Durch Setzen des Bits werden sie wieder gestartet.

#### *Bit 1: PB ON/OFF*

Ist dieses Bit gesetzt, so wird bei jedem Unterlauf (das heißt beim Durchlaufen von Null) des Timers ein Signal an die entsprechende Portleitung ausgegeben. Für Timer A ist das PB 6 und für Timer B PB 7. Ist das Bit gelöscht, so hat ein Unterlauf des Timers keinen Einfluß auf die Portleitung. Dieses Bit hat

Priorität vor dem DDRB. Das bedeutet, daß bei gesetztem Bit die entsprechende Portleitung immer als Ausgang fungiert.

#### *Bit 2: TOGGLE/PULSE*

Dieses Bit arbeitet nur im Zusammenhang mit Bit 1 dieses Registers. Ist es gesetzt, so wird bei jedem Timerunterlauf das Signal auf Leitung PB6 invertiert. Beim Register 15 ist es Leitung PB7. Es ist also möglich, ein Rechtecksignal auszugeben, dessen Frequenz durch den entsprechenden Timer festgelegt ist. Bei gesetztem Bit wird bei jedem Unterlauf auf die entsprechende Portleitung ein positives Signal in Länge eines Taktzyklus ausgegeben.

#### *Bit 3: ONE-SHOT/CONTINUOUS*

Im One-Shot-Modus (in diesem Fall ist das Bit gesetzt) zählt der Timer von dem im Latch gespeicherten Wert herunter, erzeugt einen Interrupt, lädt den Timer erneut mit dem gespeicherten Wert und stoppt daraufhin. Ist das Bit nicht gesetzt (Continuous-Modus) stoppt der Timer nicht, sondern beginnt erneut den Wert abzuzählen.

#### *Bit 4: FORCE LOAD*

Wird dieses Bit gesetzt, so wird der Counter des Timers, unabhängig davon, ob er gerade läuft oder nicht, mit dem Wert des Latch geladen.

Die folgenden Bits sind bei Register 14 und 15 unterschiedlich und werden deshalb einzeln behandelt.

#### *Bit 5 (Register 14): IN MODE*

Dieses Bit bestimmt die Quelle des Timer-Triggers (Trigger = Auslöser), also das Signal, das den Timer dazu veranlaßt, seinen Wert um eins zu verringern. Bei gesetztem Bit wird der Trigger durch positive Signale an der Leitung CNT ausgelöst. Ist das Bit gelöscht, so ist der Systemtakt der Auslöser.

### *Bit 5 und 6 (Register 15): IN MODE*

Diese Bits erfüllen dieselbe Aufgabe wie in Register 14. Allerdings können sie (es sind ja zwei Bits), mehr Quellen angeben.

00=Trigger wird durch Systemtakt ausgelöst.

01=Trigger wird durch positive Signale am Pin CNT ausgelöst.

10=Trigger wird durch den Unterlauf von Timer A ausgelöst.

11=Wie 10, jedoch wird Timer A durch das Signal an CNT ausgelöst

## **5.6 Echtzeituhr**

Jeder CIA verfügt über eine 24 Echtzeituhr, die allerdings vom Computer nicht benutzt wird. Sie entspricht nicht der Betriebssystemuhr TI\$, die über den Systeminterrupt gesteuert wird. Im Gegensatz zur CIA-Uhr ist die TI\$-Uhr sehr ungenau. Ihre Abweichung beträgt ca. 1/2-Stunde pro Tag, da sie von der Häufigkeit des Interrupts abhängt.

Bei der Uhr des CIA besteht die Möglichkeit, eine Alarmzeit festzulegen. Beim Erreichen dieser Zeit, wird ein Interrupt ausgelöst. Die Uhr ist in vier Register aufgeteilt. Es sind die Register 8 bis 11, die folgende Aufgaben haben:

In Register 8 sind die Zehntelsekunden gespeichert, in Register 9 sind es die Sekunden, in Register 10 die Minuten und in Register 11 die Stunden. Zusätzlich gibt Bit 7 des Registers 11 noch AM oder PM (Vor- oder Nachmittag) an. Die Zahlendarstellung in all diesen Registern erfolgt im BCD-Format, wodurch das Umwandeln durch Maschinenprogramme erleichtert wird. Nähere Erklärungen zu diesen Format und eine Tabelle zur Umwandlung der beiden Formate finden Sie am Ende dieses Abschnitts 5.6.

Die Uhr des CIA ist über die Netzfrequenz getaktet und deshalb recht genau. Es besteht die Möglichkeit, die Uhr an die jeweilige Netzfrequenz anzupassen. Dies kann durch Ändern von Bit

7 des Registers 14 geschehen. Ist es gesetzt, so arbeitet die Uhr mit der bei uns verwendeten Netzfrequenz von 50 Hertz, ansonsten sind es 60 Hertz.

Die Alarmzeit wird in denselben Registern angegeben, die zum Stellen der Uhr benutzt werden. Der einzige Unterschied besteht darin, daß beim Stellen der Alarmzeit Bit 7 des Registers 15 gesetzt ist. Beim Erreichen der Alarmzeit wird ein NMI ausgelöst. Bei einem Lesezugriff erhält man immer den Wert des Counters. Es ist also nicht möglich, die Alarmzeit abzufragen.

Soll die Uhr gestellt oder gelesen werden, müssen ein paar Punkte beachtet werden. Wenn die Uhr gestellt wird, so ist es ratsam, das Register, das für die Stunden zuständig ist, als erstes zu beschreiben. Sobald ein Schreibzugriff auf dieses Register erfolgt, bleibt die Uhr stehen und beginnt erst dann wieder zu laufen, wenn das Register, das für die Zehntelsekunden zuständig ist, beschrieben wurde. Dies ist sicher sinnvoll, denn wer kann schon eine laufende Uhr auf Zehntelsekunden genau einstellen. Die Uhr stoppt allerdings nicht, wenn ein Zugriff auf eines der anderen Register erfolgte.

Ähnlich wie beim Stellen verhält es sich auch beim Lesen der Uhrzeit. Erfolgt ein Lesezugriff auf das Stundenregister, so wird die aktuelle Zeit im Latch gespeichert. Die Uhrzeit in den Registern ändert sich nicht, die Zeit läuft jedoch intern (im Latch) weiter. Somit ist es möglich, die genaue Zeit zum Zeitpunkt des Lesezugriffs zu erhalten. Sobald die Zehntelsekunden gelesen wurden, wird die gelatchte Zeit wieder in die Register übertragen. Wenn nur das Stundenregister gelesen werden soll, so ist es unerlässlich, die Zehntelsekunden auch zu lesen, damit die Uhr weiterläuft.

Bevor wir Ihnen anhand eines Beispiels zeigen, wie das Stellen und das Lesen der Uhr geschieht, wird das BCD-Format genauer erklärt. Wie Sie vielleicht wissen, bietet der 6510-Prozessor die Möglichkeit, in diesem Format zu rechnen. Dazu muß lediglich das Dezimalflag des Prozessors im Statusregister mit dem Befehl SED gesetzt werden.

Wie der Name Dezimalflag schon sagt, können wir jetzt Zahlen im Dezimalsystem darstellen und mit ihnen rechnen. In diesem Modus kann man mit einem Byte nur Zahlen von 0 bis 99 darstellen. Ein Byte wird zu diesem Zweck in LOW- und HIGH-Nibble aufgespalten. Mit jedem der Nibble kann eine Zahl zwischen 0 und 9 dargestellt werden. Jedes Nibble stellt also eine Ziffer der Dezimalzahl dar. Hier nun eine Tabelle, aus der Sie die entsprechenden Werte entnehmen können.

#### DEZIMAL BCD-FORMAT

0	0000
1	0001
2	0010
3	0011
4	0100
5	0101
6	0110
7	0111
8	1000
9	1001

Wenn die Zahl 35 im BCD-Format dargestellt werden soll, so ergibt sich die folgende Bitfolge: 00110101. Es folgen nun zwei Programme, die es ermöglichen, die Zeit einzustellen und auch wieder abzurufen.

Zunächst das Programm zum Stellen. Der Wert für 1/10sec wird bei diesem Programm immer auf 0 gesetzt.

```

10 C=56328: REM Basisadr. der Uhr in CIA 1
20 REM C=56584 für Uhr in CIA 2
30 POKE C+7,PEEK(C+7)AND127
35 POKE C+6,PEEK(C+6)OR128
40 INPUT"ZEIT IM FORMAT HHMMSS EINGEBEN";A$
50 IF LEN(A$)<>6 THEN 40
60 H=VAL(LEFT$(A$,2))

```

```
70 M=VAL(MID$(A$,3,2))
80 S=VAL(RIGHT$(A$,2))
90 IF H>23 THEN 40
100 IF H>11 THEN H=H+68
110 POKE C+3,16*INT(H/10)+H-INT(H/10)*10
120 IF M>59 THEN 40
130 POKE C+2,16*INT(M/10)+M-INT(M/10)*10
140 IF S>59 THEN 40
150 POKE C+1,16*INT(S/10)+S-INT(S/10)*10
160 POKE C,0
```

Das Lesen der Uhrzeit ermöglicht folgendes Programm:

```
10 C=56328: REM Basisadr. der Uhr in CIA 1
20 PRINT CHR$(147):REM C=56584 für Uhr in CIA 2
30 H=PEEK(C+3):M=PEEK(C+2):S=PEEK(C+1):T=PEEK(C)
40 FL=1
50 IF H>32 THEN H=H-128:FL=0
60 H=INT(H/16)*10+H-INT(H/16)*16:ON FL GOTO 80
65 IF H=12 THEN 85
70 H=H+12
80 IF H=12 THEN H=0
85 M=INT(M/16)*10+M-INT(M/16)*16
90 S=INT(S/16)*10+S-INT(S/16)*16
100 T$=STR$(T)
110 H$=STR$(H):IF LEN(H$)=2 THEN H$=" 0"+RIGHT$(H$,1)
120 M$=STR$(M):IF LEN(M$)=2 THEN M$=" 0"+RIGHT$(M$,1)
130 S$=STR$(S):IF LEN(S$)=2 THEN S$=" 0"+RIGHT$(S$,1)
140 PRINT CHR$(19);
150 PRINT RIGHT$(H$,2):" ":"RIGHT$(M$,2)":" ":"RIGHT$(S$,2)":" 0";
160 PRINT RIGHT$(T$,1)
170 GOTO 30
```

Nach Drücken von STOP/RESTORE müssen Sie die Uhrzeit wieder neu setzen, da das Betriebssystem alle Register auf den Ausgangswert setzt. Davon ist leider auch das Bit für die 50/60Hz-Auswahl betroffen. Ihre Uhr würde stark zurückbleiben.

## 5.7 Die Programmierung der RS-232 Schnittstelle

RS-232 ist die Bezeichnung für eine Schnittstelle zur seriellen Datenübertragung. Auch die europäische Bezeichnung V 24 ist gebräuchlich. Was bedeutet nun serielle Übertragung und wann wird sie benutzt?

Bei der seriellen Übertragung werden nicht wie bei der parallelen Schnittstelle jeweils 8 Bits auf verschiedenen Leitungen gleichzeitig, sondern Bit für Bit nacheinander übertragen. Daraus ergeben sich Vor- und Nachteile der verschiedenen Übertragungsweisen. Die serielle Schnittstelle kommt mit weniger Leitungen aus; außerdem ist Datenübertragung über eine Telefonleitung möglich, dafür geht es jedoch nicht so schnell wie bei der parallelen Übertragung, die über mehr Leitungen verfügt.

Das Betriebssystem des Commodore 64 enthält bereits die komplette Software zur Bedienung einer seriellen RS-232 Schnittstelle. Die Schnittstelle selbst ist als RS-232 Steckmodul erhältlich, das auf den USER-Port gesetzt wird und die erforderliche Pegelumwandlung auf +/- 12 Volt übernimmt. Dadurch können Sie mit Ihrem Commodore 64 auch mit Geräten mit serieller Schnittstelle kommunizieren.

Das Betriebssystem hat der RS-232 Schnittstelle die Geräteadresse 2 zugeordnet. Wird ein logisches File mit Gerätenummer 2 eröffnet, so legt das Betriebssystem zwei Puffer zu je 256 Byte als Ein- und Ausgabepuffer für die zu übertragenden Daten an.

Dieser Pufferbereich liegt normalerweise am Ende des BASIC-RAMs. Wird die RS-232 Schnittstelle in einem BASIC-Programm verwendet, sollte der OPEN-Befehl zuerst gegeben werden, da dabei alle Variablen gelöscht werden. Auch wird nicht geprüft, ob noch ausreichend Speicher vorhanden ist. Beim CLOSE-Befehl wird dieser Puffer wieder freigegeben. Auch dabei wird in BASIC ein CLR-Befehl ausgeführt, so daß Sie die Datei erst am Ende Ihres Programms schließen sollten. Zu einer Zeit kann immer nur ein Datenkanal für RS-232 offen sein.

Beim Schließen eines RS-232 Datenkanals wird eine eventuell laufende Übertragung abgebrochen und die Pufferzeiger zurückgesetzt. Der Befehl

SYS 61604

wartet solange, bis der komplette Pufferinhalt übertragen ist und sollte vor dem CLOSE-Befehl benutzt werden (Maschinenspracheprogrammierer können JSR \$F0A4 benutzen).

Die Parameter für die Datenübertragung werden durch ein Kontrollregister und ein Befehlsregister festgelegt. Diese beiden Register werden als die ersten beiden Zeichen des 'Filenamens' übergeben.

Das Kontrollregister dient zur Definition der Baud-Rate sowie der Anzahl der zu übertragenden Daten- und Stopbits. Die Baud-Rate bestimmt die Geschwindigkeit der Datenübertragung in Bits pro Sekunde, die Stopbits werden nach jedem übertragenen Datenwort (5-8 Bits) gesandt.

Das Befehlsregister bestimmt Übertragungsart, Paritätsprüfung und Art des Handshake.

Beim Kontrollregister bestimmen die untersten 4 Bits die Baud-Rate nach folgender Tabelle:

Bit	3	2	1	0	dezimal	Baud-Rate
	0	0	0	0	0	Anwender-Baud-Rate, s.u.
	0	0	0	1	1	50
	0	0	1	0	2	75
	0	0	1	1	3	110
	0	1	0	0	4	134.5
	0	1	0	1	5	150
	0	1	1	0	6	300
	0	1	1	1	7	600
	1	0	0	0	8	1200
	1	0	0	1	9	1800
	1	0	1	0	10	2400

1 0 1 1	11	3600	(nicht implementiert)
1 1 0 0	12	4800	(nicht implementiert)
1 1 0 1	13	7200	(nicht implementiert)
1 1 1 0	14	9600	(nicht implementiert)
1 1 1 1	15	19200	(nicht implementiert)

Sie können also Baud-Raten zwischen 50 und 2400 programmieren. Die Anzahl der Datenbits wird durch Bit 5 und 6 bestimmt:

Bit 6 5	dezimal	Anzahl der Datenbits
0 0	0	8 Bits
0 1	32	7 Bits
1 0	64	6 Bits
1 1	96	5 Bits

Die Anzahl der Stopbits schließlich wird durch Bit 7 bestimmt:

Bit 7	dezimal	Anzahl der Stopbits
0	0	1 Stopbit
1	128	2 Stopbits

Das Befehlsregister ist folgendermaßen organisiert:

Bit 0	dezimal	Handshake
0	0	3-Draht-Handshake
1	1	X-Draht-Handshake

Bit 4	dezimal	Übertragungsart
0	0	Vollduplex
1	16	Halbduplex

Bit	7	6	5	dezimal	Paritätsprüfung
X	X	0	0		keine Paritätsprüfung, kein 8. Datenbit
0	0	1	32		ungerade Parität
0	1	1	96		gerade Parität
1	0	1	160		keine Paritätsprüfung, 8. Datenbit immer 1
1	1	1	224		keine Paritätsprüfung, 8. Datenbit immer 0

Hier noch eine Bemerkung zum Handshake-Modus: Haben Sie '3 Draht Handshake' gewählt, so werden die Steuerleitungen CTS (Clear To Send) und DSR (Data Set Ready) beim Senden und Empfangen nicht ausgewertet, das heißt, der Rechner sendet die Daten z.B. an einen Drucker unabhängig davon, ob der Drucker die Daten schon verarbeitet hat oder nicht. Wollen Sie dagegen, daß das angeschlossene Gerät die Möglichkeit hat, die Datenübertragung anzuhalten, so müssen Sie 'X Draht Handshake' wählen. Dazu müssen die oben erwähnten Steuerleitungen verdrahtet werden und der Drucker natürlich in der Lage sein, diese Steuerleitungen überhaupt bedienen zu können. Wenn man dagegen Daten zwischen zwei Rechnern austauscht, kommt man oft mit dem '3 Draht Handshake' aus. Beachten Sie dazu auch die Hinweise weiter unten.

Sie wollen nun einen RS-232 Datenkanal mit folgenden Parametern eröffnen:

Übertragungsrate 2400 Baud  
 7 Bit ASCII Daten  
 2 Stopbits  
 keine Paritätsprüfung  
 8. Datenbit immer 0  
 Vollduplex  
 3-Draht-Handshake

Die OPEN-Anweisung sieht dann so aus:

```
OPEN 1, 2, 0, CHR$(10+0+128)+CHR$(0+0+224)
```

## Die Programmierung eigener Baud-Raten

Da die Realisierung der verschiedenen Baud-Raten über die Programmierung der Timer in den CIAs geschieht, können Sie bei Bedarf andere als die vorgegebenen Baud-Raten verwenden. Die obere Grenze von 2400 Baud läßt sich dabei jedoch nicht überschreiten, da die softwaremäßige Realisierung der RS 232 Übertragung dafür nicht schnell genug ist. Die Timer lösen nach einer Zeit, die abhängig von der Baud-Rate ist, einen nicht maskierbaren Interrupt (NMI) aus, während dessen der Empfang der einzelnen Bits stattfindet. Wollen Sie nun eigene Baud-Raten verwenden, so können Sie die entsprechenden Timerwerte als drittes und viertes Zeichen des Filenamens beim OPEN-Befehl übergeben. Die Timerwerte lassen sich nach folgender Formel aus der Baud-Rate ermitteln:

$$T = 492662/\text{BAUD} - 101$$

Den erhaltenen Wert müssen wir in Low- und High-Byte zerlegen und als drittes und viertes Zeichen des Filenamens übergeben. Ins Kontrollregister müssen wir anstelle des Codes für die Baud-Rate eine Null setzen (Anwender Baud-Rate), damit das Betriebssystem weiß, daß wir eine eigene Baud-Rate verwenden wollen. Das folgende Beispiel benutzt die gleichen Parameter wie oben, verwendet jedoch eine Baud-Rate von 1000.

```

100 BAUD = 1000
110 T = 492662/BAUD - 101
120 TH = INT(T/256) : TL = T - TH*256
130 OPEN 1,2,0, CHR$(128)+CHR$(224)+CHR$(TL)+CHR$(TH)

```

Bei eigenen Baud-Raten lassen sich Werte von ca. 8 bis 2400 Baud erreichen.

Das Statusregister beim Verkehr über die RS-232 Schnittstelle hat eine andere Bedeutung als in der normalen Datenübertragung. Es läßt sich in BASIC zwar auch über die Variable ST abfragen, wird jedoch bei jedem Lesen gelöscht. Soll der

Statuswert daher für mehrere Abfragen benutzt werden, muß erst einer anderen Variablen zugeordnet werden. ST gibt nur den RS-232 Status wieder, wenn der letzte Datenverkehr über RS-232 lief. Von einem Maschinenprogramm läßt sich der Status jedoch auch ohne Löschen lesen. Die Bedeutung der einzelnen Bits des RS-232 Status ist im folgenden beschrieben. Ein gesetztes Bit bedeutet dabei, daß die Bedingung eingetreten ist.

Bit	Beschreibung
0	Paritätsfehler
1	Rahmenfehler
2	Empfängerpuffer voll
3	Empfängerpuffer leer
4	CTS (Clear to send) Signal fehlt
5	unbenutzt
6	DSR (Data set ready) Signal fehlt
7	Break Signal empfangen

Geschieht die Programmierung der RS-232 Schnittstelle in Maschinensprache, so kann man die Ein- und Ausgabepuffer für die Datenübertragung in einen beliebigen Speicherbereich legen. Die Zeiger auf die Puffer werden beim OPEN-Befehl einmal gesetzt und können danach jedoch in einen anderen Speicherbereich gelegt werden. Die entsprechenden Zeiger liegen in der Zeropage, und zwar zeigt \$F7/\$F8 auf den Eingabepuffer und \$F9/\$FA auf den Ausgabepuffer. Die Programmierung der Ein-/Ausgabe auf die RS-232 Schnittstelle geschieht genauso wie bei anderen Ausgabegeräten, als Geräteadresse wird 2 gewählt. Siehe dazu das Kapitel über Ein-/Ausgabeprogrammierung.

Dazu noch einige Adressen für die RS-232 Ein-/Ausgabe

\$0293	659	Kontrollwort
\$0294	660	Befehlswort
\$0295/\$0296	661/662	Timerwert für Baud-Rate
\$0297	663	RS-232 Statuswort
\$0298	664	Anzahl der Datenbits, wird bei OPEN berechnet
\$0299/\$029A	665/666	Timerwert für Baud-Rate beim Senden
\$029B	667	Schreibzeiger Empfangspuffer

\$029C	668	Lesezeiger Empfangspuffer
\$029D	669	Lesezeiger Sendepuffers
\$029E	670	Schreibzeiger Sendepuffer

Weiterhin werden in der Zero-Page noch einige Adressen als Arbeitsspeicher während der Datenübertragung benötigt.  
Der physikalische Anschluß an die RS-232 Schnittstelle

Als Normstecker für die RS-232 Schnittstelle dient ein 25poliger Cannonstecker, der folgendermaßen aufgebaut und belegt ist:

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
.	.	.	.	.	.	.	.	.	.	.	.	.
.	.	.	.	.	.	.	.	.	.	.	.	.
14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	

Pinbelegung des 25poligen Cannonsteckers

Pin	Abk.	Richtung	Bedeutung
1	GND		Protective Ground
2	TXD	OUT	Transmitted Data
3	RXD	IN	Received Data
4	RTS	OUT	Request To Send
5	CTS	IN	Clear To Send
6	DSR	IN	Data Set Ready
7	GND		Signal Ground
8	DCD	IN	Data Carrier Detected
20	DTR	OUT	Data Terminal Ready
22	RI	IN	Ring Indicator

Wollen Sie zwei Rechner untereinander verbinden, so muß die Leitung folgendermaßen aussehen:

Rechner 1 Beschreibung	Pin	Pin	Rechner 2 Beschreibung
Transmitted Data	2	----> 3	Received Data
Received Data	3	<---- 2	Transmitted Data
Ready To Send	4	----> 5	Clear To Send
Clear To Send	5	<---- 4	Ready To Send
Data Set Ready	6	<--- 20	Data Terminal Ready
Data Terminal Ready	20	----> 6	Data Set Ready
Ground	7	<---> 7	Ground

Die Pfeile geben jeweils die Richtung der Übertragung an. Bei dieser Verdrahtung können Sie den 'X-Line-Handshake' wählen. Wenn Sie im 3-Draht-Betrieb arbeiten, so genügt es, wenn Sie Pin 2, 3 und 7 wie oben beschrieben verbunden haben. Wollen Sie z.B. einen Drucker anschließen, dessen Übertragungsparameter Sie nicht kennen, so kann man folgenden Trick anwenden:

Verbinden Sie wie oben die Pins 2, 3 und 7 und verbinden Sie an jedem Stecker die Pins 4, 5 und 8 sowie die Pins 6 und 20. Damit können Sie die meistens Geräte zum Arbeiten veranlassen.

Sie werden jetzt Daten empfangen oder senden können. Falls die übertragenen Daten verstümmelt oder verkehrt ankommen, so wird die Baud-Rate und/oder die Parity nicht stimmen. Variieren Sie diese Parameter nun so lange, bis die Daten richtig übermittelt werden. Durch das Kurzschließen der Steuerleitungen arbeiten Sie praktisch im 3-Line-Betrieb. Falls Sie die Daten nicht schnell genug senden oder empfangen können, müssen Sie evtl. auf Maschinensprache ausweichen.

## 5.8 Der IEC-BUS

Ganz allgemein ist der IEC-Bus eine Schnittstelle zwischen Computer und den Peripheriegeräten. Man unterscheidet zwischen dem 'großen' und den 'seriellen' IEC-Bus. Beim 'großen' IEC-Bus werden die Daten zwischen den Geräten parallel (alle Bits auf einmal) übertragen. Im Gegensatz dazu werden die Daten beim 'seriellen' IEC-Bus, wie der Name schon sagt seriell (alls Bits nacheinander) übertragen. Der 'serielle' kommt aufgrund

dessen mit fünf Leitungen aus, während es beim 'großen' 24 Leitungen gibt. Der Unterschied liegt natürlich nicht nur in der Anzahl der Leitungen, sondern auch in der Geschwindigkeit des Datentransfers. Der C64 verfügt nur über den 'seriellen' IEC-Bus, und deswegen meinen wir in Zukunft wenn wir vom IEC-Bus sprechen, den eben genannten.

Doch nun wollen wir uns einmal die Arbeitsweise dieses IEC-Busses näher ansehen.

Übrigens, wieso wird eigentlich immer von 'Bus' geredet und was hat das mit dem bekannten Nahverkehrsmittel zu tun?

Sie werden es kaum glauben, aber die beiden Dinge haben sehr viel gemein.

Stellen Sie sich eine lange Straße mit mehreren Bushaltestellen vor. Die Haltestellen sollen die an der Leitung angeschlossenen Geräte sein. Auf dieser Straße fährt nun ein richtiger Bus. An den Haltestellen stoppt er entweder dann, wenn dort Leute stehen, die mitgenommen werden wollen, oder wenn im Bus befindliche Personen auszusteigen wünschen. Kurz gesagt ist der Bus ein Transportmittel, mit dem Leute von einer Haltestelle zu irgendeiner anderen befördert werden. Wo ein- oder ausgestiegen wird, bestimmen die Fahrgäste selbst, denn woher sollte der Busfahrer das wissen. Dieser ist nur für den ordnungsgemäßen Transport und die Einhaltung der Verkehrsregeln zuständig.

Das obige trifft auch ziemlich genau den Sachverhalt beim IEC-Bus. Der Bus-CONTROLLER ist der Fahrer (von dem es natürlich nur jeweils einen gibt); Haltestellen, bei denen sich der Bus füllt, werden TALKER genannt, und die Stellen, bei denen Fahrgäste den Bus verlassen, sind die LISTENER.

In der Microcomputertechnik wird also ganz allgemein unter Bus ein Leitungssystem verstanden, welches in der Regel von einem Controller gesteuert wird, und an dem mehrere Einheiten gleichberechtigt angeschlossen sind.

### 5.8.1 Begriffsbestimmungen

Damit wir in den folgenden Abschnitten nicht beim Auftauchen von neuen Begriffen den Fluß des Textes durch Erläuterungen aufhalten müssen, wollen wir Ihnen an dieser Stelle die häufig verwendeten Bezeichnungen vorstellen und ausführlich erklären. Die Kenntnis dieser Begriffe lohnt sich auf jeden Fall, da diese auch in anderweitiger Fachliteratur sehr verbreitet sind.

EOI = End Or Identify

Dies ist ein Signal, das zwei Zwecken dient. Erstens sendet der TALKER dieses Signal bei der Übertragung des letzten Datenbytes, zweitens benutzt es der CONTROLLER in Verbindung mit ATN, um ein Gerät, welches mit SRQ eine Bedingung verlangt, zum Senden einer Geräteadresse zu veranlassen.

Hier noch zusätzlich die Belegung der fünf Leitungen des IEC-Busses:

1 *SRQ = Service ReQuest*

Hat ein Gerät irgendeine Aufgabe erledigt und braucht neue Daten oder hat welche abzugeben, so kann es dem CONTROLLER durch dieses Signal mitgeteilt werden. Dieser wird daraufhin einen Identify-Zyklus (mit EOI und ATN) einleiten, um festzustellen, um welches Gerät es sich handelt. Diese Funktionsweise wird beim C64 nicht verwendet.

2 *GND = Masse*

3 *ATN = ATteNtion*

Immer, wenn der CONTROLLER einen Befehl übermitteln will, aktiviert er diese Leitung. Dadurch soll erreicht werden, daß alle am Bus angeschlossenen Geräte diesen Befehl mitbekommen, da ja von vornherein noch nicht feststeht, welches Gerät gemeint ist. Das stellt sich erst bei Übermittlung der Geräteadresse heraus, weshalb diese auch immer zuerst übermittelt wird, damit sich die anderen Geräte wieder vom Bus 'abhängen' können.

#### 4 CLK = CLOCK

Da die Daten bitseriell übertragen werden, gibt der TALKER jedem Bit einen Taktimpuls auf die Leitung CLK mit auf den Weg, womit die Gültigkeit der Datenleitung angezeigt wird.

#### 5 DATA

Ist die einzige Datenleitung, über die ein Datenbyte mit dem niedrigstwertigen Bit voran seriell geschoben wird.

#### 6 Reset

Diese Leitung hat für die Vorgänge auf dem Bus keine Bedeutung. Sie dient lediglich dazu, den an einem beliebigen Gerät aufgetretenen Resetimpuls weiterzuleiten.

Serielle E / A :

Pin	Signal
1	SRQIN
2	GND
3	ATN OUT
4	CLK IN / OUT
5	DATA IN / OUT
6	RESET

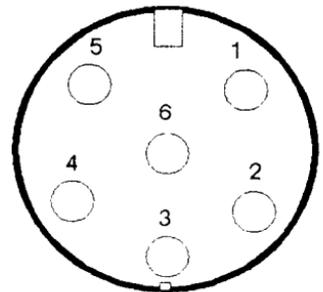


Abb. 5.8.1.1: Serielle E/A

### 5.8.2 Geräteadressen

Aus der Tatsache, daß alle Geräte gleichberechtigt am IEC-Bus angeschlossen sind, ergibt sich die Notwendigkeit, ein bestimmtes Gerät für eine bestimmte Aktion zu selektieren, an der die anderen Geräte unbeteiligt bleiben sollen.

Zu diesem Zweck ist jedem Gerät eine "Hausnummer" zugeteilt, die eben besagte Geräteadresse. Diese Adresse enthält aber nicht nur die Hausnummer, sondern auch schon die Aktion, die vom Gerät verlangt wird, nämlich ob das Gerät die Daten senden oder empfangen oder die Aktivitäten beenden soll.

Dazu wird das Adressierungsbyte in zwei Hälften geteilt. Das niederwertige Halbbyte enthält nur die Adresse (deshalb ein Bereich von 0-15), das höherwertige Halbbyte die Aktion (ein Bereich von 16-240).

Die möglichen Aktionen:

- \$20 (32) Das Gerät wird als LISTENER adressiert, das heißt, es soll Daten empfangen. Dieses Kommando resultiert z.B. aus einem PRINT#-Befehl in BASIC.
- \$40 (64) Das Gerät soll TALKER sein, also Daten senden. Die Ursache dieses Kommandos kann ein GET# oder INPUT# sein.
- \$30 (48) Die Betriebsart LISTEN wird beendet. Das niederwertige Halbbyte ist hierbei immer =15.
- \$50 (80) Die Betriebsart TALK wird beendet. Auch hierbei ist der Adressteil =15.

Das vollständige Adressierungsbyte für beispielsweise einen Drucker mit der Hausnummer 4 ist also  $32+4=36$  (\$24).

### 5.8.3 Sekundäradressen

Sie kennen sicher die Möglichkeit, auf einer Floppy mehrere Dateien zu eröffnen. Dazu müssen Sie bekanntlich außer unterschiedlichen logischen Filenummern auch jeweils andere Datenkanäle (Sekundäradressen) im OPEN-Befehl angeben, z.B.:

```
10 OPEN 1,8,6,"DATE11"
```

```
20 OPEN 2,8,7,"DATE12"
```

Die Sekundäradresse dient also dazu, gerätespezifische Funktionen auszulösen. Sie hilft im Falle der Floppy, verschiedene Dateien auseinanderzuhalten, zu welchem Zweck die Sekundäradresse bei jeder Aktion im Anschluß an die Geräteadresse übermittelt wird.

Wie Sie sehen, hat die Sekundäradresse also keine generelle Steuerfunktion auf dem IEC-Bus, sondern eine von Gerät zu Gerät unterschiedliche Bedeutung. Die für die Floppy relevanten Sekundäradressen wollen wir nachfolgend vorstellen.

Auch hier findet eine Zweiteilung statt, wobei der niederwertige Teil die eigentliche Sekundäradresse enthält, die im OPEN-Befehl angegeben wurde (Bereich 0-15), und der höherwertige Teil diejenige Information enthält, die im Zusammenhang mit der Sekundäradresse auftritt:

```
$60 (96) PRINT, INPUT oder GET
```

```
$E0 (224) CLOSE
```

```
$F0 (240) OPEN
```

Eine Besonderheit stellen die Sekundäradressen 0 und 1 dar. Die Floppy interpretiert die 0 als LOAD-Befehl, und die 1 als SAVE. Deshalb dürfen diese Werte nie in einem OPEN-Befehl angewendet werden.

Bei den Commodore-Druckern kann über die Sekundäradresse u.a. der Zeichensatz ausgewählt werden.

#### 5.8.4 Die Systemvariable ST

Die numerische Variable ST gibt darüber Auskunft, wie eine Aktion auf dem IEC-Bus ausging. Für den Programmierer heißt das, daß er tunlichst nach jedem PRINT, INPUT oder dergleichen diese Variable abfragen sollte, da bei Störungen auf dem Bus sonst Daten verlorengehen könnten.

Diese Variable ist vom BASIC aus mit unter der Variablen ST abzurufen und belegt die Adresse \$90 in der Zero-Page, wo Sie auch die entsprechenden Werte zu den entsprechenden Ereignissen nachschlagen können.

Die Ereignisse werden durch Setzen der entsprechenden Bits gekennzeichnet. Es ist möglich, daß mehrere Bits gesetzt sind, weshalb es nötig ist die abzufragenden Bits zu isolieren

```
100 GET#1,A$:IF (ST AND 64) THEN .....
```

Durch die serielle Ausgabe der Zeichen und durch die wenigen Leitungen ,die zur Verfügung stehen, sind alle Abläufe im Zusammenhang mit der Datenübertragung sehr zeitkritisch. Da das Timing genau eingehalten werden muß, ist es verständlich, daß es bei den anfangs auf den Markt gekommenen Interfaces von Fremdherstellern oft zu Fehlinterpretationen des Leitungszustands kam. Commodore selbst hatte geringe Schwierigkeiten, wie man am Drucker VC-1526 sehen konnte.

Die folgenden Ausführungen sollen deshalb auch nur der Beleuchtung des Prinzips dienen. Zur Konstruktion eigener Peripherie sind sie nicht unbedingt geeignet. Sie sollten dazu schon über einen gewissen Meßgerätepark verfügen, mit dem Sie die Vorgänge auf dem seriellen Bus sichtbar machen und daraus mit Hilfe dieser Beschreibung Ihre Schlüsse ziehen können.

### 5.8.5 Adressierung

Als Beispiel für die folgenden Illustrationen der Vorgänge auf dem IEC-Bus sollen die Basic-Zeilen

```
10 OPEN 1,8,15  
20 PRINT#1,"I"
```

dienen. Es soll also einfach das Zeichen A auf einem Drucker mit der Geräteadresse 8 ausgegeben werden. Auslöser für die Aktionen auf dem Bus ist nur die Zeile 20. Von dem OPEN

merkt der Drucker noch nichts, da, anders als bei der Floppy, hiermit kein Dateiname verbunden ist, der übermittelt werden müßte.

1. Als erstes wird hier ATN HIGH zum Zeichen, daß ein Befehl folgt.
2. Daraufhin wird die Leitung DATA auf LOW gesetzt um sofort danach von der Hardware der Floppy auf HIGH gelegt zu werden. Wird die Leitung nicht auf HIGH gesetzt, erfolgt ein "DEVICE NOT PRESENT".
3. Die Leitung DATA übernimmt jetzt die Funktion, dem TALKER zu verstehen zu geben, daß er zur Zeit noch nicht in der Lage ist ein Zeichen zu empfangen, weil er beispielsweise mit der Verarbeitung vorheriger Daten beschäftigt ist. Das heißt, daß, solange die DATA-Leitung HIGH ist, das Gerät keine Daten aufnehmen kann. Ist es soweit, wird DATA=LOW.
4. Der Computer signalisiert jetzt mit mit CLOCK=1 das er bereit ist Daten zu senden.
5. Als nächstes kommt die Geräteadresse über die Leitung DATA, und zwar ein Bit mit jedem LOW-Impuls auf der Leitung CLK.
6. Innerhalb von 1ms muß die Floppy jetzt die Leitung DATA nach HIGH bringen, um zu signalisieren daß sie die Daten empfangen hat und verarbeitet.

Sie sehen hier schon, daß DATA drei Aufgaben hat, nämlich zu signalisieren, wann der Empfänger bereit, ist Daten zu empfangen, die Daten zu schicken und nach Beendigung dieses Vorgangs eine Rückmeldung zu übermitteln. Die DATA-Leitung wird also sowohl vom TALKER als auch vom LISTENER verwendet.

### 5.8.6 Der Datentransfer

Der Datentransfer geschieht analog zu der Adressierung nur mit dem Unterschied, daß die ATN-Leitung nicht benötigt wird. Auf die gleiche Weise folgt der abschließende CHR\$(13).  
Wo bleibt das Signal EOI?

Das folgt jetzt, womit die Leitung DATA eine vierte Aufgabe bekommt.

7. Die Vereinbarung sah bis jetzt so aus, daß nach Runtersetzen der Leitung DATA durch den LISTENER der TALKER durch CLK=HIGH den Datentransfer einleitete. Nun bleibt aber CLK länger LOW, was schlicht bedeutet, daß das zuvor übertragene Byte das letzte war.

Auch dieser Umstand muß vom LISTENER mit DATA=HIGH quittiert werden.

8. Sobald DATA wieder LOW wird, überträgt der TALKER ein Leerbyte (CHR\$(0) ab Punkt 16). Danach geht der Bus in den Ruhezustand.

Die Adressierung erfolgt analog zu Punkt 1-6, wobei das Datenbyte den Wert \$3F (48+15) aufweist, um, wie im Punkt 5.8.2 beschrieben, die Betriebsart LISTEN zu beenden.

Wie Sie sehen, funktioniert es wunderbar. Den gravierenden Nachteil, den ein serieller Bus systembedingt gegenüber dem parallelen hat, nämlich die wesentlich geringere Geschwindigkeit, wird durch drastisch verkürzte Wartezeiten (1ms) teilweise aufgefangen.

Nach diesen Erläuterungen muß noch auf die Adressierung der einzelnen Leitungen hingewiesen werden. Hier muß man zwischen den Empfangs- und den Sendeleitungen unterscheiden. Die Leitungen CLK und DATA werden aufgespalten und auf vier Portleitungen verteilt. Somit existieren die Leitungen CLK-IN, DATA-IN, CLK-OUT und DATA-OUT. Die Sendeleitungen sind mit Dioden so abgeschirmt, daß kein empfangenes

Signal ihre Portleitungen beeinflussen kann. Die von ihnen geschickten Signale werden umgepolt, bevor sie den Empfänger erreichen (aus LOW wird HIGH und aus HIGH wird LOW). Sie beeinflussen jedoch außer den Eingangsleitungen der anderen Geräte auch noch die des eigenen.

Weil der Firma Commodore der Einbau eines zweiten Umpolers bei den hereinkommenden Signalen zu teuer gewesen ist, ließ man ihn weg und überbrückte die somit entstandene Lücke durch nicht standardgemäße Software. Die hier erläuterte Arbeitsweise des IEC-Bus bezieht sich auf den Standard IEC-Bus und nicht auf den "Krüppel" des C64. Das Rom wurde zum besserem Verständniß so dokumentiert, wie es dem Standard-Bus entspricht. Der Programmierer muß hier umdenken, da alle hereinkommenden Signale invertiert sind.

Die folgende Tabelle gibt Ihnen diejenigen Bits an, mit denen Sie die Leitungen beeinflussen oder abfragen können. Alle Leitungen sind am Port A der CIA 2 mit der Adresse \$DD00 angeschlossen.

Leitung	Eingang	Ausgang
DATA	Bit 7	Bit 5
CLK	Bit 6	Bit 4
ATN		Bit 3

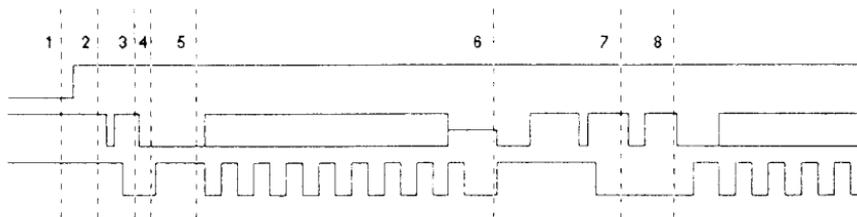


Abb. 5.8.5: Zeitdiagramm

### 5.8.7 Die Programmierung des IEC-Bus

Wie läßt sich die Bedienung des IEC-Bus in Maschinensprache programmieren? Für alle Aufgaben stehen im Betriebssystem Unterprogramme zur Verfügung, die in der Sprungtabelle im obersten ROM-Bereich zusammengefaßt sind. Siehe dazu die letzte Seite des ROM-Listings. Als Beispiel wollen wir uns ansehen, wie wir die Fehlermeldung der Floppy-Disk einlesen können. Schauen wir erst, wie dies in BASIC gemacht wird.

```

10 OPEN 15,8,15 : REM öffnen des Fehlerkanals
20 INPUT#15,A$,B$,C$,D$ : REM Fehlermeldung holen
30 PRINT A$;" ";B$;" ";C$;" ";D$ : REM und ausgeben
40 CLOSE 15 : REM Kanal schließen

```

In BASIC ist dies wegen des INPUT-Befehls nur im Programmmodus möglich. Hier ist ein Maschinenprogramm, das die gleichen Dienste tut:

```

C000 A9 08 LDA #8 ; Geräteadresse der Floppy
C002 85 BA STA $8A
C004 20 B4 FF JSR $FFB4 ; Talk senden
C007 A9 6F LDA #15 + $60 ; Sekundäradr. 15 plus $60
C009 85 B9 STA $B9
C00B 20 96 FF JSR $FF96 ; Sekundäradresse für Talk
C00E 20 A5 FF JSR $FFA5 ; Zeichen von Floppy holen
C011 20 D2 FF JSR $FFD2 ; auf Bildschirm ausgeben
C014 C9 0D CMP #$0D ; ist es carriage return ?
C016 D0 F6 BNE $C00E ; nein, weitere Zeichen
C018 20 AB FF JSR $FFAB ; Untalk senden
C01A 60 RTS ; fertig!

```

Hier ein Ladeprogramm in BASIC:

```

100 FOR I = 49152 TO 49179
110 READ X : POKE I,X : S=S+X : NEXT
120 DATA 169, 8,133,186, 32,180,255,169,111,133,185, 32
130 DATA 150,255, 32,165,255, 32,210,255,201, 13,208,246

```

```

140 DATA 32,171,255, 96
150 IF S <> 4169 THEN PRINT "FEHLER IN DATAS !!" : END
160 PRINT "OK !"

```

Von BASIC aus läßt das Programm sich mit SYS 12\*4096 aufrufen. Mit einem etwas längeren Maschinenprogramm kann man auf einfache Weise auch das Inhaltsverzeichnis der Diskette anzeigen. Man erspart sich auf diese Weise, das Directory mit LOAD "\$",8 als BASIC-Programm zu laden, wobei immer das jeweilige BASIC-Programm im Speicher verloren geht.

```

C000 A9 24      LDA  #$24      ; Dollarzeichen als
                  Filename
C002 85 FB      STA  $FB       ; speichern
C004 A9 FB      LDA  #$FB       ; Adresse des Filenamens
C006 85 BB      STA  $BB
C008 A9 00      LDA  #$00       ; high Byte
C00A 85 BC      STA  $BC
C00C A9 01      LDA  #$01       ; Länge des Filenamens
C00E 85 B7      STA  $B7
C010 A9 08      LDA  #$08       ; Gerätenummer der Floppy
C012 85 BA      STA  $BA
C014 A9 60      LDA  #$60       ; Sekundäradresse für LOAD
C016 85 B9      STA  $B9
C018 20 D5 F3   JSR  $F3D5      ; File mit Namen eröffnen
C01B A5 BA      LDA  $BA
C01D 20 B4 FF   JSR  $FFB4      ; Talk senden
C020 A5 B9      LDA  $B9
C022 20 96 FF   JSR  $FF96      ; Sekundäradresse senden
C025 A9 00      LDA  #$00
C027 85 90      STA  $90       ; Status löschen
C029 A0 03      LDY  #$03       ; ersten 3 Byte überlesen
C02B 84 FB      STY  $FB       ; als Zähler merken
C02D 20 A5 FF   JSR  $FFA5      ; Byte von Floppy holen
C030 85 FC      STA  $FC       ; und merken
C032 A4 90      LDY  $90       ; Status testen
C034 D0 2F      BNE  $C065
C036 20 A5 FF   JSR  $FFA5      ; Byte von Floppy holen

```

```

C039 A4 90      LDY $90      ; Status testen
C03B D0 28      BNE $C065
C03D A4 FB      LDY $FB       ; Zähler holen
C03F 88         DEY          ; und erniedrigen
C040 D0 E9      BNE $C02B
C042 A6 FC      LDX $FC       ; Byte zurückholen
C044 20 CD BD   JSR $BDCD   ; 16-Bit Zahl ausgeben
C047 A9 20      LDA #$20      ; Zahl der belegten Blocks
C049 20 D2 FF   JSR $FFD2   ; Leerzeichen ausgeben
C04C 20 A5 FF   JSR $FFA5   ; nächstes Byte holen
C04F A6 90      LDX $90      ; Status testen
C051 D0 12      BNE $C065
C053 AA         TAX          ; Byte testen
C054 F0 06      BEQ $C05C   ; Null? dann Zeilenende
C056 20 D2 FF   JSR $FFD2   ; sonst ausgeben
C059 4C 4C C0   JMP $C04C   ; und nächstes Zeichen
                holen
C05C A9 0D      LDA #$0D      ; carriage return
C05E 20 D2 FF   JSR $FFD2   ; ausgeben
C061 A0 02      LDY #$02      ; zwei Bytes für
                Linkadresse
C063 D0 C6      BNE $C02B   ; weitermachen
C065 20 42 F6   JSR $F642   ; Datei schließen
C068 60         RTS

```

Hier wieder das Ladeprogramm:

```

100 FOR I = 49152 TO 49256
110 READ X : POKE I,X : S=S+X : NEXT
120 DATA 169, 36,133,251,169,251,133,187,169, 0,133,188
130 DATA 169, 1,133,183,169, 8,133,186,169, 96,133,185
140 DATA 32,213,243,165,186, 32,180,255,165,185, 32,150
150 DATA 255,169, 0,133,144,160, 3,132,251, 32,165,255
160 DATA 133,252,164,144,208, 47, 32,165,255,164,144,208
170 DATA 40,164,251,136,208,233,166,252, 32,205,189,169
180 DATA 32, 32,210,255, 32,165,255,166,144,208, 18,170
190 DATA 240, 6, 32,210,255, 76, 76,192,169, 13, 32,210

```

```
200 DATA 255,160, 2,208,198, 32, 66,246, 96
210 IF S <> 15343 THEN PRINT "FEHLER IN DATAS !!!" : END
220 PRINT "OK !"
```

Der Aufruf von BASIC geschieht wieder mit SYS 12\*4096. Es wird dann das Inhaltsverzeichnis der Diskette auf dem Bildschirm angezeigt, ohne daß ein gespeichertes BASIC-Programm verloren geht.

Statt des seriellen IEC-Bus kann es sich vor allem aus Geschwindigkeitsgründen lohnen, ein IEC-Bus Modul einzusetzen, das auf den Memory Expansion Port gesetzt wird. Sie können dann sämtliche Peripheriegeräte der großen Commodoregeräte benutzen, wie z.B. die großen Diskettendoppellaufwerke.

Bei der Programmierung des parallelen IEC-Bus ändern sich lediglich die Adressen der Routinen wie z.B. Ein- und Ausgabe eines Bytes auf den IEC-Bus oder Senden von TALK oder LISTEN. Programmieren Sie dagegen Ihre Ein- und Ausgabe auf den IEC-Bus über logische Dateien mit BASIN (\$FFCF) und BSOUT (\$FFD2), so sind überhaupt keine Änderungen erforderlich.

## 5.9 Das serielle Schieberegister

Der serielle Datenport SDR ist ein synchrones 8-Bit Schieberegister. CRA Bit6 bestimmt Ein- oder Ausgabemodus.

Im Eingabemodus werden die Daten an SP mit der steigenden Flanke eines an CNT liegenden Signals in ein Schieberegister übernommen. Nach 8 CNT-Pulsen wird der Inhalt des Schieberegisters nach SDR gebracht und das SP-Bit im ICR gesetzt.

Im Ausgabemodus fungiert Timer A als Baudrate-Generator. Die Daten aus SDR werden mit der halben Unterlauffrequenz von Timer A nach SP hinausgeschoben. Die theoretisch höchste Baudrate beträgt demnach 1/4 des Systemtaktes.

Die Übertragung beginnt, nachdem Daten ins SDR geschrieben wurden, vorausgesetzt, Timer A läuft und befindet sich im Continuous-Modus (CRA Bit 0=1 und Bit 3=0).

Er von Timer A abgeleitete Takt erscheint an CNT. Die Daten aus SDR werden in das Schieberegister geladen und dann mit jeder fallenden Flanke an CNT aus SP hinausgeschoben. Nach 8 CNT-Pulsen wird der SP-Interrupt erzeugt. Wird jedoch SDR vor diesem Ereignis mit neuen Daten geladen, so werden diese nun automatisch ins Schieberegister geladen und hinausgeschoben. In diesem Falle erscheint kein Interrupt.

Die Daten aus SDR werden mit dem höchstwertigen Bit voran hinausgeschoben. Eingehende Daten sollten dasselbe Format aufweisen.

## 5.10 Pinbelegung der CIA

Das Blockschema der CIA 6526 finden Sie auf der nächsten Seite. Pinbelegung des 40-poligen Gehäuses:

1	Masse
2 - 9	I/O-Port A; 8 Bit bidirektional
10-17	I/O-Port B; 8 Bit bidirektional. Die Bits 6+7 können zur Anzeige des Unterlaufs der beiden Timer programmiert werden.
18	-PC (Port Control); nur Ausgang; signalisiert die Verfügbarkeit von Daten am Port B oder an beiden Ports.
19	TOD (Time Of Day); nur Eingang 50/60 Hz; triggert die Echtzeituhr.
20	+5V; Betriebsspannung
21	-IRQ(Interrupt Request); nur Ausgang; wird 0 bei Übereinstimmung eines gesetzten Bits im ICR mit dem Eintreffen des zugehörigen Ereignisses.
22	R/W(Read/-Write); nur Eingang; 0=Übernahme des Datenbus, 1=Ausgabe auf den Datenbus.
23	-CS (Chip Select); nur Eingang; 0=Datenbus gültig, 1=Datenbus hochohmig (Tri-State).
24	-FLAG; nur Eingang; Bedeutung wie -PC.

- 25            02 (Systemtakt 2); nur Eingang; alle Datenbusaktionen finden nur bei 02=1 statt.
- 26-33        DB7-DB0(Datenbus); bidirektional; Schnittstelle zum Prozessor.
- 34            -RES(Reset); nur Eingang; 0=Rücksetzen der CIA in den Grundzustand.
- 35-38        RS3-RS0(Register Select); nur Eingang; dient zur Auswahl eines der 16 Register der CIA; nur gültig mit -CS=0.
- 39            SP(Serial Port); bidirektional; dient als Ein-/ Ausgang des Schieberegisters.
- 40            CNT(Count);    bidirektional;    Ein-/    Ausgang    des Schieberegistertakts oder Triggereingang für die Intervalltimer.

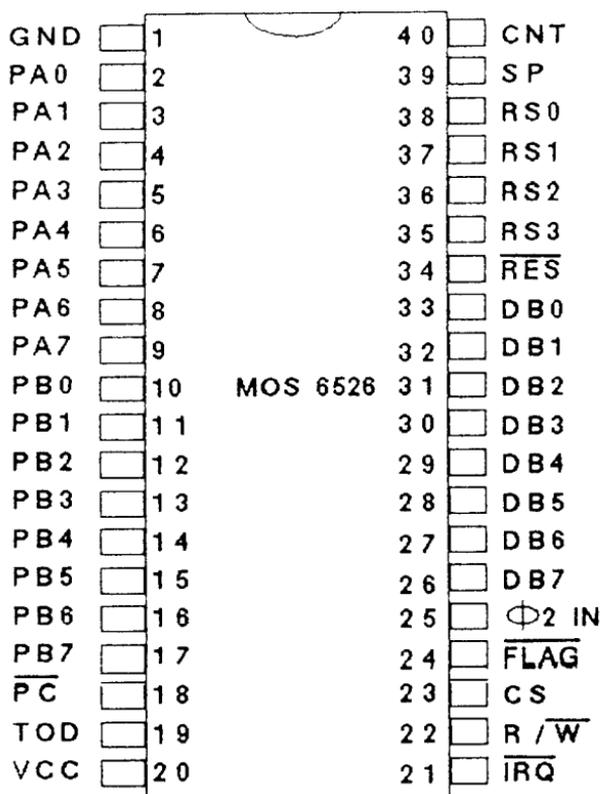


Abb. 5.10: Der 6526

## 5.11 Der User-Port

Mit dem User-Port bietet der C64 eine Schnittstelle, die zur Steuerung, der Name sagt es, anwenderspezifischer Peripheriegeräte dient.

Das wären im einfachsten Falle über Treibertransistoren angeschlossene Lampen, das könnte aber auch ein Drucker mit 8-Bit Parallelschnittstelle (Centronics) sein, den Sie vielleicht zufällig besitzen und gerne am C64 betreiben würden.

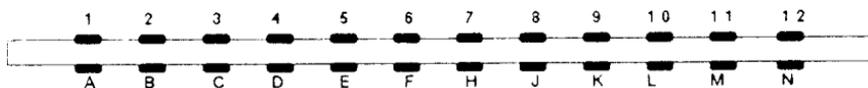
Der User-Port besteht im wesentlichen aus einem 8-Bit-Port und diversen Steuerleitungen, die im folgenden näher vorgestellt werden:

- 1 GND
- 2 +5V ;mit max. 100mA belastbar
- 3 -RESET ;mit der gleichnamigen Prozessorleitung verbunden
- 4 CNT1 ;verbunden mit CNT von CIA 1
- 5 SP1 ;mit SP von CIA 1 verbunden
- 6 CNT2 ;Leitung CNT von CIA 2
- 7 SP2 ;verbunden mit SP von CIA 2
- 8 -PC2 ;Handshake-Ausgang von CIA 2
- 9 ATN OUT;Steuerleitung des seriellen IEC-Bus, stammt von PA3 der CIA 2
- 0 9V AC ;Wechselspannung; mit max. 100 mA belastbar.
- 11 ;Gegenpol zu oben
- 12 ;GND
- A ;GND
- B -FLAG2 ;Handshake-Eingang von CIA 2
- C-L PB0-PB7;I/O-Lines von CIA 2
- M PA2 ;I/O-Line von CIA 2. Diese Leitung ersetzt den von den anderen CBMs bekannten CB2 der VIA 6522.z
- N GND

Einige der oben aufgeführten Leitungen haben im C64 bereits fest zugeordnete Funktionen. Hierzu und auch zur Handhabung der CIAs lesen Sie sich bitte Kapitel 5 ab Punkt 5.3 durch.

Wollen Sie an den User-Port Geräte anschließen, die eigentlich zum Anschluß an den User-Port des VC-20 oder CBM 8032 vorgesehen sind, so ist das prinzipiell nur bei den Geräten möglich, die zu ihrem Betrieb ausschließlich die Pins A-N, 1 und 12 benötigen.

## USER - PORT :



Pin	Signal
1	GND
2	+ 5V
3	RESET
4	CNT1
5	SP1
6	CNT2
7	SP2
8	PC2
9	ATN IN
10	9 VAC
11	9 VAC
12	GND
A	GND
B	FLAG2
C	PB0
D	PB1
E	PB2
F	PB3
H	PB4
J	PB5
K	PB6
L	PB7
M	PA2
N	GND

Abb. 5.11.1: User-Port

Auf jeden Fall müssen Sie die programmtechnisch unterschiedliche Handhabung der Pins B und M beachten.

Sollten Sie eigene Projekte am User-Port anschließen wollen, so beachten Sie bitte, um eine Beschädigung des Rechners zu vermeiden, unbedingt folgendes:

Bei Verwendung des User-Port als Eingang darf die Eingangsspannung nur im Bereich 0-5 Volt liegen. Eine Spannung im Bereich 0-0,6 Volt wird beim Auslesen des Datenports als 0

interpretiert, eine solche von 1,6-5 Volt als 1. Der Bereich von 0,7 bis 1,5 Volt ist indifferent, d.h. er kann zufällig als 0 oder 1 erkannt werden.

Bei Verwendung als Ausgang beachten Sie bitte, daß die Ausgänge nur eine Belastung eines TTL-Eingangs aushalten. Sie könnten also keinesfalls eine Leuchtdiode direkt anschließen, was langfristig zur Zerstörung der CIA führen würde. Es empfiehlt sich immer eine Pufferstufe, wie auch in unserem Beispiel.

Vermeiden Sie unbedingt, ein auf Ausgabe programmiertes Portbit mit einer Fremdspannung von außen zu beaufschlagen, was zur unmittelbaren Zerstörung führt. Überlegen Sie sich daher gut, welchen Wert Sie in das Datenrichtungsregister laden, damit Sie nicht versehentlich ein für die Eingabe vorgesehenes Bit auf Ausgabe programmieren.

Wenn Sie die Stromversorgung für Ihr Projekt dem User-Port entnehmen wollen, beachten Sie bitte, daß Sie die beiden zur Verfügung stehenden Spannungen nicht mit mehr als je 100mA belasten. Bei leichten Übertretungen wird zunächst der Kassettenrecorder streiken, danach verabschiedet sich die Sicherung im Innern des C64 und evtl. auch die Primärsicherung im Trafogehäuse. Zerstört wird dabei jedoch nichts weiter.

## 5.12 Registerbeschreibung der CIA

REG 0	PRA	(Port Register A)
	Zugriff:	READ/WRITEzpg65
	Bit 0-7	Dieses Register entspricht dem Zustand der Pins PA0-7.
REG 1	PRB	(Port Register B)
	Zugriff:	READ/WRITE
	Bit 0-7	Dieses Register entspricht dem Zustand der Pins PB0-7.

- REG 2 DDRA (Datenrichtung Register A)  
Zugriff: READ/WRITE  
Bit 0-7 Diese Bits bestimmen die Datenrichtung der korrespondierenden Datenbits des Ports A. 0=Eingang, 1=Ausgang.
- REG 3 DDRB (Datenrichtung Register B)  
Zugriff: READ/WRITE  
Bit 0-7 Diese Bits bestimmen die Datenrichtung der entsprechenden Datenbits des Ports B. 0=Eingang, 1=Ausgang.
- REG 4 TA LO (Timer A LO-Byte)  
Zugriff: READ  
Bit 0-7 Dieses Register gibt den augenblicklichen Zustand des niederwertigen Bytes von Timer A wieder.  
Zugriff: WRITE  
Bit 0-7 In dieses Register wird das niederwertige Byte des Werts geladen, von dem der Timer auf null zählen soll.
- REG 5 TA HI (Timer A HI-Byte)  
Zugriff: READ  
Bit 0-7 Dieses Register gibt den augenblicklichen Zustand des höherwertigen Bytes von Timer A wieder.  
Zugriff: WRITE  
Bit 0-7 In dieses Register wird das höherwertige Byte Werts geladen, von dem der Timer auf null zählen soll.
- REG 6 TB LO (Timer B LO-Byte)  
Zugriff und Belegung entspricht REG 4.
- REG 7 TB HI (Timer B HI-Byte)  
Zugriff und Belegung entspricht REG 5.

- REG 8 TOD 10 (Uhr 1/10 sec)  
 Zugriff: READ  
 Bit 0-3 Zehntelsekunden der Echtzeituhr im BCD-Format.  
 Bit 4-7 Immer 0.  
 Zugriff: WRITE und CRB Bit 7=0  
 Bit 0-3 Zehntelsekunden im BCD-Format.  
 Bit 4-7 Müssen 0 sein.  
 Zugriff: WRITE und CRB Bit 7=1  
 Bit 0-3 Vorwahl der Zehntelsekunden der Alarmzeit im BCD-Format.  
 Bit 4-7 Müssen 0 sein.
- REG 9 TOD SEC (Uhr sec)  
 Zugriff: READ  
 Bit 0-3 Einersekunden der Uhr im BCD-Format.  
 Bit 4-6 Zehnersekunden der Uhr im BCD-Format.  
 Bit 7 Immer 0.  
 Weitere Zugriffsarten analog zu REG 8.
- REG 10 TOD MIN (Uhr min)  
 Zugriff: READ  
 Bit 0-3 Einerminuten der Uhr im BCD-Format.  
 Bit 4-6 Zehnerminuten der Uhr im BCD-Format.  
 Bit 7 Immer 0.  
 Weitere Zugriffsarten analog zu REG 8.
- REG 11 TOD HR (Uhr Std)  
 Zugriff: READ  
 Bit 0-3 Einerstunden der Uhr im BCD-Format.  
 Bit 4 Zehnerstunde der Uhr.  
 Bit 5-6 Immer 0.  
 Bit 7 0=vormittags(AM), 1=nachmittags(PM).  
 Weitere Zugriffsarten analog zu REG 8.
- REG 12 SDR (Serial Data Register)  
 Zugriff: READ/WRITE  
 Bit 0-7 Aus diesem Register werden die Daten bitweise zum Pin SP hinausgeschoben, bzw.

vom Pin SP in dieses Register hineingeschoben.

- REG 13 ICR** (Interrupt Control Register)
- Zugriff: READ (INT DATA)
- Bit 0 1=Unterlauf Timer A.
- Bit 1 1=Unterlauf Timer B.
- Bit 2 1=Gleichheit von Uhrzeit und gewählter Alarmzeit.
- Bit 3 1=SDR voll/leer (abhängig von der Betriebsart).
- Bit 4 1=Signal am Pin FLAG aufgetreten.
- Bit 5-6 Immer 0.
- Bit 7 Übereinstimmung mindestens eines Bits von INT MASK und INT DATA aufgetreten.
- Achtung: Beim Lesen dieses Registers werden alle Bits gelöscht.
- Zugriff: WRITE (INT MASK)
- Bedeutung der Bits wie oben, ausgenommen Bit 7
- Bit 7 1=jedes 1-Bit setzt das korrespondierende Masken-Bit. Die anderen bleiben unberührt. 0=jedes 1-Bit löscht das korrespondierende Masken-Bit. Die anderen bleiben unberührt.
- 
- REG 14 CRA** (Control Register A)
- Zugriff: READ/WRITE
- Bit 0 1=Timer A Start, 0=Stop
- Bit 1 1=Unterlauf von Timer A wird an Pin PB6 signalisiert.
- Bit 2 1=jeder Unterlauf von Timer A kippt PB6 in die jeweils andere Lage, 0=jeder Unterlauf von Timer A erzeugt an PB6 einen HI-Puls mit der Länge eines Systemtakts.
- Bit 3 1=Timer A zählt nur einmal vom Ausgangswert auf null und hält dann an, 0=Timer A zählt fortlaufend vom Ausgangswert auf null.

- Bit 4 1=unbedingtes Laden eines neuen Startwertes in Timer A. Dieses Bit fungiert als Strobe. Es muß bei jedem unbedingten Laden neu gesetzt werden.
- Bit 5 Dieses Bit bestimmt die Quelle des Timer-Triggers. 1=Timer zählt steigende CNT-Flanken, 0=Timer zählt Systemtaktpulse.
- Bit 6 1=SP ist Ausgang, 0=SP ist Eingang.
- Bit 7 1=Echtzeituhr-Trigger beträgt 50Hz,  
0=Trigger beträgt 60 Hz.

REG 15 CRB (Control Register B)

Zugriff: READ/WRITE

- Bit 0-4 Diese Bits haben die gleiche Bedeutung wie in REG14, allerdings bezogen auf Timer B und Pin PB7.
- Bit 5-6 Diese Bits bestimmen die Quelle des Triggers für Timer B. 00=Timer zählt Systemtakte, 01=Timer zählt steigende CNT-Flanken, 10=Timer B zählt Unterläufe von Timer A, 11=Timer B zählt Unterläufe von Timer A, wenn CNT=1 ist.
- Bit 7 1=Alarm setzen, 0=Uhrzeit setzen.

## 6. Das ROM-Listing

### 6.1 Nutzung des ROM-Listings

Ein Vorteil der Assemblerprogrammierung ist es, daß der Anwender auf die Routinen im BASIC-ROM und im Betriebssystem zurückgreifen kann. Das Benutzen dieser Routinen erspart viel Arbeit und ist außerdem noch platzsparend. Häufig macht man sich unnötig viele Gedanken über ein programm-spezifisches Problem und rauft sich am Ende die Haare, wenn es dann doch nicht tadellos funktioniert, obwohl im Betriebssystem eine entsprechende Routine schon vorhanden ist.

Wir wollen Ihnen an dieser Stelle anhand von einigen Beispielen demonstrieren, wie man diese Routinen am besten nutzt und was dabei zu beachten ist. Eine Zusammenfassung der wichtigsten Routinen finden Sie in Kapitel 6.2.

Ein Problem, das sich häufig stellt, ist das Verschieben von Speicherbereichen. Dieses Problem kann zwar durch Verschachtelung mehrerer Schleifen gelöst werden, viel eleganter und vor allem günstiger ist es jedoch, die fertige Routine im BASIC-ROM zu verwenden. Diese Routine wird intern zum Beispiel benutzt, wenn eine neue BASIC-Zeile eingefügt wurde und alle Variablen verschoben werden müssen. Sie steht im ROM ab der Adresse \$A3BF (41919). Vor dem Einsprung müssen jedoch einige Bedingungen erfüllt werden: Der alte Blockanfang sowie das alte und neue Blockende müssen in bestimmten Adressen in der Zeropage abgelegt werden. Eine Anwendung dieser Routine, in der der Bereich von \$1000 bis \$1500 in den Bereich \$2000 verschoben werden soll, könnte folgendermaßen gestaltet werden:

```
LDX #$00 ; alter Blockanfang (LOW-Byte)
LDY #$10 ; alter Blockanfang (HIGH-Byte)
STX $5F ; abspeichern
STY $60 ; abspeichern
LDX #$01 ; altes Blockende (LOW-Byte +1)
LDY #$15 ; altes Blockende (High-Byte)
```

```
STX $5A      ; abspeichern
STY $5B      ; abspeichern
LDX #$01     ; neues Blockende (Low-Byte + 1)
LDY #$15     ; neues Blockende (High-Byte)
STX $58      ; abspeichern
STY $59      ; abspeichern
JSR $A3BF    ; Verschieberoutine anspringen
RTS          ; Rücksprung
```

Wie Sie sehen, ist diese Methode recht einfach und auch relativ kurz. Poked man die Werte in die Zeropage, so findet die Routine auch im BASIC Verwendung, wenn man sie mit SYS 41919 aufruft.

Eine weitere nützliche Routine beginnt ab \$E50A (58634). Sie kann benutzt werden, um die Cursorposition abzurufen oder diese zu verändern. Bei gesetztem Carry-Flag wird die aktuelle Position des Cursors geholt. Die Zeile wird in das X-Register und die Spalte in das Y-Register übertragen. Ist das Carry-Flag hingegen gelöscht, wird der Cursor mit den Werten aus den beiden Registern neu positioniert. Auf den ersten Blick scheint die Routine für BASIC nicht verwendbar, doch hier zeigt sich wieder, daß die Nutzung des ROM-Listings auch etwas Eigeninitiative voraussetzt. Wenn man die einzelnen Routinen der Hauptroutine selbständig aufruft und das bewährte Hilfsmittel Poke hinzuzieht, läßt sich die Routine auch aus dem BASIC heraus benutzen. Es empfiehlt sich also immer, die benötigten Routinen vorher sorgfältig durchzuarbeiten und sich mit ihnen vertraut zu machen.

Die Nutzung des ROM-Listings beschränkt sich aber nicht nur auf die fertigen Routinen. Es ist durchaus möglich, diese Routinen zu verändern, um sie seinen Wünschen anzupassen oder auch um sie zu verbessern. Da sich das ROM aber nicht verändern läßt, muß man es vorher in einen RAM-Bereich kopieren. Hier bietet sich das RAM an, das sozusagen parallel unter dem ROM liegt. Die hierzu benötigte Kopieroutine sieht etwas absurd aus, da zum Beispiel

## POKE 49000, PEEK (49000)

auf den ersten Blick keinen Sinn hat. Dieser Befehl bewirkt aber, daß der Inhalt dieser Speicherzelle aus dem ROM gelesen und an die gleiche Stelle in das RAM geschrieben wird. Nach dem Kopiervorgang muß dem Prozessor noch mitgeteilt werden, daß sich das gesamte ROM nun im RAM befindet. Zu dem Kopiervorgang lesen Sie sich bitte auch das Kapitel über die Speicheraufteilung durch, da Sie dort noch weitere, wichtige Informationen bekommen.

Nun können Sie alle gewünschten Veränderungen am ROM vornehmen. Wie wäre es zum Beispiel mit einer neuen Laderoutine, die einen Autostart unterdrückt ? Da ein Autostart nur dann erfolgen kann, wenn bestimmte Vektoren beim Laden überschrieben werden, wie in Kapitel 1 erwähnt, läßt er sich einfach unterdrücken, indem man das Programm in einen anderen Speicherbereich lädt. Hier stößt man auf Schwierigkeiten, wenn es sich um ein Kassettenprogramm handelt, das mit der Sekundäradresse 3 abgespeichert wurde, da dieses wie in Kapitel 4 erwähnt immer in den Originalbereich geladen wird.

Da das Betriebssystem während des Ladens auf die Sekundäradresse abfragt, ist es uns möglich, die Abfrage an dieser Stelle so zu modifizieren, daß das Programm trotzdem an die von uns angegebene Adresse geladen wird. Sehen wir uns dazu die entsprechenden Adressen der Routine an:

```
$F568 CPX #S03 ; Überprüfung auf Sekundäradresse 3  
$F56A BNE $F549 ; wenn nicht 3, dann verzweige
```

Das ist die Stelle, an der wir eingreifen können, indem wir die Verzweigung so abändern, daß bei Sekundäradresse 3 so verfahren wird wie bei Sekundäradresse 1, wir also angeben können, in welchen Bereich geladen werden soll. So sähe die Verzweigung nach der Änderung aus:

```
$F56A BEQ $F579 ; Verzweigung wie bei Sekundäradresse 1
```

Auch andere Änderungen können nach demselben Muster vorgenommen werden, wie zum Beispiel die Änderung der Repeatfunktion bei der Tastaturabfrage, oder das Einbringen eigener, deutscher Fehlermeldungen. Hier sind Ihrer Kreativität keine Grenzen gesetzt.

## 6.2 Verzeichnis der wichtigsten ROM-Routinen

Im folgenden sind die wichtigsten Routinen des BASIC-ROMs und des Betriebssystems zusammengefaßt:

Adresse	Funktion
\$A3BF	Speicherinhalte verschieben
\$A437	Fehlermeldung ausgeben, Fehlernummer muß im X-Register stehen
\$A480	Eingabewarteschleife
\$A560	Eingabe einer Zeile per Tastatur
\$A613	Speicheradresse einer Programmzeile berechnen
\$A644	BASIC-Befehl NEW
\$A660	BASIC-Befehl CLR
\$A68E	CHRGET-Zeiger auf Anfang des BASIC-Speichers stellen
\$A69C	BASIC-Befehl LIST
\$A7E1	BASIC-Befehl ausführen
\$AB24	String ausgeben, Ausgabegerät ist in \$9A festgelegt
\$AB3F	Ausgabe eines Leerzeichens
\$AB42	Ausgabe Cursor rechts
\$AB47	Ausgabe eines ASCII-Zeichens, Akku muß ASCII-Wert enthalten
\$AD9E	Beliebigen Ausdruck holen, ist \$14 (Typflag) = 0, dann numerisch, ist \$14 = FF, dann String
\$AEF7	Prüft auf Klammer zu ")"
\$AEFA	Prüft auf Klammer auf "("
\$AEFD	Prüft auf Komma
\$B113	Prüft auf Buchstabe
\$B395	16-Bit-Interzahl in A/Y-Reg. nach Fließkommazahl
\$B7EB	Holt eine 16-Bit-Interzahl und einen 8-Bit-Wert

\$B850	FAC = KONSTANTE - FAC , Akku und Y-Register zeigen auf KONSTANTE (Low- und High-Byte)
\$B853	FAC = ARG - FAC
\$B867	FAC = KONSTANTE (A/Y) + FAC
\$B86A	FAC = ARG + FAC
\$BA28	FAC = KONSTANTE (A/Y) * FAC
\$BA2B	FAC = ARG * FAC
\$BA8C	Fließkommazahl nach ARG bringen, Zeiger auf Zahl in Akku und Y-Register
\$B80F	FAC = KONSTANTE (A/Y) / FAC
\$BB12	FAC = ARG / FAC
\$BBA2	Fließkommazahl nach FAC bringen, Zeiger auf Zahl in Akku und Y-Register
\$BBC7	FAC nach Akku #4 übertragen
\$BBCA	FAC nach Akku #3 übertragen
\$BBD4	FAC nach Variable übertragen, Zeiger auf Zieladresse in Akku und Y-Register
\$BBFC	ARG nach FAC übertragen
\$BC0C	FAC nach ARG übertragen
\$BC2B	Vorzeichen von FAC holen, Zero- und Carry-Flag werden beeinflusst
\$BC5B	Vergleich KONSTANTE (A/Y) mit FAC , Flags werden beeinflusst
\$BC9B	Umwandlung Fließkomma nach Integer im FAC
\$BCF3	Umwandlung ASCII nach Fließkomma
\$BD0D	Positive Integerzahl aus Akku und X-Reg. ausgeben
\$BDD0	Umwandlung FAC nach ASCII-Format, ASCII-Werte werden ab \$0100 abgelegt
\$BF71	SQR, zieht Quadratwurzel aus der Zahl im FAC
\$BF78	FAC = ARG $\wedge$ KONSTANTE (A/Y)
\$BF7B	FAC = ARG $\wedge$ FAC
\$E10C	ASCII-Zeichen ausgeben , Wert muß im Akku stehen
\$E112	ASCII-Zeichen holen (Eingabegerät wählbar)
\$E124	Zeichen aus Tastaturpuffer in Akku holen
\$E156	SAVE-Routine
\$E165	VERIFY-Routine
\$E168	LOAD-Routine
\$E1BC	OPEN-Befehl
\$E1C7	CLOSE-Befehl

\$E1D4	Parameter für LOAD und SAVE holen
\$E219	Parameter für OPEN und CLOSE holen
\$E264	COS, berechnet den Cosinuswert im FAC
\$E26B	SIN, berechnet den Sinuswert im FAC
\$E2B4	TAN, berechnet den Tangenswert im FAC
\$E50A	Cursor setzen/holen, wenn Carry-Flag =0, dann Cursor setzen, sonst Cursor holen ( X-Register = Zeile, Y-Register = Spalte)
\$E518	Bildschirmreset wird durchgeführt
\$E544	CLR, löscht den Bildschirm und setzt Cursor HOME
\$E566	HOME, bringt den Cursor in die linke obere Ecke des Bildschirms
\$E56C	berechnet die Cursorposition
\$E5A0	Videocontroller initialisieren, lädt den Video- controller mit den Standardwerten
\$E5B4	holt ein Zeichen aus dem Tastaturpuffer
\$E5CA	wartet auf Tastatureingabe
\$E8EA	Bildschirm scrollen, schiebt Bildschirm um eine Zeile nach oben
\$E9FF	löscht eine Bildschirmzeile
\$EA1C	setzt ein Zeichen mit Farbe auf dem Bildschirm (Bildschirmcode im Akku, Farbe in X)
\$FF81	Video-Reset
\$FF84	CIAs initialisieren
\$FF87	RAM löschen/testen
\$FF8A	I/O initialisieren
\$FF8D	I/O Vektoren initialisieren
\$FF90	Setzt Flag für Ausgabe von Systemmeldung
\$FF93	schickt Sekundäradresse nach einem LISTEN-Befehl auf den IEC-Bus
\$FF96	schickt Sekundäradresse nach einem TALK-Befehl auf den IEC-Bus
\$FF99	holt bei gesetztem Carry-Flag die höchste RAM- Adresse nach X und Y, bei gelöschtem Carry- Flag wird die Adresse von X und Y gesetzt.
\$FF9C	dieselbe Funktion wie \$FF99, jedoch für den RAM-Anfang
\$FF9F	fragt die Tastatur ab
\$FFA2	setzt das Time-out-Flag für den IEC-Bus
\$FFA5	holt ein Byte vom IEC-Bus in den Akku

\$FFA8	gibt ein Byte aus dem Akku an den IEC-Bus aus
\$FFAB	sendet UNTALK-Befehl auf den IEC-Bus
\$FFAE	sendet UNLISTEN-Befehl auf den IEC-Bus
\$FFB1	sendet LISTEN-Befehl auf den IEC-Bus
\$FFB4	sendet TALK-Befehl zum IEC-Bus
\$FFB7	holt das Statuswort in den Akku
\$FFBA	setzt die Fileparameter, Akku muß logische Filenummer enthalten, X = Gerätenummer und Y = Sekundäradresse
\$FFBD	setzt Parameter des Filenamens, Akku muß Länge des Namens enthalten, X und Y enthalten die Adresse des Filenamens( Low- und High-Byte)
\$FFC0	OPEN-Befehl, öffnet logische Datei
\$FFC3	CLOSE-Befehl, schließt logische Datei, Akku muß logische Filenummer enthalten
\$FFC6	CHKIN setzt folgende Eingabe auf logische Datei, die in X übergeben wird. Die logische Datei muß vorher mit der OPEN-Routine geöffnet werden.
\$FFC9	CKOUT setzt folgende Ausgabe auf logische Datei, die in X übergeben wird. Die logische Datei muß vorher mit der OPEN-Routine geöffnet werden.
\$FFCC	CLRCH setzt die Ein- und Ausgabe wieder auf Standard (Tastatur/Bildschirm)
\$FFCF	BASIN Eingabe, holt ein Zeichen in den Akku
\$FFD2	BSOUT Ausgabe, gibt Zeichen im Akku aus
\$FFD5	LOAD, lädt Programm in den Speicher
\$FFD8	SAVE, speichert Programm ab
\$FFDB	setzt die laufende Zeit neu
\$FFDE	holt die laufende Zeit
\$FFE1	fragt die STOP-Taste ab
\$FFE4	GET, holt ein Zeichen in den Akku
\$FFE7	CLALL, setzt alle Ein-/Ausgabekanäle zurück, die Dateien werden jedoch nicht geschlossen
\$FFEA	erhöht die laufende Zeit um eine sechzigstel Sekunde
\$FFED	SCREEN holt die Anzahl der Zeilen und und Spalten des Bildschirms

\$FFF0	bei gelöschtem Carry-Flag wird der Cursor auf die Position X/Y gesetzt, bei gesetztem Carry-Flag wird die Cursorposition nach X/Y geholt (X-Reg = Zeile, Y-Reg = Spalte)
\$FFF3	holt die Startadresse des I/O-Bausteins

### 6.3 Alphabetisches Verzeichnis der ROM-Routinen

Abfrage auf gedrückte Bandtaste	\$F82E
Adresse eines Arrayelements berechnen	\$B30E
Adressen der Basic-Befehle (minus 1)	\$A00C
Adressen der Basic-Funktionen	\$A052
Adressen der Fehlermeldungen	\$A328
Adreßzeiger erhöhen	\$FCDB
Anfangswert für RND-Funktion	\$E38A
Arbeitsspeicher initialisieren	\$FD50
Arrayelement suchen	\$B2E9
Arrayvariable anlegen	\$B261
Ausgabe der Zeilennummer bei Fehlermeldung	\$BDC2
Ausgabe eines Fragezeichens	\$AB45
Ausgabe eines Leerzeichens	\$AB3B
Ausgabe in RS 232 Puffer	\$F014
ARG = Konstante (A/Y)	\$BA8C
ARG nach FAC übertragen	\$BBFC
ASCII-Code nach Bildschirmcode wandeln	\$E691
Band für Lesen vorbereiten	\$F8E2
Bandheader nach Namen suchen	\$F7EA
Bandpuffer auf Band schreiben	\$F864
Bandpufferzeiger erhöhen	\$F80D
Basic CKOUT-Routine	\$E4AD
Basic Kaltstart	\$E394
Basic NMI-Einsprung	\$E37B
Basic-Befehl CLOSE	\$E1C7
Basic-Befehl CLR	\$A65E
Basic-Befehl CMD	\$AA86
Basic-Befehl CONT	\$A857
Basic-Befehl DATA	\$A8F8
Basic-Befehl DEF	\$B3B3
Basic-Befehl DIM	\$B081

Basic-Befehl END	\$A831
Basic-Befehl FOR	\$A742
Basic-Befehl GET	\$AB7B
Basic-Befehl GOSUB	\$A883
Basic-Befehl GOTO	\$A8A0
Basic-Befehl IF	\$A928
Basic-Befehl INPUT	\$ABBF
Basic-Befehl INPUT#	\$ABA5
Basic-Befehl LET	\$A9A5
Basic-Befehl LIST	\$A69C
Basic-Befehl LOAD	\$E168
Basic-Befehl NEW	\$A642
Basic-Befehl NEXT	\$AD1D
Basic-Befehl ON	\$A94B
Basic-Befehl ON	\$A94B
Basic-Befehl OPEN	\$E1BE
Basic-Befehl POKE	\$B824
Basic-Befehl PRINT	\$AAA0
Basic-Befehl PRINT#	\$AA80
Basic-Befehl READ	\$AC06
Basic-Befehl REM	\$A93B
Basic-Befehl RESTORE	\$A81D
Basic-Befehl RETURN	\$ABD2
Basic-Befehl RUN	\$A871
Basic-Befehl SAVE	\$E156
Basic-Befehl STOP	\$A82F
Basic-Befehl SYS	\$E12A
Basic-Befehl VERIFY	\$E165
Basic-Befehl WAIT	\$B82D
Basic-Befehlswoorte	\$A09E
Basic-Fehlermeldungen	\$A19E
Basic-Funktion ABS	\$BC58
Basic-Funktion ASC	\$B78B
Basic-Funktion ATN	\$E30E
Basic-Funktion CHR\$	\$B6EC
Basic-Funktion COS	\$E264
Basic-Funktion EXP	\$BFED
Basic-Funktion FN	\$B3F4
Basic-Funktion FRE	\$B37D
Basic-Funktion INT	\$BCCC

Basic-Funktion LEFT\$	\$B700
Basic-Funktion LEN	\$B77C
Basic-Funktion LOG	\$B9EA
Basic-Funktion MID\$	\$B737
Basic-Funktion PEEK	\$B80D
Basic-Funktion POS	\$B39E
Basic-Funktion RIGHT\$	\$B72C
Basic-Funktion RND	\$E097
Basic-Funktion SGN	\$BC39
Basic-Funktion SIN	\$E26B
Basic-Funktion SQR	\$BF71
Basic-Funktion STR\$	\$B465
Basic-Funktion TAN	\$E2B4
Basic-Funktion VAL	\$B7AD
Basic-Code in Klartext wandeln	\$A717
Basic-Operator AND	\$AFE9
Basic-Operator NOT	\$AED4
Basic-Operator OR	\$AFE6
Basic-Routine BASIN	\$E112
Basic-Routine BSOUT	\$E10C
Basic-Routine CHKIN	\$E11E
Basic-Routine CKOUT	\$E118
Basic-Routine GETIN	\$E124
Basic-Statement ausführen	\$A7ED
Basic-Vektoren laden	\$E453
Basisadresse der CIAs holen	\$E500
Betriebssystem-Meldungen	\$E45F
Bildschirm löschen	\$E544
Bildschirm scrollen	\$E8EA
Bildschirm-Reset	\$E518
Bildschirmformat holen	\$E505
Bildschirmzeile löschen	\$E9FF
Bit auf Band schreiben	\$FBA6
Bitweise Multiplikation	\$BA59
Bitzähler für serielle Ausgabe setzen	\$FB97
Block vom Band lesen	\$F841
Blockverschiebe-Routine	\$A3B8
Byte auf seriellen Bus ausgeben	\$ED40
Byte auf seriellen Bus ausgeben	\$EDDD
Byte vom seriellen Bus holen	\$EE13

Byte vom Band holen	\$F199
Byte von RS 232 holen	\$F188
Bytewert nach X holen, GETBYT	\$B79B
BASIN-Routine	\$F157
BSOUT-Routine	\$F1CA
Cursor setzen/holen	\$E50A
Cursor Home	\$E566
Cursorposition berechnen	\$E56C
CHKIN-Routine	\$F20E
CKOUT-Routine	\$F250
CLALL-Routine	\$F32F
CLOSE-Routine	\$F291
CLRCH-Routine	\$F333
Datenbits für RS 232 berechnen	\$EF4A
Dimensionierte Variable holen	\$B1D1
Division FAC = ARG / FAC	\$BB12
Division FAC = Konstante (A/Y) / FAC	\$BB0F
Einfügen einer Fortsetzungszeile	\$E965
Eingabe einer Zeile	\$A560
Eingabe-Warteschleife	\$A480
Fehlerbehandlung bei Eingabe	\$AB4D
Fehlermeldung ausgeben	\$A437
Fehlermeldung des Betriebssystems	\$F6FB
Fileparameter setzen	\$F31F
Flag für Systemmeldungen setzen	\$FE18
Fließkommakonstante -32768	\$B1A5
Fließkommakonstante 0.5	\$BF11
Fließkommakonstante 10	\$BAF9
FAC = FAC * 10	\$BAE2
FAC = FAC + 0.5	\$B849
FAC = FAC / 10	\$BAFE
FAC = Konstante (A/Y)	\$BBA2
FAC nach Akku#3 übertragen	\$BBCA
FAC nach Akku#4 übertragen	\$BBC7
FAC nach ARG übertragen	\$BC0C
FAC nach ASCII wandeln und nach \$100	\$BDDD
FAC nach Variable übertragen	\$BBD0
FN-Syntax prüfen	\$B3E1
FRESTR	\$B6A3
FRMEVL Auswerten eines beliebigen Ausdrucks	\$AD9E

FRMNUM Ausdruck holen und auf numerisch prüfen	\$AD8A
Garbage Collection	\$B526
GETADR und GETBYT, 16- und 8-Bit-Wert holen	\$B7EB
GETADR, FAC in positive 16-Bit-Zahl wandeln	\$B7F7
GETIN-Routine	\$F13E
Hardware und I/O-Vektoren setzen/holen	\$FD15
Header auf Band schreiben	\$F76A
Hierarchiekodes der Basic-Operatoren	\$A080
Hilfsroutine für Arrayberechnung	\$B34C
Hintergrundfarbe setzen	\$E4DA
Interpreterschleife	\$A7AE
Interruptroutine	\$EA31
Interruptroutine für Band lesen	\$F92C
Interruptroutine für Band schreiben	\$FBCD, \$FC6A
IRQ-Einsprung	\$FF48
IRQ-Vektor setzen	\$FCB8
IRQ-Vektoren	\$FD98
Kernal Sprungtabelle	\$FF81
Konstante Pi	\$AEAD
Konstanten für ATN	\$E33E
Konstanten für EXP	\$BFBF
Konstanten für Fließkomma nach ASCII	\$BF16
Konstanten für Fließkomma nach ASCII	\$BDB3
Konstanten für LOG	\$B9BC
Konstanten für RND	\$E08D
Konstanten für SIN und COS	\$E2E0
Konstanten für Umwandlung TI nach TI\$	\$BF3A
Kopie der CHRGET-Routine	\$E3A2
Listen senden	\$ED0C
Logische Filenummer suchen	\$F30F
Löschen und Einfügen von Programmzeilen	\$A49C
LOAD-Routine	\$F49E
Mantisse von FAC invertieren	\$B947
Meldungen des Betriebssystems	\$F0BD
Meldungen des Betriebssystems ausgeben	\$F12B
Meldungen des Interpreters	\$A364
Minus FAC = ARG - FAC	\$B853
Minus FAC = Konstante (A/Y) - FAC	\$B850
Multiplikation FAC = ARG * FAC	\$BA2B
Multiplikation FAC = Konstante (A/Y) * FAC	\$BA28

MSB für Zeilenanfänge neu berechnen	\$E6B6
Nächste Zeile suchen	\$A909
Nächstes Element eines Ausdrucks holen	\$AE83
Nächstes Statement suchen	\$A906
NMI-Einsprung	\$FE43
NMI-Routine für RS 232	\$FED6
Obergrenze RAM setzen/holen	\$FE25
OPEN-Routine	\$F34A
Parameter für aktives File setzen	\$FE00
Parameter für Filenamen setzen	\$FDF9
Parameter für LOAD und SAVE holen	\$E1D4
Parameter für OPEN holen	\$E219
Platz für String reservieren	\$B4F4
Plus FAC = ARG + FAC	\$B86A
Plus FAC = Konstante (A/Y) + FAC	\$B867
Polynomberechnung 1	\$E043
Polynomberechnung 2	\$E059
Positive Integerzahl in A/X ausgeben	\$BD0D
Potenzierung FAC = ARG hoch FAC	\$BF7B
Potenzierung FAC = ARG hoch Konstante (A/Y)	\$BF78
Programm vom Band laden	\$F84A
Programmheader vom Band lesen	\$F72C
Programmzeiger auf Basic-Start	\$A68E
Programmzeile einfügen	\$A4ED
Programmzeile löschen	\$A4A9
Programmzeilen neu binden	\$A533
Prüfung auf numerisch	\$AD8D
Prüfung auf Auto-Start-ROM	\$FD02
Prüfung auf Buchstabe	\$B113
Prüfung auf Erreichen der Endadresse	\$FCD1
Prüfung auf Klammer auf	\$AEFA
Prüfung auf Klammer zu	\$AEF7
Prüfung auf Komma	\$AEFD
Prüfung auf Platz im Speicher	\$A3FB
Prüfung auf Shift, CTRL, Commodore	\$EB48
Prüfung auf Steuerzeichen	\$EC44
Prüfung auf Stop-Taste	\$A82C
Prüfung auf String	\$AD8F
Prüfung auf Systemvariable	\$AF14
Prüfung auf Übereinstimmung mit laufendem Zeichen	\$AEFD

Rechtsverschieben eines Registers	\$B983
Rekordermotor ausschalten	\$FCCA
Reset-Routine	\$FCE2
RAM für BASIC initialisieren	\$E3BF
ROM-Modul Identifizierung	\$FD10
RS 232 Ausgabe	\$EEBB
RS 232 Ausgabe	\$F208
RS 232 CHKIN	\$F04D
RS 232 GET	\$F086
Schafft Platz im Speicher	\$A408
Sekundäradresse nach Listen senden	\$EDB9
Sekundäradresse nach Talk senden	\$EDC7
Stapelsuch-Routine	\$A38E
Startadresse des Bandpuffers holen	\$F7D0
Startadresse einer Programmzeile berechnen	\$A613
Status holen	\$FE07
Stoptaste abfragen	\$F6ED
String ausgeben	\$AB1E
String holen, Zeiger nach A/Y	\$B487
String in reservierten Bereich übertragen	\$B67A
Stringparameter holen	\$B782
Stringparameter vom Stack holen	\$B761
Stringvergleich	\$B02E
Stringverknüpfung	\$B63D
Stringverwaltung, FRESTR	\$B6A3
Stringzeiger berechnen	\$B475
SAVE-Routine	\$F5DD
Tabelle der BASIC-Vektoren	\$E447
Tabelle der Farbkodes	\$E8DA
Tabelle der Hardware- und I/O-Vektoren	\$FD30
Tabelle der LSB der Bildschirmzeilen-Anfänge	\$ECF0
Talk senden	\$ED09
Tastatur Dekodiertabelle 1	\$EB81
Tastatur Dekodiertabelle 2	\$EBC2
Tastatur Dekodiertabelle 3	\$EC03
Tastatur Dekodiertabelle 4	\$EC78
Tastaturabfrage	\$EA87
Term in Klammern holen	\$AEF1
Test auf Direkt-Modus	\$B3A6
Test auf Hochkomma	\$E684

Test auf Stop-Taste	\$F8D0
Time erhöhen	\$F69B
Time holen	\$F6DD
Time setzen	\$F6E4
Timeout-Flag für seriellen Bus setzen	\$FE21
Timerkonstanten für RS 232 Baud Rate, NTSC-Version	\$FEC2
Timerkonstanten für RS 232 Baud Rate, PAL-Version	\$E4EC
Umwandlung einer Zeile in Interpreterkode	\$A579
Umwandlung ASCII nach Fließkommaformat	\$BCF3
Umwandlung Fließkomma nach Integer	\$B1B2
Umwandlung Fließkomma nach Integer	\$BC9B
Unlisten senden	\$EDFE
Untalk senden	\$EDEF
Untergrenze RAM setzen/holen	\$FE34
Variable anlegen	\$B11D
Variable holen	\$AF28
Variable holen	\$B08B
Vergleich	\$B016
Vergleich Konstante (A/Y) mit FAC	\$BC5B
Videocontroller initialisieren	\$E5A0
Vorzeichen von FAC holen	\$BC2B
Warten auf Bandtaste	\$F817
Warten auf Bandtaste für Schreiben	\$F838
Warten auf Commodore-Taste	\$E4E0
Warteschleife für Tastatureingabe	\$E5CA
Wertzuzuweisung an normalen String	\$AA2C
Wertzuzuweisung INTEGER	\$A9C4
Wertzuzuweisung REAL	\$A9D6
Wertzuzuweisung String	\$A9D9
Zeichen auf Bildschirm ausgeben	\$E716
Zeichen auf Ziffer prüfen	\$AA1D
Zeichen aus Tastaturpuffer holen	\$E5B4
Zeichen und Farbe auf Bildschirm setzen	\$EA1C
Zeichen vom Bildschirm holen	\$E632
Zeiger auf erstes Arrayelement berechnen	\$B194
Zeiger auf Farb-RAM berechnen	\$EA24
Zeiger auf Tastaturdekodiertabellen	\$EB79
Zeile nach oben schieben	\$E9C8
Zeilennummer holen und in Adressformat wandeln	\$A96B
Zeit holen	\$AF84

## 6.4 Die Belegung der Zeropage

Hexadresse	Dezimal	Belegung
00	0	Datenrichtungsregister für Prozessor-Port Bit 0 - 6; 0= Eingang 1= Ausgang
01	1	Im Prozessorport kann man angeben, welche Speicherbereiche ein- oder ausgeschaltet werden. Bitbeschreibung: Bit 0 1 = BASIC-ROM, 0= RAM Bit 1 1 = KERNAL-ROM, 0= RAM Bit 2 1 = I/O                   0= Zeichensatz Bit 3    = Datenausgabe von Datasette Bit 4 0 = Taste bei Datasette gedrückt 1 = nicht gedrückt Bit 5 1 = Motor an,   0= Motor aus Die Bits 6 und 7 sind unbenutzt und immer 0
02	2	unbenutzt
03-04	3-4	Vektor für Umwandlung von Fließkomma nach Fest Von diesen Adressen aus beginnt der Interpreter, eine Gleitkommazahl in eine ganze Zahl umzuwandeln. Der Vektor deutet auf die Adresse \$B1AA.
05-06	5-6	Vektor für Umwandlung von Fest nach Fließkomma Diese Routine verwandelt eine ganze Zahl in eine Fließkommazahl. Der Zeiger steht auf \$B391.

- 07                    Suchzeichen  
Die Speicherzelle \$07 wird oft von BASIC-Programmen als Suchzeiger für Texteingaben verwendet.
- 08            8            Hochkomma-Flag  
Während der Umwandlung von BASIC-Befehlen in Tokens wird die Speicherzelle \$08 als Zwischenspeicher für BASIC-Texteingaben verwendet.
- 09            9            Speicher für Spalte beim TAB-Befehl  
Nach der Ausführung von TAB oder SPC wird die Cursorposition in der Speicherzelle 9 zwischengespeichert.
- 0A            10            0= LOAD, 1= Verify, Flag des Interpreters  
Weil die Routine von LOAD und VERIFY identisch ist, wird ein Flag benötigt, um zu unterscheiden, ob ein LOAD oder ein VERIFY-Vorgang ausgeführt worden ist.
- 0B            11            Zeiger im Eingabepuffer, Anzahl der Dimensionen  
Die Speicherzelle \$0B wird dazu verwendet, die Anzahl der Dimensionen zu berechnen. Außerdem wird noch die Länge der Tokenzeile hier angegeben.
- 0C            12            Flag für DIM  
Diese Speicherzelle wird benutzt, um festzustellen, ob die Variable ein Array oder schon eine dimensionierte Variable ist.

- 0D            13            Typflag \$00= numerisch, \$FF= String  
Das Flag zeigt dem BASIC-Interpreter  
an, ob es sich um Zahlenwerte oder um  
einen String handelt.
- 0E            14            \$80= Integer, \$00= Real  
Wenn eine Gleitkommazahl auftritt,  
steht in der Speicherzelle \$00, bei  
einer ganzen Zahl eine \$80.
- 0F            15            Hochkommaflag bei LIST  
Durch diese Speicherzelle wird beim  
LIST-Befehl durch ein Hochkomma  
erkannt, ob eine Textkette folgt.  
Zusätzlich wird in dieser  
Speicherzelle markiert, ob eine  
Garbage Collection durchgeführt  
werden muß oder nicht.
- 10            16            Flag für FN  
Hier wird angezeigt, ob es sich um eine  
Array-Variable oder um eine mit DEF FN  
definierte Variable handelt.
- 11            17            \$00= INPUT, \$40= GET, \$98= READ  
Diese Speicherzelle gibt an, in welche  
Routine der BASIC-Interpreter  
verzweigen soll.
- 12            18            Vorzeichen bei ATN  
Die Speicherzelle \$12 wird von den  
trigonometrischen Funktionen zur  
Bestimmung des Vorzeichens verwendet.  
Zusätzlich dient die Speicherzelle \$12  
als Vergleichsoperator für  
Vergleichsoperationen.
- 13            19            aktives I/O-Gerät \$00= Direkteingabe  
Die Speicherzelle \$13 wird als Zeiger  
für die Peripheriegeräte wie Tastatur,

		Datasette, RS232, User-Port, Bildschirm, Drucker und Floppy verwendet.
14-15	20-21	Integer-Adresse z.B. Zeilennummer In dieser Speicherzelle werden die Zeilennummern von den Befehlen wie ON..GOTO, GOTO, GOSUB, ON..GOSUB und der Zeilenausgabe beim LIST-Befehl gespeichert.
16	22	Zeiger auf Stringstack Die Speicherzelle \$16 zeigt auf den nächsten freien Speicherplatz im Stringstack.
17-18	23-24	Zeiger auf zuletzt verwendeten String Der Inhalt dieser beiden Bytes zeigt auf den zuletzt verwendeten Speicherplatz.
19-21	25-33	Stringstack Die Angaben im Stringstack enthalten die Stringlänge sowie die Anfangs- und Endadressen des vorherigen Strings.
22-25	34-37	Zeiger für diverse Zwecke Diese Speicherzellen benutzt der Interpreter, um verschiedene Zwischenergebnisse zu speichern.
26-2A	38-42	Register für Funktionsauswertung und Arithmetik Diese Speicherzellen werden vom BASIC-Interpreter auch zum Speichern von Zwischenergebnissen bei der Multiplikation und Division benutzt.

- |       |       |   |
|-------|-------|---|
| 2B-2C | 43-44 | Zeiger auf BASIC-Programm Anfang<br>Der Anfangsbereich des BASIC ist in Low- und Highbyte angegeben. Man kann durch die beiden Bytes den BASIC-Start abfragen oder verändern.               |
| 2D-2E | 45-46 | Zeiger auf BASIC-Programmende<br>Dieser Zeiger teilt dem Interpreter das BASIC-Ende mit, damit die Variablen hinter dem Programm abgelegt werden können.                                    |
| 2F-30 | 47-48 | Zeiger auf Start der Arrays<br>Das LOW- und HIGH-Byte der Adressen geben dem BASIC-Interpreter die Information, ab welcher Speicherzelle die Arrays eines BASIC-Programms gespeichert sind. |
| 31-32 | 48-50 | Zeiger auf Ende der Datenfelder<br>Diese beiden Speicherzellen zeigen auf das Ende der Arrays. Zu beachten ist, daß die Zeichenketten rückwärts gespeichert werden.                         |
| 33-34 | 51-52 | Zeiger auf Stringgrenze<br>Der Inhalt dieser Speicherzellen zeigt auf das Ende des Textspeichers, der aber noch zugleich das obere Ende des frei verfügbaren RAM-Bereichs anzeigt.          |
| 35-36 | 53-54 | Hilfszeiger für Strings<br>In diesen Zellen wird die Adresse der Zeichenkette verzeichnet, die als letzte von Routinen zur Stringmanipulation abgespeichert worden ist.                     |

37-38	55-56	Zeiger auf BASIC-RAM-Ende Dieser Zeiger gibt dem Interpreter an, welches die höchste von BASIC verwendbare Speicheradresse ist.
39-3A	57-58	augenblickliche BASIC-Zeilenummer In diesen Speicherzellen wird die Zeilenummer verzeichnet, welche gerade ausgeführt wird.
3B-3C	59-60	Zeilenummer für CONT Falls eine Unterbrechung des Programmablaufs durch den Befehl STOP oder über die STOP-Taste erfolgt, wird in den Speicheradressen \$3B-\$3C die Zeilenummer gespeichert, die gerade abgearbeitet wurde.
3D-3E	61-62	Zeiger auf nächstes Statement für CONT Sobald eine neue BASIC-Zeile verarbeitet wird, holt sich das Betriebssystem die aktuelle Zeilenummer und speichert diese dann in \$3D-\$3E als LOW- und HIGH-Byte ab.
3F-40	63-64	augenblickliche Zeilenummer für DATA Diese beiden Speicherzellen enthalten die Zeilenummer einer DATA-Zeile, die gerade vom READ-Befehl ausgelesen wird.
41-42	65-66	Zeiger für nächstes DATA-Element Hier ist die Adresse aufgeführt, ab welcher der READ-Befehl nach der nächsten DATA-Zeile sucht.
43-44	67-68	Zeiger auf Herkunft der Eingabe Der Zeiger zeigt auf die jeweilige Adresse in diesem Eingabe- pufferspeicher.

- 45-46      69-70      Variablenname  
Falls während des Ablaufs eines Programms eine Variable auftaucht, wird deren Name hier zwischengespeichert.
- 47-48      71-72      Variablenadresse  
In diesen Speicherzellen wird der Zeiger auf den Variablenwert abgelegt.
- 49-4A      73-74      Zeiger auf Variablenelement  
Die Adresse einer Schleifenvariable wird zunächst hier gespeichert, bevor sie in den Stack gebracht wird.
- 4B-4C      75-76      Zwischenspeicher für Programmzeiger  
Diese Speicherzellen dienen als Zwischenspeicher für mathematische Operationen. Außerdem werden die Speicherzellen auch noch vom READ-Befehl als Zwischenspeicher verwendet.
- 4D          77          Maske für Vergleichsoperationen  
Dieser Zeiger wird von mathematischen Routinen als Vergleichsoperator verwendet, daß heißt um festzustellen, ob ein Wert kleiner, gleich oder größer ist.
- 4E-4F      78-79      Zeiger für FN  
In \$4E-\$4F ist die Adresse angegeben, wo die Variablen und ihr Wert abgelegt sind.
- 50-53      80-83      Stringdescriptor  
In diesen Speicherzellen wird unter anderem die Schrittweite für Garbage

- Collection und andere wichtige Informationen für den Interpreter festgelegt.
- 54            84            Konstante \$4C JMP für Funktionen  
Hier ist die Konstante für JMP (\$4C) festgelegt.
- 55-56        85-86        Sprungvektor für Funktionen  
In \$55-\$56 werden die Sprungvektoren für die Funktionen angegeben.
- 57-58        87-91        Register für Arithmetik, Akku #3  
Die Register werden für die Zwischenspeicherung von Polynomauswertungen (TAN) benötigt.
- 5C-60        92-96        Register für Arithmetik, Akku #4,  
siehe oben
- 61-65        97-101      Fließkommaakku #1, FAC  
Diese Register werden für die Berechnung von Fließkommazahlen verwendet.
- 66            102          Vorzeichen von FAC  
Der Zeiger gibt an, ob der Wert, der im FAC steht, positiv oder negativ ist.
- 67            103          Zähler für Polynomauswertung  
Diese Speicherzelle dient als Zähler für die Polynomauswertung.
- 68            104          Rundungsbyte für FAC  
Hier wird angegeben, ob der Wert, der im FAC steht, auf- oder abgerundet werden soll.

- 69-6D      105-109    Fließkommaakku#2, ARG  
Diese Register werden für die  
Berechnung von Fließkommazahlen  
verwendet.
- 6E          110          Vorzeichen von ARG  
Hier wird angegeben, ob der Wert, der  
im ARG steht, positiv oder negativ ist.
- 6F          111          Vergleichsbyte der Vorzeichen von FAC  
und ARG  
Diese Speicherzelle gibt dem  
Interpreter an, ob die Vorzeichen der  
beiden Akkus übereinstimmen.
- 71-72      113-114    Zeiger für Polynomauswertung  
Hier ist in LOW- und HIGH-Byte  
angegeben, was ausgewertet werden  
soll.
- 73-8A      115-138    CHRGET-Routine  
Diese Routine holt ein Zeichen aus dem  
BASIC-Text.
- 7A-7B      122-123    Programmzeiger  
In diesen Speicherzellen wird in LOW-  
und HIGH-Byte die Anfangsadresse des  
als nächstes auszuführenden Befehls  
im BASIC-RAM angegeben.
- 7C-8A      124-138    Unbenutzt
- 8B-8F      139-143    letzter RND-Wert  
In diesen Registern wird der letzte  
RND-Wert im Fließkommaformat abgelegt.
- 90          144          Statuswort ST  
In dieser Speicherzelle, die auch mit  
der BASIC-Variable ST identisch ist,  
sind die Fehlermeldungen der Datasette

und der Floppy verzeichnet:

Datasette:

Bit 0 = Unbenutzt

Bit 1 = Unbenutzt

Bit 2 = Kurzer Block

Bit 3 = Langer Block

Bit 4 = Lesefehler

Bit 5 = Prüfsummenfehler

Bit 6 = File-Ende

Bit 7 = Band-Ende

Floppy:

Bit 0 = Fehler beim Schreiben

Bit 1 = Fehler beim Lesen

Bit 2 = Unbenutzt

Bit 3 = Unbenutzt

Bit 4 = Unbenutzt

Bit 5 = Unbenutzt

Bit 6 = Daten-Ende

Bit 7 = DEVICE NOT PRESENT ERROR

- |    |     |   |
|----|-----|---|
| 91 | 145 | Flag für STOP-Taste<br>In dieser Speicherzelle wird vermerkt,<br>ob die Stoptaste gedrückt worden ist<br>oder nicht.  |
| 92 | 146 | Zeitkonstante für Band<br>Dieses Register hat die Aufgabe, kleine<br>Unterschiede bei der Aufnahme-<br>geschwindigkeit auszugleichen.                                 |
| 93 | 147 | Flag für LOAD \$00, oder für VERIFY \$01<br>Dieses Flag dient dem Betriebssystem<br>dazu, um zu unterscheiden, ob eine<br>LOAD oder eine VERIFY Operation<br>erfolgt. |
| 94 | 148 | Flag bei IEC-Ausgabe<br>Diese Adresse setzt bei Floppy und<br>Drucker den "LISTEN" Zustand.   |

- 95            149            Ausgabepuffer für IEC-Bus  
Hier wird das Zeichen abgelegt,  
welches über den seriellen Port zur  
Floppy oder zum Drucker geschickt  
werden soll, sobald die Adresse \$94  
Bereitschaft zeigt.
- 96            150            Flag für EOT vom Band empfangen  
In \$96 werden die Daten  
zwischengespeichert, die vom Band  
gelesen werden.
- 97            151            Zwischenspeicher für Register  
Beim Lesen von Band wird hier das  
X-Register zwischengespeichert.
- 98            152            Anzahl der offenen Files  
In dieser Speicherzelle wird  
festgehalten, wie viele Files gleich-  
zeitig geöffnet sind.
- 99            153            aktives Eingabegerät  
In dieser Speicherzelle wird  
festgehalten, welches Gerät zur  
Eingabe verwendet werden soll.  
Die Nummern sind folgendermaßen  
festgelegt:  
0    = Tastatur  
1    = Datasette  
2    = RS232 und User-Port  
3    = Bildschirm  
4-5 = Drucker  
8-11 = Laufwerke
- 9A            154            aktives Ausgabegerät  
Diese Speicherzelle ist mit der  
vorherigen zu vergleichen, nur steht  
hier die Nummer des Geräts, über das  
die Ausgabe erfolgt.

- 9B            155        Parität für Band  
Über diese Speicherzelle findet eine Parity-Prüfung (Quersummenbildung) statt. Dies dient dazu, um Lese- und Schreibfehler zu vermeiden.
- 9C            156        Flag für Byte empfangen  
Hier wird festgelegt, ob das gelesene Byte die Quersumme richtig gebildet hat oder nicht.
- 9D            157        Flag für Direktmodus \$80, Programm \$00  
In dieser Speicherzelle wird angegeben, welche Fehlermeldungen zugelassen werden und welche nicht. \$00 unterdrückt alle Fehlermeldungen, \$80 kommt dem normalen Eingabemodus gleich und \$C0 läßt alle Fehlermeldungen zu. Diese Zustände können alle künstlich erzeugt werden.
- 9E            158        Bandpass 1 Checksumme  
Diese Speicherzelle wird zur Überprüfung von Bytes bei Kassettenoperationen benutzt.
- 9F            159        Bandpass 2 Fehlerkorrektur  
Hier werden die Fehler korrigiert, die bei Kassettenoperationen aufgetreten sind.
- A0-A2        160-162    Time  
In diesen Speicherzellen wird die Uhrzeit über die Interruptroutine erhöht.
- A3            163        Bitzähler für serielle Ausgabe  
Dieses Register wird als Zwischenspeicher von Ein-/Ausgaberroutinen benutzt.

A4	164	Zähler für Band siehe oben
A5	165	Zähler für Band schreiben Diese Speicherzelle wird als Zähler des Synchron-Bits verwendet.
A6	166	Zeiger in Bandpuffer Dieses Register wird als Zähler benutzt, welcher angibt, wie viele Bytes aus dem Bandpuffer gelesen oder in den Bandpuffer geschrieben worden sind.
A7-AB	167-171	Arbeitsspeicher für Ein-/Ausgabe Diese Register werden häufig von Kassettenoperationen und der RS-232 Schnittstelle als Zwischenspeicher benutzt.
AC-AD	172-173	Zeiger für Bandpuffer und Scrolling Diese Speicherzellen dienen in erster Linie als Zeiger auf die Adresse, ab welcher ein Programm geladen oder gespeichert werden soll. Zweitens dienen sie auch als Zwischenspeicher während des Scrollings des Video-RAM und beim Einfügen zusätzlicher Zeilen.
AE-AF	174-175	Zeiger auf Programmende bei LOAD/SAVE Ähnlich wie SAC-\$AD funktionieren diese beiden Speicherzellen. Sie Zeigen immer auf das Byte, das gerade gelesen oder gespeichert wurde.
B0-B1	176-177	Der Wert in den Speicherzellen wird benutzt, um die Zeitkonstante beim Lesen von Band einzustellen.

B2-B3	178-179	Zeiger auf Bandpuffer Diese beiden Speicherzellen zeigen auf den Bandpuffer (\$033C)
B4	180	Bitzähler für Band Hier wird die Anzahl der übertragenden Bits gezählt.
B5	181	nächstes Bit für RS-232 Diese Speicherzelle enthält immer das nächste Bit, das bei RS-232 Operationen übertragen werden soll.
B6	182	Puffer für auszugebendes Byte Dieses Register wird als Ausgabe-zwischenspeicher benutzt.
B7	183	Länge des Filenamens In dieser Speicherzelle wird angegeben, aus wie vielen Zeichen der Filename besteht.
B8	184	logische Filenummer In dieser Speicherzelle wird die logische Filenummer verzeichnet.
B9	185	Sekundäradresse Hier steht die jeweilige Sekundär-adresse.
BA	186	Gerätenummer Entsprechend ist auch in dieser Speicherzelle die Gerätenummer zu finden.
BB-BC	187-188	Zeiger auf Filenamen In diesen Speicherzellen steht ein Zeiger, der in LOW- und HIGH-Byte-Darstellung auf den Filenamen zeigt.

BD	189	Arbeitsspeicher serielle Ein-/Ausgabe Hier wird von den RS-232-Routinen ein Prüfbyte abgelegt (Parity-Prüfung).
BE	190	Passzähler für Band In dieser Speicherzelle ist angegeben, wie viele Blockteile von Band gelesen oder auf Band geschrieben werden sollen.
BF	191	Puffer für serielle Ausgabe Beim Laden eines Programms von Band wird diese Speicherzelle dazu benutzt, um die einzelnen Bits zu einem Byte zusammensetzen.
C0	192	Flag für Bandmotor Der Motor der Datasette kann nur eingeschaltet werden, wenn die Speicherzelle ungleich Null ist.
C1-C2	193-194	Startadresse für Ein-/Ausgabe In diesen Registern ist in LOW- und HIGH-Byte-Darstellung angegeben, ab welcher Adresse ein Programm geladen oder gespeichert wird.
C3-C4	195-196	Endadresse für Ein-/Ausgabe Hier steht in LOW- und HIGH-Byte der Zeiger auf den Tape-Header im Bandpuffer.
C5	197	Nummer der gedrückten Taste Hier wird die Nummer der gedrückten Taste gespeichert (64= keine Taste).
C6	198	Anzahl der gedrückten Tasten Hier steht die jeweilige Anzahl der Zeichen, die im Tastaturpuffer gespeichert sind.

C7	199	Flag für RVS-Modus Diese Speicherzelle gibt an, ob die auszugebenden Zeichen revers oder normal dargestellt werden sollen (0= normal, 1= revers).
C8	200	Zeilenende für Eingabe Dieses Register enthält die Position des letzten Zeichens in einer Zeile.
C9	201	Cursorzeile für Eingabe Diese Speicherzelle dient dazu, um die Zeile des letzten eingegebenen Zeichens festzustellen.
CA	202	Cursorspalte für Eingabe Diese Speicherzelle dient dazu, um die Spalte des letzten eingegebenen Zeichens festzustellen.
CB	203	gedrückte Taste Hier steht der jeweilige Code der gedrückten Taste. (64= keine Taste).
CC	204	Flag für Cursor Der Cursor wird ausgeschaltet, wenn in dieser Speicherzelle ein größerer Wert als Null steht.
CD	205	Zähler für Cursor blinken Diese Speicherzelle dient als Zähler für die Cursor-Blinkphase. Wenn der Wert 20 in dieser Speicherzelle abgezählt ist, wird der Cursor eingeschaltet.

CE	206	Zeichen unter dem Cursor Hier ist jeweils der Bildschirmcode eines Zeichens angegeben, das sich gerade unter dem Cursor befindet.
CF	207	Flag für Cursor In diesem Register wird festgehalten, in welcher Blink-Phase sich der Cursor gerade befindet.
D0	208	Flag für Eingabe von Tastatur oder Bildschirm Hier wird die Länge der zu übertragenden Zeichen gespeichert.
D1-D2	209-210	Zeiger auf Start der Bildschirmzeile In diesen Speicherzellen wird in LOW- und HIGH-Byte-Darstellung angezeigt, wo sich im Video-RAM die Zeile befindet, auf der der Cursor gerade steht.
D3	211	Cursorspalte Hier wird die Spaltenposition des Cursors festgehalten.
D4	212	Flag für Hochkommamodus Falls in dieser Speicherzelle eine Null steht, dann befindet sich der Computer im Hochkommamodus. Andere Werte bewirken den Normalmodus.
D5	213	Länge der Bildschirmzeile Der Inhalt dieser Speicherzelle entscheidet, ob eine neue Zeile angefangen werden muß oder nicht.
D6	214	Cursorzeile Hier wird die Zeilenposition des Cursors festgehalten.

D7	215	Speicher für ASCII-Tasten-Code Bevor ein Zeichen in den Tastaturpuffer gebracht wird, wird es vorher hier zwischengespeichert.
D8	216	Anzahl der Inserts Hier wird die Anzahl der Inserts festgelegt.
D9-F2	217-242	MSB der Bildschirmzeilenanfänge Alle 25 Speicherzellen enthalten Informationen über die Zeilen des Bildschirms.
F3-F4	243-244	Zeiger in Farb-RAM Diese Speicherzellen zeigen auf die Stelle im Farb-RAM, an der der Cursor auf der Zeile steht.
F5-F6	245-246	Zeiger auf Tastatur-Dekodiertabelle Diese Speicherzellen zeigen auf die Tastatur-Dekodiertabelle.
F7-F8	247-248	Zeiger auf RS-232 Eingabepuffer Diese Register zeigen auf die Anfangsadresse des Eingabepuffers.
F9-FA	249-250	Zeiger auf RS-232 Ausgabepuffer Diese Register zeigen auf die Anfangsadresse des Ausgabepuffers.
00FF-010A	255-266	Puffer für Umwandlung Fließkomma nach ASCII Diese Register werden für die Zwischenspeicherung von Fließkomma- zahlen benutzt.

- 0100-013E 256-318 Speicher für Korrektur bei Bandeingabe  
Beim Laden von Band werden hier die Daten zwischengespeichert, aus denen das Betriebssystem erkennen kann, welche Bytes fehlerhaft sind.
- 013F-01FF 256-511 Prozessorstack  
Der Stack ist generell ein Zwischenspeicher, in dem der Programmierer Daten ablegen kann. Außerdem wird er vom Prozessor dazu benutzt, bei einem Interrupt oder einem Unterprogrammaufruf die Adresse, von der aus verzweigt wurde, zwischenzuspeichern. Dies geschieht in der Reihenfolge HIGH- und LOW-Byte. Die Daten werden im Stack von der Adresse \$01FF zur Adresse \$0100 hin abgelegt. Bei einem BREAK wird zusätzlich der Prozessorstatus im Stack abgelegt.
- 0200-0258 512-600 BASIC-Eingabepuffer  
Nach der Eingabe eines Befehls oder einer Programmzeile werden diese Daten in diesen Bereich zwischengespeichert, um dann wieder weiterverarbeitet zu werden.
- 0259-0262 601-610 Tabelle der logischen Filenummern  
In dieser Tabelle werden die logischen Filenummern der Reihe nach, von 1-10, eingetragen. Beim Schließen einer Datei werden diese Einträge wieder entfernt.
- 0263-026C 611-620 Tabelle der Gerätenummern  
Diese Tabelle entspricht \$0259-\$0262, nur mit dem Unterschied, daß hier die Geräteadressen vermerkt werden.

- 0260-0276    621-630    Tabelle der Sekundäradressen  
Diese Tabelle entspricht \$0259-\$0262,  
nur mit dem Unterschied, daß hier die  
Sekundäradressen vermerkt werden.
- 0277-0280    631-640    Tastaturpuffer  
Hier werden die Tastencodes zwischen-  
gespeichert, die nicht sofort vom  
Betriebssystem weiterverarbeitet  
werden können.
- 0281-0282    641-642    Start des BASIC-RAM  
Nach einem Reset oder einem Kaltstart  
wird dieser Zeiger auf den nächsten  
freien Speicherplatz gesetzt.
- 0283-0284    643-644    Ende des BASIC-RAM  
Dieser Zeiger wird nach einem Reset  
oder einem Kaltstart auf den letzten  
verfügbaren freien RAM-Speicherplatz  
gesetzt.
- 0285            645            Timeout-Flag für seriellen IEC-Bus  
Alle Zähler in dieser Speicherzelle,  
die größer als 128 sind, bedeuten, daß  
ein Gerät angeschlossen ist. Die  
kleineren Werte bedeuten das  
Gegenteil.
- 0286            646            augenblickliche Farbe  
Hier wird die augenblickliche  
Zeichenfarbe festgelegt:  
0 = schwarz  
1 = weiß  
2 = rot  
3 = lila  
4 = purpur  
5 = grün  
6 = blau

- 7 = gelb
- 8 = orange
- 9 = braun
- 10 = hellrot
- 11 = dunkelgrau
- 12 = mittelgrau
- 13 = hellgrün
- 14 = hellblau
- 15 = hellgrau

- 0287      647      Farbe unter dem Cursor  
In dieser Speicherzelle merkt sich das Betriebssystem, welche Farbe gerade unter dem Cursor steht.
- 0288      648      HIGH-Byte Video-RAM  
Dieses HIGH-Byte gibt dem Betriebssystem an, ab welcher Adresse das Video-RAM zu finden ist.
- 0289      649      Länge des Tastaturpuffers  
Dieses Register gibt an, wie viele Speicherzellen des Tastaturpuffers belegt werden sollen.
- 028A      650      Flag für Repeatfunktion für alle Tasten  
In dieser Speicherzelle wird dem Betriebssystem angegeben, welche Tasten eine Repeat-Funktion haben und welche nicht:  
    0 = nur Cursor-,Insert/Delete- und Leertaste  
    64 = keine Taste  
    128 = alle Tasten
- 028B      651      Zähler für Repeatgeschwindigkeit  
Diese Speicherzelle dient als Zähler, die die Repeat-Geschwindigkeit festlegt.

028C	652	Zähler für Repeatverzögerung Hier wird angegeben, wie lange eine Taste gedrückt sein muß, bis die Repeat-Funktion einsetzt.
028D	653	Flag für SHIFT, Commodore und CTRL In diesem Register stehen die Tastencodes der Steuertasten: 1 = SHIFT 2 = Commodore 3 = SHIFT und Commodore 4 = CTRL 5 = SHIFT und CTRL 6 = Commodore und CTRL 7 = SHIFT, Commodore und CTRL
028E	654	SHIFT-Flag Hier steht die zuletzt gedrückte Steuertaste.
028F-0290	655-656	Zeiger für Tastatur-Dekodierung Hier steht ein Zeiger, der auf die Betriebssystemroutine für die Tastatur-Dekodierung zeigt.
0291	657	Flag für SHIFT/Commodore gesperrt Falls in der Speicherzelle eine 128 steht, wird eine Umschaltung mit SHIFT/Commodore verriegelt. Bei einer 0 wird die Umschaltung zugelassen.
0292	658	Flag für Scrollen Wenn in dieser Speicherzelle eine 0 steht, setzt der Scroll-Vorgang ein. Bei einem größeren Wert setzt dieser Vorgang nicht ein.

- 0293            659        RS-232 Kontrollwert  
 Hier wird die Übertragungs-  
 geschwindigkeit der RS-232 Schnitt-  
 stelle festgelegt:  
 Bits 0-3 steuern die Übertragungs-  
 geschwindigkeit:
- | Bitmuster | Wert | Baudrate   |
|-----------|------|------------|
| 0000      | 0    | 50    Baud |
| 0001      | 1    | 50    Baud |
| 0010      | 2    | 75    Baud |
| 0011      | 3    | 110   Baud |
| 0100      | 4    | 134.5 Baud |
| 0101      | 5    | 150   Baud |
| 0110      | 6    | 300   Baud |
| 0111      | 7    | 600   Baud |
| 1000      | 8    | 1200  Baud |
| 1001      | 9    | 1800  Baud |
| 1010      | 10   | 2400  Baud |
- Bit 4 nicht belegt  
 Die Bits 5 und 6 steuern die Länge  
 der Übertragung:
- | Bitmuster | Wert | Länge |
|-----------|------|-------|
| 00        | 0    | 8-Bit |
| 01        | 32   | 7-Bit |
| 10        | 64   | 6-Bit |
| 11        | 96   | 5-Bit |
- Bit 7 gibt die Anzahl der STOP-Bits an:
- | Bitmuster | Wert | Anzahl      |
|-----------|------|-------------|
| 0         | 0    | 1-STOP-Bit  |
| 1         | 128  | 2-STOP-Bits |
- 0294            660        RS-232 Befehlswort  
 Die einzelnen Bits steuern das  
 'Handshake'-Protokoll.
- 0295-0296    661-662    Bit-Timing  
 Die Möglichkeit, eine freiwählbare  
 Übertragungsgeschwindigkeit einzu-  
 stellen, wurde vorgesehen, aber nicht  
 eingebaut.

- 0297      663      RS-232 Status  
Hier werden die Fehlermeldungen der  
RS-232 Schnittstelle angezeigt:
- | Bit | Wert | Bedeutung                        |
|-----|------|----------------------------------|
| 0   | 1    | Fehler bei Parity-Prüfung        |
| 1   | 2    | Fehler in der Bitfolge           |
| 2   | 4    | Überlauf des Eingabepuffers      |
| 3   | 8    | Eingabepuffer ist leer           |
| 4   | 16   | das CTS-Signal fehlt             |
| 5   | 32   | nicht belegt                     |
| 6   | 64   | Das DSR-Signal fehlt             |
| 7   | 128  | Die Übertragung ist unterbrochen |
- 0298      664      Anzahl der Datenbits für RS-232  
Diese Speicherzelle wird verwendet,  
um die Wortlänge festzustellen.
- 0299-029A    665-666    RS-232 Baud-Rate  
Die Übertragungsrage errechnet sich  
aus der Systemfrequenz (985.25) KHz  
dividiert durch die Baudrate.  
Dieser Wert steht in LOW- und  
HIGH-Byte-Darstellung in den beiden  
Speicherzellen. Er wird vom Betriebssystem  
abgerufen.
- 029B      667      Zeiger für empfangenes Byte RS-232  
Wenn man den Inhalt der Speicherzelle  
mit dem Wert in \$F7-\$F8 addiert,  
erhält man die Adresse des zuletzt im  
Eingabepuffer eingegebenen Bytes.
- 029C      668      Zeiger auf Input von RS-232  
Wenn man den Inhalt der Speicherzelle  
mit dem Wert in \$F7-\$F8 addiert,  
erhält man die Adresse des ersten im  
Eingabepuffer eingegebenen Bytes.

- 029D      669      Zeiger auf zu Übertragendes Byte  
RS-232  
Wenn man den Inhalt der Speicherzelle  
mit dem Wert in \$F9-\$FA addiert,  
erhält man die Adresse des ersten im  
Ausgabepuffer eingegebenen Bytes.
- 029E      670      Zeiger auf Ausgabe auf RS-232  
Wenn man den Inhalt der Speicherzelle  
mit dem Wert in \$F9-\$FA addiert,  
erhält man die Adresse des zuletzt im  
Ausgabepuffer eingegebenen Bytes.
- 029F-02A0    671-672    Speicher für IRQ während Bandbetrieb  
Bei Kassettenoperationen wird hier in  
LOW- und HIGH-Byte-Darstellung der  
Vektor für die Interruptroutine  
gespeichert.
- 02A1      673      CIA 2 NMI-Flag  
Diese Speicherzelle erhält den Wert  
des Interruptsteuerregisters, das die  
RS-232 Schnittstelle steuert.
- 02A2      674      CIA 1 Timer A  
Bei Bandroutinen wird hier das  
HIGH-Byte von Timer A zwischen-  
gespeichert.
- 02A3      675      CIA 1 Interruptflag  
Bei Bandroutinen wird in dieser  
Speicherzelle festgelegt, welche IRQs  
freigegeben sind und welche nicht.
- 02A4      676      CIA 1 Flag für Timer A  
Hier wird bei Bandroutinen angegeben,  
ob Timer A läuft oder nicht. Wenn hier  
eine \$00 steht, ist der Timer  
freigegeben, andernfalls ist er  
gesperrt.

02A5	677	Bildschirmzeile
02A6	678	Flag für PAL- (1) o. NTSC- Version (0) Hier steht ein Wert, der angibt, ob es sich um eine PAL- oder eine NTSC- Version handelt.
02C0-02FE	704-766	Sprite 11
0300-0301	768-769	\$E38B Vektor für BASIC-Warmstart
0302-0303	770-771	\$A483 Vektor für Eingabe einer Zeile
0304-0305	772-773	\$A57C Vektor für Umwandlung in Inter- pretercode
0306-0307	774-775	\$A71A Vektor für Umwandlung in Klar- text (LIST)
0308-0309	776-777	\$A7E4 Vektor für BASIC-Befehlsadresse holen
030A-030B	778-779	\$AE86 Vektor für Ausdruck auswerten
030C	780	Akku für SYS-Befehl
030D	781	X-REG für SYS-Befehl
030E	782	Y-REG für SYS-Befehl
0310	783	Status-Register für SYS-Befehl
0311-0312	785-786	\$B248 USR-Vektor
0314-0315	788-789	\$EA31 IRQ-Vektor
0316-0317	790-791	\$FE66 BRK-Vektor
0318-0319	792-793	\$FE47 NMI-Vektor
031A-031B	794-795	\$F34A OPEN-Vektor
031C-031D	796-797	\$F291 CLOSE-Vektor
031E-031F	798-799	\$F20E CHKIN-Vektor
0320-0321	800-801	\$F250 CKOUT-Vektor
0322-0323	802-803	\$F333 CLRCH-Vektor
0324-0325	804-805	\$F157 INPUT-Vektor
0326-0327	806-807	\$F1CA OUTPUT-Vektor
0328-0329	808-809	\$F6ED STOP-Vektor
032A-032B	810-811	\$F13E GET-Vektor
032B-032C	812-813	\$F32F CLALL-Vektor
032E-032F	814-815	\$FE66 Warmstart-Vektor
0330-0331	816-817	\$F4A5 LOAD-Vektor
0332-0333	818-819	\$F5ED SAVE-Vektor
033C-03FB	828-1019	Bandpuffer
0340-037E	832-894	Sprite 13

0380-03BE 896-958 Sprite 14

03C0-03FE 960-1022 Sprite 15

## 6.5 Die Speicheraufteilung des C64

Um die Speicherkonfiguration des C64 zu verändern, existieren die Bits 0, 1 und 2 der Speicherzelle \$01, dem sogenannten Prozessorport. Zusätzlich gibt es noch zwei Leitungen, GAME und EXROM, die am Expansionsport ausgeführt sind. Wenn man diese Leitungen auf Masse legt, werden externe Speicherbereiche, zum Beispiel Module, eingeblendet. Mit den Bits des Prozessorports läßt sich lediglich die Verteilung von RAM und ROM im Speicher festlegen.

Den Zustand, den die jeweiligen Bits für die einzelnen Speicheraufteilungen haben müssen, entnehmen Sie bitte den nachfolgenden Bildern. Hierbei entsprechen die Bits des Prozessorports den folgenden Bezeichnungen:

Bit 1 = LORAM (LR)

Bit 2 = HIRAM (HR)

Bit 3 = CHAREN (CR)

SPEICHER -  
AUFTEILUNG  
AUS DER SICHT  
DES VIC

I/O - BEREICH

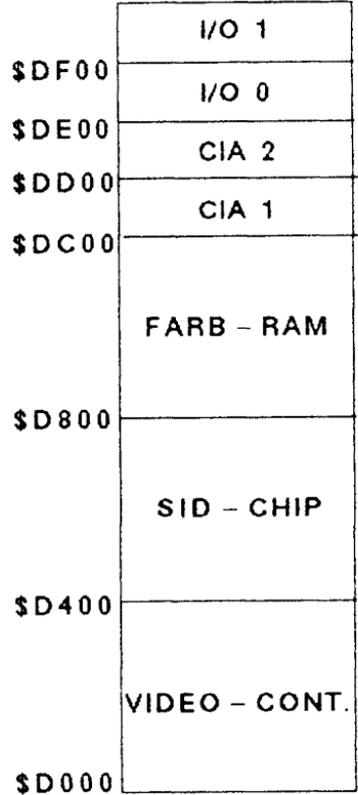
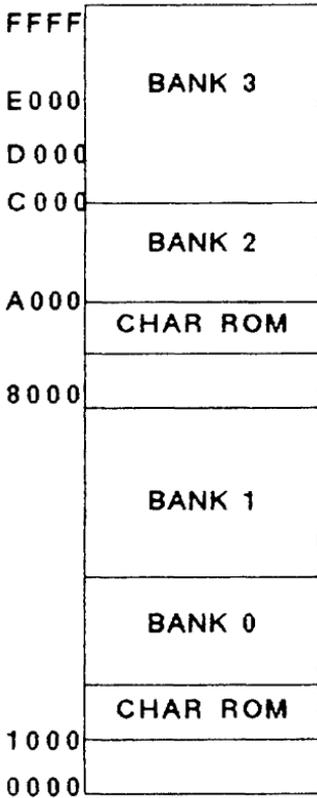


Abb. 6.5.1.1: Speicheraufteilung

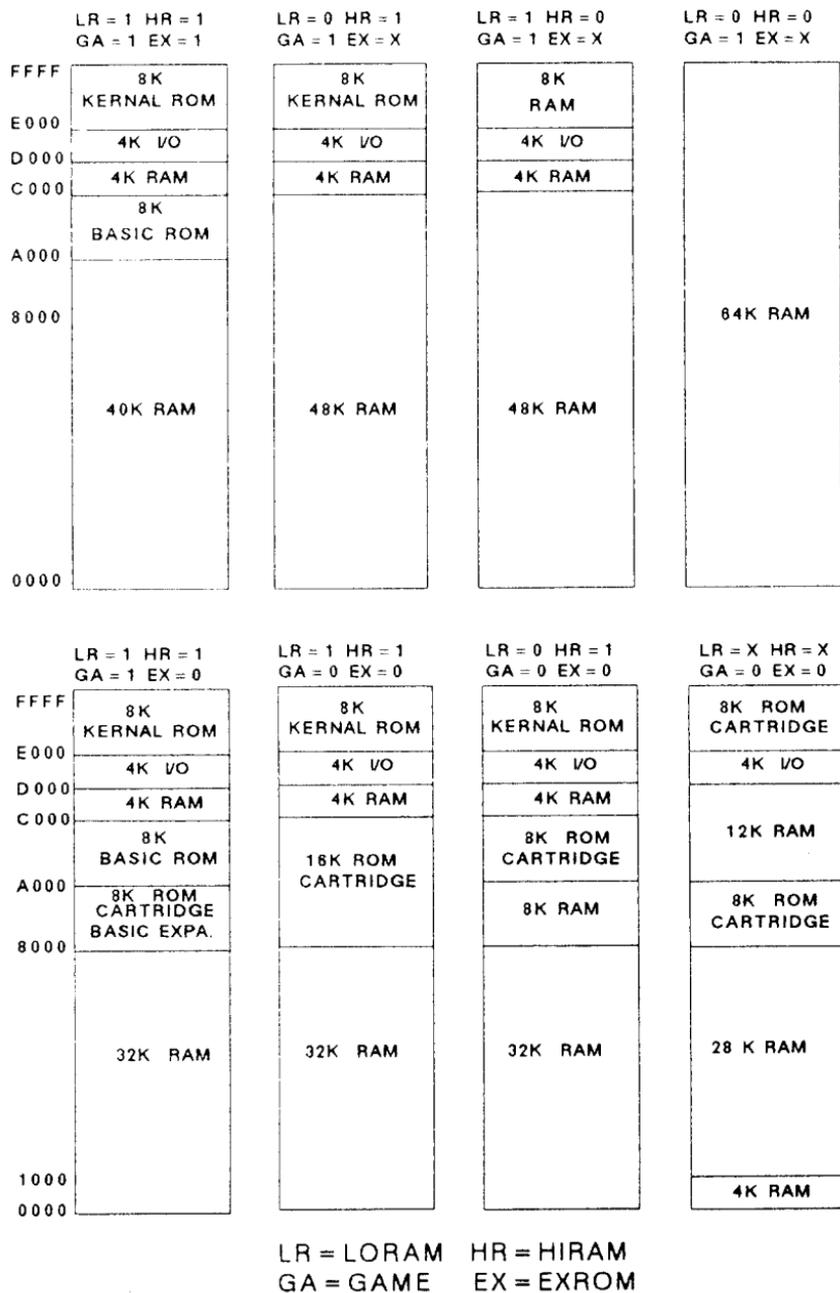


Abb. 6.5.1.2: Speicheraufteilung

## 6.5 Commodore 64 ROM-Listing

\*\*\*\*\*

A000 94 E3                      Start-Vektor    \$E394  
 A002 7B E3                      NMI-Vektor     \$E37B

\*\*\*\*\*

A004 43 42 4D 42 41 53 49 43 'cbmbasic'

\*\*\*\*\* Adressen der BASIC-Befehle -1  
 Interpreterkode    Adresse    Befehl

A00C 30 A8	\$80	\$A831	END
A00E 41 A7	\$81	\$A742	FOR
A010 1D AD	\$82	\$AD1E	NEXT
A012 F7 A8	\$83	\$A8F8	DATA
A014 A4 AB	\$84	\$ABA5	INPUT#
A016 BE AB	\$85	\$ABBF	INPUT
A018 80 B0	\$86	\$B081	DIM
A01A 05 AC	\$87	\$AC06	READ
A01C A4 A9	\$88	\$A9A5	LET
A01F 9F A8	\$89	\$ABA0	GOTO
A020 70 A8	\$8A	\$A871	RUN
A022 27 A9	\$8B	\$A928	IF
A024 1C A8	\$8C	\$A81D	RESTORE
A026 82 A8	\$8D	\$A883	GOSUB
A028 D1 A8	\$8E	\$A8D2	RETURN
A02A 3A A9	\$8F	\$A93B	REM
A02C 2E A8	\$90	\$A82F	STOP
A02F 4A A9	\$91	\$A94B	ON
A030 2C B8	\$92	\$B82D	WAIT
A032 67 E1	\$93	\$E168	LOAD
A034 55 E1	\$94	\$E156	SAVE
A036 64 E1	\$95	\$E165	VERIFY
A038 B2 B3	\$96	\$B3B3	DEF
A03A 23 B8	\$97	\$B824	POKE
A03C 7F AA	\$98	\$AA80	PRINT#
A03E 9F AA	\$99	\$AAA0	PRINT
A040 56 A8	\$9A	\$A857	CONT
A042 9B A6	\$9B	\$A69C	LIST

A044 5D A6	\$9C	\$A65E	CLR
A046 85 AA	\$9D	\$AA86	CMD
A048 29 E1	\$9E	\$E12A	SYS
A04A BD E1	\$9F	\$E1BE	OPEN
A04C C6 E1	\$A0	\$E1C7	CLOSE
A04E 7A AB	\$A1	\$AB7B	GET
A050 41 A6	\$A2	\$A642	NEW

\*\*\*\*\* Adressen der BASIC-Funktionen

A052 39 BC	\$B4	\$BC39	SGN
A054 CC BC	\$B5	\$BCCC	INT
A056 58 BC	\$B6	\$BC58	ABS
A058 10 03	\$B7	\$0310	USR
A05A 7D B3	\$B8	\$B37D	FRE
A05C 9E B3	\$B9	\$B39E	POS
A05E 71 BF	\$BA	\$BF71	SQR
A060 97 E0	\$BB	\$E097	RND
A062 EA B9	\$BC	\$B9EA	LOG
A064 ED BF	\$BD	\$BFED	EXP
A066 64 E2	\$BE	\$E264	COS
A068 6B E2	\$BF	\$E26B	SIN
A06A B4 E2	\$C0	\$E2B4	TAN
A06C 0E E3	\$C1	\$E30E	ATN
A06E 0D B8	\$C2	\$B80D	PEEK
A070 7C B7	\$C3	\$B77C	LEN
A072 65 B4	\$C4	\$B465	STR\$
A074 AD B7	\$C5	\$B7AD	VAL
A076 8B B7	\$C6	\$B78B	ASC
A078 EC B6	\$C7	\$B6EC	CHR\$
A07A 00 B7	\$C8	\$B700	LEFT\$
A07C 2C B7	\$C9	\$B72C	RIGHT\$
A07E 37 B7	\$CA	\$B737	MID\$

\*\*\*\*\* Hierarchiecodes und  
Adressen-1 der Operatoren

A080 79 69 B8	\$79, \$B86A	Addition
A083 79 52 B8	\$79, \$B853	Subtraktion
A086 7B 2A BA	\$7B, \$BA2B	Multiplikation
A089 7B 11 BB	\$7B, \$BB12	Division
A08C 7F 7A BF	\$7F, \$BF7B	Potenzierung

A08F 50 E8 AF	\$50, \$AFE9	AND
A092 46 E5 AF	\$46, \$AFE6	OR
A095 7D B3 BF	\$7D, \$BFB4	Vorzeichenwechsel
A098 5A D3 AE	\$5A, \$AED4	NOT
A09B 64 15 B0	\$64, \$B016	Vergleich

\*\*\*\*\* BASIC-Befehlswoorte

A09E 45 4E	end
A0A0 C4 46 4F D2 4E 45 58 D4	for next
A0A8 44 41 54 C1 49 4E 50 55	data input#
A0B0 54 A3 49 4E 50 55 D4 44	input dim
A0B8 49 CD 52 45 41 C4 4C 45	read let
A0C0 D4 47 4F 54 CF 52 55 CE	goto run
A0C8 49 C6 52 45 53 54 4F 52	if restore
A0D0 C5 47 4F 53 55 C2 52 45	gosub return
A0D8 54 55 52 CE 52 45 CD 53	rem stop
A0E0 54 4F D0 4F CE 57 41 49	on wait
A0E8 D4 4C 4F 41 C4 53 41 56	load save
A0F0 C5 56 45 52 49 46 D9 44	verify def
A0F8 45 C6 50 4F 4B C5 50 52	poke print#
A100 49 4E 54 A3 50 52 49 4E	print
A108 D4 43 4F 4E D4 4C 49 53	cont list
A110 D4 43 4C D2 43 4D C4 53	clr cmd sys
A118 59 D3 4F 50 45 CE 43 4C	open close
A120 4F 53 C5 47 45 D4 4E 45	get new
A128 D7 54 41 42 A8 54 CF 46	tab( to
A130 CE 53 50 43 A8 54 48 45	spc( then
A138 CE 4E 4F D4 53 54 45 D0	not stop
A140 AB AD AA AF DE 41 4E C4	+ - * / ^ and
A148 4F D2 BE BD BC 53 47 CE	or <=> sgn
A150 49 4E D4 41 42 D3 55 53	int abs usr
A158 D2 46 52 C5 50 4F D3 53	fre pos sqr
A160 51 D2 52 4E C4 4C 4F C7	rnd log
A168 45 58 D0 43 4F D3 53 49	exp cos sin
A170 CE 54 41 CE 41 54 CE 50	tan atn peek
A178 45 45 CB 4C 45 CE 53 54	len str\$
A180 52 A4 56 41 CC 41 53 C3	val asc
A188 43 48 52 A4 4C 45 46 54	chr\$ left\$
A190 A4 52 49 47 48 54 A4 4D	right\$ mid\$
A198 49 44 A4 47 CF 00	go

```

***** BASIC-Fehlermeldungen
A19E 54 4F          1  too many files
A1A0 4F 20 4D 41 4E 59 20 46
A1A8 49 4C 45 D3 46 49 4C 45    2  file open
A1B0 20 4F 50 45 CE 46 49 4C    3  file not open
A1B8 45 20 4E 4F 54 20 4F 50
A1C0 45 CE 46 49 4C 45 20 4E    4  file not found
A1C8 4F 54 20 46 4F 55 4E C4    5  device not present
A1D0 44 45 56 49 43 45 20 4E
A1D8 4F 54 20 50 52 45 53 45
A1E0 4E D4 4E 4F 54 20 49 4E    6  not input file
A1E8 50 55 54 20 46 49 4C C5
A1F0 4E 4F 54 20 4F 55 54 50    7  not output file
A1F8 55 54 20 46 49 4C C5 4D
A200 49 53 53 49 4E 47 20 46    8  missing filename
A208 49 4C 45 20 4E 41 4D C5
A210 49 4C 4C 45 47 41 4C 20    9  illegal device number
A218 44 45 56 49 43 45 20 4E
A220 55 4D 42 45 D2 4E 45 58    10 next without for
A228 54 20 57 49 54 48 4F 55
A230 54 20 46 4F D2 53 59 4E    11 syntax
A238 54 41 D8 52 45 54 55 52    12 return without gosub
A240 4E 20 57 49 54 48 4F 55
A248 54 20 47 4F 53 55 C2 4F    13 out of data
A250 55 54 20 4F 46 20 44 41
A258 54 C1 49 4C 4C 45 47 41    14 illegal quantity
A260 4C 20 51 55 41 4E 54 49
A268 54 D9 4F 56 45 52 46 4C    15 overflow
A270 4F D7 4F 55 54 20 4F 46    16 out of memory
A278 20 4D 45 4D 4F 52 D9 55    17 undef'd statement
A280 4E 44 45 46 27 44 20 53
A288 54 41 54 45 4D 45 4E D4
A290 42 41 44 20 53 55 42 53    18 bad subscript
A298 43 52 49 50 D4 52 45 44    19 redim'd array
A2A0 49 4D 27 44 20 41 52 52
A2A8 41 D9 44 49 56 49 53 49    20 division by zero
A2B0 4F 4E 20 42 59 20 5A 45
A2B8 52 CF 49 4C 4C 45 47 41    21 illegal direct
A2C0 4C 20 44 49 52 45 43 D4

```

A2C8 54 59 50 45 20 4D 49 53	22 type mismatch
A2D0 4D 41 54 43 C8 53 54 52	23 string too long
A2D8 49 4E 47 20 54 4F 4F 20	
A2E0 4C 4F 4E C7 46 49 4C 45	24 file data
A2E8 20 44 41 54 C1 46 4F 52	25 formula too complex
A2F0 4D 55 4C 41 20 54 4F 4F	
A2F8 20 43 4F 4D 50 4C 45 D8	
A300 43 41 4E 27 54 20 43 4F	26 can't continue
A308 4E 54 49 4E 55 C5 55 4E	27 undef'd function
A310 44 45 46 27 44 20 46 55	
A318 4E 43 54 49 4F CE 56 45	28 verify
A320 52 49 46 D9 4C 4F 41 C4	29 load

\*\*\*\*\* Adressen der Fehlermeldungen

A328 9E A1 AC A1 B5 A1 C2 A1  
 A330 D0 A1 E2 A1 F0 A1 FF A1  
 A338 10 A2 25 A2 35 A2 3B A2  
 A340 4F A2 5A A2 6A A2 72 A2  
 A348 7F A2 90 A2 9D A2 AA A2  
 A350 BA A2 C8 A2 D5 A2 E4 A2  
 A358 ED A2 00 A3 0E A3 1E A3  
 A360 24 A3 83 A3

\*\*\*\*\* Meldungen des Interpreters

A364 0D 4F 4B 0D	OK
A368 00 20 20 45 52 52 4F 52	ERROR
A370 00 20 49 4E 20 00 0D 0A	IN
A378 52 45 41 44 59 2E 0D 0A	READY.
A380 00 0D 0A 42 52 45 41 4B	BREAK
A388 00 A0	

\*\*\*\*\* Stapelsuch-Routine für  
FOR-NEXT- und GOSUB-Befehl

Einsprung von \$A8D8, \$A749, \$AD2B

A38A BA	TSX	Stapelzeiger in X-Register
A38B E8	INX	4 mal erhöhen
A38C E8	INX	(nächsten zwei Rücksprung-
A38D E8	INX	adressen, Interpreter und

A38E	E8	INX	Routine, übergehen)
A38F	BD 01 01	LDA \$0101,X	nächstes Byte holen
A392	C9 81	CMP #\$81	Ist es FOR-Code ?
A394	D0 21	BNE \$A3B7	Nein: dann RTS
A396	A5 4A	LDA \$4A	Variablenzeiger holen
A398	D0 0A	BNE \$A3A4	keine Variable (NEXT):\$A3A4
A39A	BD 02 01	LDA \$0102,X	Variablenzeiger aus
A39D	85 49	STA \$49	Stapel nach \$49/4A
A39F	BD 03 01	LDA \$0103,X	(Variablenzeiger)
A3A2	85 4A	STA \$4A	holen
A3A4	DD 03 01	CMP \$0103,X	Mit Zeiger im Stapel vergl.
A3A7	D0 07	BNE \$A3B0	Ungleich: nächste Schleife
A3A9	A5 49	LDA \$49	Zeiger wieder holen
A3AB	DD 02 01	CMP \$0102,X	Mit Zeiger im Stapel vergl.
A3AE	F0 07	BEQ \$A3B7	Gleich: Schleife gefunden,RTS
A3B0	8A	TXA	Suchzeiger in Akku
A3B1	18	CLC	Carry für Addition löschen
A3B2	69 12	ADC #\$12	Suchzeiger um 18 erhöhen
A3B4	AA	TAX	und wieder zurück ins X-Rg.
A3B5	D0 D8	BNE \$A3BF	nächste Schleife prüfen
A3B7	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Block-Verschiebe-Routine

Einsprung von \$A749, \$B15D

A3B8	20 08 A4	JSR \$A408	prüft auf Platz im Speicher
A3BB	85 31	STA \$31	Ende des Arraybereichs
A3BD	84 32	STY \$32	als Beginn für freien Platz

Einsprung von \$B628

A3BF	38	SEC	Carry löschen (Subtraktion)
A3C0	A5 5A	LDA \$5A	Startadresse von Endad. des
A3C2	E5 5F	SBC \$5F	Bereichs abziehen (LOW)
A3C4	85 22	STA \$22	Ergebnis (=Länge) speichern
A3C6	A8	TAY	Gleiches System für HIGH:
A3C7	A5 5B	LDA \$5B	Altes Blockende (HIGH) und
A3C9	E5 60	SBC \$60	davon alter Blockanfang sub
A3CB	AA	TAX	Länge nach X bringen

A3CC	E8	INX	Ist ein Rest ( Länge nicht
A3CD	98	TYA	256 Bytes)?
A3CE	F0 23	BEQ \$A3F3	Nein: dann nur ganze Blöcke
A3D0	A5 5A	LDA \$5A	Alte Endadresse (LOW) und
A3D2	38	SEC	davon Länge des Restab-
A3D3	E5 22	SBC \$22	schnitts subtrahieren ergibt
			Adresse des
A3D5	85 5A	STA \$5A	Restabschnitts
A3D7	B0 03	BCS \$A3DC	Berechnung für HIGH umgehen
A3D9	C6 5B	DEC \$5B	Dasselbe System für HIGH
A3DB	38	SEC	Carry setzen (Subtraktion)
A3DC	A5 58	LDA \$5B	Alte Endadresse (HIGH) und
A3DE	E5 22	SBC \$22	davon Länge des Rests sub-
A3E0	85 58	STA \$5B	trahieren ergibt neue Adresse
A3E2	B0 08	BCS \$A3EC	Unbedingter Sprung zur
A3E4	C6 59	DEC \$59	Kopierroutine für ganze
A3E6	90 04	BCC \$A3EC	Blöcke
A3E8	B1 5A	LDA (\$5A),Y	Kopierroutine für Rest-
A3EA	91 58	STA (\$58),Y	abschnitt
A3EC	88	DEY	Zähler vermindern
A3ED	D0 F9	BNE \$A3E8	Alles? wenn nicht: weiter
A3EF	B1 5A	LDA (\$5A),Y	Kopierroutine für ganze
A3F1	91 58	STA (\$58),Y	Blöcke
A3F3	C6 5B	DEC \$5B	Adresszähler vermindern
A3F5	C6 59	DEC \$59	Adresszähler vermindern
A3F7	CA	DEX	Zähler vermindern
A3F8	D0 F2	BNE \$A3EC	Alles? Wenn nicht: weiter
A3FA	60	RTS	sonst Rücksprung

\*\*\*\*\* Prüfung auf Platz im Stapel

Einsprung von \$A885 , \$ADAE

A3FB	0A	ASL	Akku muß die halbe Zahl an
A3FC	69 3E	ADC #\$3E	erforderlichem Platz haben
A3FE	B0 35	BCS \$A435	gibt 'OUT OF MEMORY'
A400	85 22	STA \$22	Wert merken
A402	BA	TSX	Ist Stapelzeiger kleiner
A403	E4 22	CPX \$22	(2 * Akku + 62)?

A405 90 2E BCC \$A435 Wenn ja, dann OUT OF MEMORY  
 A407 60 RTS Rücksprung

\*\*\*\*\* Schafft Platz im Speicher

Einsprung von \$A3B8, \$B264, \$B2B9, \$E426

A408 C4 34 CPY \$34 für Zeileneinfügung  
 A40A 90 28 BCC \$A434 und Variablen  
 A40C D0 04 BNE \$A412 A/Y = Adresse, bis zu der  
 A40E C5 33 CMP \$33 Platz benötigt wird.  
 A410 90 22 BCC \$A434 Kleiner als Stringzeiger  
 A412 48 PHA Akku zwischenspeichern  
 A413 A2 09 LDX #\$09 Zähler setzen  
 A415 98 TYA Y-Register auf  
 A416 48 PHA Stapel retten  
 A417 B5 57 LDA \$57,X Ab \$57 zwischenspeichern  
 A419 CA DEX Zähler vermindern  
 A41A 10 FA BPL \$A416 Alle? sonst weiter  
 A41C 20 26 B5 JSR \$B526 Garbage Collection  
 A41F A2 F7 LDX #\$F7 Zähler setzen, um  
 A421 68 PLA Akku, Y-Register und andere  
 A422 95 61 STA \$61,X Register zurückholen  
 A424 E8 INX Zähler vermindern  
 A425 30 FA BMI \$A421 Fertig? Nein, dann weiter  
 A427 68 PLA Y-Register von Stapel  
 A428 A8 TAY zurückholen  
 A429 68 PLA Akku holen  
 A42A C4 34 CPY \$34 Ist jetzt genügend Platz?  
 A42C 90 06 BCC \$A434 Ja, dann Rücksprung  
 A42E D0 05 BNE \$A435 kein Platz, dann Fehler-  
 A430 C5 33 CMP \$33 meldung ' out of memory '  
 A432 B0 01 BCS \$A435 ausgeben  
 A434 60 RTS Rücksprung

Einsprung von \$B30B

A435 A2 10 LDX #\$10 Fehlernummer 'out of memory'

\*\*\*\*\* Fehlereinsprung

Einsprung von \$A573, \$A85F, \$A8E5, \$AB68, \$AD32, \$AD9B  
 \$AF0A, \$B24A, \$B380, \$B4D2, \$B65A, \$B980, \$BB8C, \$E109  
 \$E19E

A437 6C 00 03 JMP (\$0300) Zum BASIC-Warmstart (\$E38B)

\*\*\*\*\* Fehlermeldung ausgeben

Einsprung von \$E38E

A43A	8A	TXA	Fehlernummer im X-Register
A43B	0A	ASL	Akku * 2
A43C	AA	TAX	Akku als Zeiger nach X
A43D	BD 26 A3	LDA \$A326,X	und Adresse der
A440	85 22	STA \$22	Fehlernummer aus Tabelle
A442	BD 27 A3	LDA \$A327,X	holen und
A445	85 23	STA \$23	abspeichern
A447	20 CC FF	JSR \$FFCC	I/O Kanäle zurücksetzen
A44A	A9 00	LDA #\$00	und Eingabekanal auf
A44C	85 13	STA \$13	Tastatur setzen
A44E	20 D7 AA	JSR \$AAD7	(CR) und (LF) ausgeben
A451	20 45 AB	JSR \$AB45	'?' ausgeben
A454	A0 00	LDY #\$00	Zeiger setzen
A456	B1 22	LDA (\$22),Y	Fehlermeldungstext holen
A458	48	PHA	Akku retten
A459	29 7F	AND #\$7F	Bit 7 löschen und
A45B	20 47 AB	JSR \$AB47	Fehlermeldung ausgeben
A45E	C8	INY	Zähler vermindern
A45F	68	PLA	Akku zurückholen
A460	10 F4	BPL \$A456	Fertig? Nein, dann weiter
A462	20 7A A6	JSR \$A67A	BASIC-Zeiger initialisieren
A465	A9 69	LDA #\$69	Zeiger A/Y auf Error-
A467	A0 A3	LDY #\$A3	meldung stellen

Einsprung von \$A851

A469	20 1E AB	JSR \$AB1E	String ausgeben
A46C	A4 3A	LDY \$3A	Auf Programmmodus

A46E	C8	INY	(prog/direkt) prüfen
A46F	F0 03	BEQ \$A474	Direkt: dann ausgeben
A471	20 C2 BD	JSR \$BDC2	'in Zeilennummer' ausgeben

Einsprung von \$E391

A474	A9 76	LDA #\$76	Zeiger auf Ready-Modus
A476	A0 A3	LDY #\$A3	setzen und
A478	20 1E AB	JSR \$AB1E	String ausgeben
A47B	A9 80	LDA #\$80	Wert für Direktmodus laden
A47D	20 90 FF	JSR \$FF90	und Flag setzen

\*\*\*\*\* Eingabe-Warteschleife

Einsprung von \$A530

A480	6C 02 03	JMP (\$0302)	JMP \$A483
------	----------	--------------	------------

Einsprung von \$A480

A483	20 60 A5	JSR \$A560	BASIC-Zeile nach Eingabepuffer
A486	86 7A	STX \$7A	CHRGET Zeiger auf
A488	84 7B	STY \$7B	Eingabepuffer
A48A	20 73 00	JSR \$0073	nächstes Zeichen holen
A48D	AA	TAX	Puffer leer?
A48E	F0 F0	BEQ \$A480	Ja: dann weiter warten
A490	A2 FF	LDX #\$FF	Wert für
A492	86 3A	STX \$3A	Kennzeichen für Direktmodus
A494	90 06	BCC \$A49C	Ziffer? als Zeile einfügen
A496	20 79 A5	JSR \$A579	BASIC-Zeile in Code wandeln
A499	4C E1 A7	JMP \$A7E1	Befehl ausführen

\*\*\*\*\* Löschen und Einfügen von  
Programmzeilen

A49C	20 68 A9	JSR \$A968	Zeilenr. nach Adressformat
A49F	20 79 A5	JSR \$A579	BASIC-Zeile in Code wandeln
A4A2	84 0B	STY \$0B	Zeiger in Eingabepuffer
A4A4	20 13 A6	JSR \$A613	Zeilenadresse berechnen
A4A7	90 44	BCC \$A4ED	Vorhanden? Ja: löschen

```

***** Programmzeile löschen
A4A9 A0 01 LDY #$01 Zeiger setzen
A4AB B1 5F LDA ($5F),Y Startadresse der nächsten
A4AD 85 23 STA $23 Zeile (HIGH) setzen
A4AF A5 2D LDA $2D Variablenanfangszeiger
A4B1 85 22 STA $22 (LOW) setzen
A4B3 A5 60 LDA $60 Startadresse der zu
A4B5 85 25 STA $25 löschenden Zeile (HIGH)
A4B7 A5 5F LDA $5F Startadresse der zu
A4B9 88 DEY löschenden Zeile (LOW)
A4BA F1 5F SBC ($5F),Y Startadresse der nächsten
A4BC 18 CLC Zeile (LOW)
A4BD 65 2D ADC $2D Variablenanfangszeiger (LOW)
A4BF 85 2D STA $2D ergibt neuen Variablenan-
A4C1 85 24 STA $24 fangszeiger (LOW)
A4C3 A5 2E LDA $2E Gleiches System für
A4C5 69 FF ADC #$FF HIGH-Byte des Variablenan-
A4C7 85 2E STA $2E fangszeigers
A4C9 E5 60 SBC $60 minus Startadresse der zu
A4CB AA TAX löschenden Zeile (LOW) ergibt
A4CC 38 SEC die zu verschiebenden Blöcke
A4CD A5 5F LDA $5F Startadresse (LOW) minus
A4CF E5 2D SBC $2D Variablenanfangszeiger (LOW)
A4D1 A8 TAY ergibt Länge des Restabschn.
A4D2 B0 03 BCS $A4D7 Größer als 255? Nein: $A4D7
A4D4 E8 INX Zähler für Blöcke erhöhen
A4D5 C6 25 DEC $25 Transportzeiger vermindern
A4D7 18 CLC Carry löschen
A4D8 65 22 ADC $22 Anfangszeiger (LOW)
A4DA 90 03 BCC $A4DF Verminderung überspringen
A4DC C6 23 DEC $23 Zeiger um 1 vermindern
A4DE 18 CLC Carry löschen
A4DF B1 22 LDA ($22),Y Verschiebeschleife
A4E1 91 24 STA ($24),Y Wert abspeichern
A4E3 C8 INY Zähler um 1 erhöhen
A4E4 D0 F9 BNE $A4DF Block fertig? Nein: weiter
A4E6 E6 23 INC $23 1.Adreßzeiger erhöhen (LOW)
A4E8 E6 25 INC $25 2.Adreßzeiger erhöhen (LOW)

```

A4EA	CA	DEX	Blockzähler um 1 vermindern
A4EB	DO F2	BNE \$A4DF	Alle Blöcke? Nein: weiter
*****			
			Programmzeile einfügen
A4ED	20 59 A6	JSR \$A659	CLR-Befehl
A4F0	20 33 A5	JSR \$A533	Programmzeilen neu binden
A4F3	AD 00 02	LDA \$0200	Zeichen im Puffer ?
A4F6	F0 88	BEQ \$A480	nein, dann zur Warteschleife
A4F8	18	CLC	Carry löschen
A4F9	A5 2D	LDA \$2D	Variablenanfangszeiger (LOW)
A4FB	85 5A	STA \$5A	als Endadresse (Quellbereich)
A4FD	65 0B	ADC \$0B	+ Länge der Zeile als End-
A4FF	85 58	STA \$58	adresse des Zielbereichs LOW
A501	A4 2E	LDY \$2E	Variablenanfangszeiger als
A503	84 5B	STY \$5B	Endadr. des Quellbereichs LOW
A505	90 01	BCC \$A508	Kein Übertrag? dann \$A508
A507	C8	INY	Übertrag addieren
A508	84 59	STY \$59	Als Endadresse des Zielbereichs
A50A	20 B8 A3	JSR \$A3B8	BASIC-Zeilen verschieben
A50D	A5 14	LDA \$14	Zeilennummer aus
A50F	A4 15	LDY \$15	\$14/15 vor
A511	8D FE 01	STA \$01FE	BASIC-Eingabepuffer setzen
A514	8C FF 01	STY \$01FF	(ab \$0200)
A517	A5 31	LDA \$31	Neuer Variablen-
A519	A4 32	LDY \$32	endzeiger
A51B	85 2D	STA \$2D	als Zeiger auf Programm-
A51D	84 2E	STY \$2E	ende speichern
A51F	A4 0B	LDY \$0B	Zeilenlänge holen
A521	88	DEY	und um 1 vermindern
A522	B9 FC 01	LDA \$01FC,Y	Zeile aus Eingabepuffer
A525	91 5F	STA (\$5F),Y	ins Programm kopieren
A527	88	DEY	Schon alle Zeichen?
A528	10 F8	BPL \$A522	Nein: dann weiterkopieren

Einsprung von \$E1B2

A52A	20 59 A6	JSR \$A659	CLR-Befehl
A52D	20 33 A5	JSR \$A533	Programmzeilen neu binden
A530	4C 80 A4	JMP \$A480	zur Eingabe-Warteschleife

\*\*\*\*\* BASIC-Zeilen neu binden

Einsprung von \$A4F0, \$A52D, \$E1B8

A533	A5 2B	LDA \$2B	Zeiger auf BASIC-Programm-
A535	A4 2C	LDY \$2C	start holen und
A537	85 22	STA \$22	und als Suchzeiger nach
A539	84 23	STY \$23	\$22/23 speichern
A53B	18	CLC	Carry löschen
A53C	A0 01	LDY #\$01	Zeiger laden
A53E	B1 22	LDA (\$22),Y	Zeilenadresse holen
A540	F0 1D	BEQ \$A55F	=0? Ja: dann RTS
A542	A0 04	LDY #\$04	Zeiger auf erstes BASIC-
A544	C8	INY	zeichen setzen
A545	B1 22	LDA (\$22),Y	Zeichen holen
A547	D0 FB	BNE \$A544	=0? (Zeilenende) nein: weiter
A549	C8	INY	Zeilenlänge nach
A54A	98	TYA	Akku schieben
A54B	65 22	ADC \$22	+ Zeiger auf aktuelle Zeile
A54D	AA	TAX	(LOW) ins X-Register
A54E	A0 00	LDY #\$00	Zeiger laden
A550	91 22	STA (\$22),Y	Akku als Adr.zeiger (LOW)
A552	A5 23	LDA \$23	Zeiger auf aktuelle Zeile (HIGH)
A554	69 00	ADC #\$00	Übertrag addieren
A556	C8	INY	Zähler um 1 erhöhen
A557	91 22	STA (\$22),Y	Adresszeiger (HIGH) speichern
A559	86 22	STX \$22	Startadresse der nächsten
A55B	85 23	STA \$23	Zeile abspeichern
A55D	90 DD	BCC \$A53C	Zum Zeilenanfang
A55F	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Eingabe einer Zeile

Einsprung von \$A483, \$AC03

A560	A2 00	LDX #\$00	Zeiger setzen
A562	20 12 E1	JSR \$E112	ein Zeichen holen

```

A565 C9 0D    CMP #$0D    RETURN-Taste ?
A567 F0 0D    BEQ $A576   ja, dann Eingabe beenden
A569 9D 00 02 STA $0200,X Zeichen nach Eingabepuffer
A56C E8        INX        Zeiger um 1 erhöhen
A56D E0 59    CPX #$59    89. Zeichen ?
A56F 90 F1    BCC $A562   nein, weitere Zeichen holen
A571 A2 17    LDX #$17    Nummer für 'string too long'
A573 4C 37 A4 JMP $A437   Fehlermeldung ausgeben
A576 4C CA AA JMP $AACA   Puffer mit $0 abschließen, CR

```

\*\*\*\*\* Umwandlung einer Zeile in den  
Interpreter-Code

Einsprung von \$A496, \$A49F

```
A579 6C 04 03 JMP ($0304) JMP $A57C
```

Einsprung von \$A579

```

A57C A6 7A    LDX $7A    Zeiger setzen, erstes Zeichen
A57E A0 04    LDY #$04    Wert für codierte Zeile
A580 84 0F    STY $0F    Flag für Hochkomma
A582 BD 00 02 LDA $0200,X Zeichen aus Puffer holen
A585 10 07    BPL $A58E   kein BASIC-Code ? kleiner 128
A587 C9 FF    CMP #$FF    Code für Pi ?
A589 F0 3E    BEQ $A5C9   Ja: dann speichern
A58B E8        INX        Zeiger erhöhen
A58C D0 F4    BNE $A582   nächstes Zeichen überprüfen
A58E C9 20    CMP #$20    ' ' Leerzeichen?
A590 F0 37    BEQ $A5C9   Ja: dann speichern
A592 85 08    STA $08    in Hochkomma-Flag speichern
A594 C9 22    CMP #$22    '"' Hochkomma?
A596 F0 56    BEQ $A5EE   Ja: dann speichern
A598 24 0F    BIT $0F    Überprüft auf Bit 6
A59A 70 2D    BVS $A5C9   gesetzt: ASCII speichern
A59C C9 3F    CMP #$3F    '?' Fragezeichen?
A59E D0 04    BNE $A5A4   Nein: dann weiter prüfen
A5A0 A9 99    LDA #$99    PRINT-Code für ? laden
A5A2 D0 25    BNE $A5C9   und abspeichern
A5A4 C9 30    CMP #$30    Kleiner $30 ? (Code für 0)

```

A5A6	90 04	BCC \$A5AC	Ja: dann \$A5AC
A5AB	C9 3C	CMP #\$3C	Mit \$3C vergleichen
A5AA	90 1D	BCC \$A5C9	wenn größer, dann \$A5C9
A5AC	84 71	STY \$71	Zeiger zwischenspeichern
A5AE	A0 00	LDY #\$00	Zähler für Tokentabelle
A5B0	84 0B	STY \$0B	initialisieren
A5B2	88	DEY	
A5B3	86 7A	STX \$7A	Zeiger auf Eingabepuffer
A5B5	CA	DEX	zwischenspeichern
A5B6	C8	INY	X- und Y-Register
A5B7	E8	INX	um 1 erhöhen
A5B8	BD 00 02	LDA \$0200,X	Zeichen aus Puffer laden
A5BB	38	SEC	Carry für Subtr. löschen
A5BC	F9 9E A0	SBC \$A09E,Y	Zeichen mit Befehlsword vergleichen
A5BF	F0 F5	BEQ \$A5B6	Gefunden? Ja: nächstes Zeich.
A5C1	C9 80	CMP #\$80	mit \$80 (128) vergleichen
A5C3	D0 30	BNE \$A5F5	Befehl nicht gefunden: \$A5F5
A5C5	05 0B	ORA \$0B	BASIC-Code gleich Zähler +\$80
A5C7	A4 71	LDY \$71	Zeiger auf cod. Zeile holen
A5C9	E8	INX	
A5CA	C8	INY	Zeiger erhöhen
A5CB	99 FB 01	STA \$01FB,Y	BASIC-Code speichern
A5CE	B9 FB 01	LDA \$01FB,Y	und Statusregister setzen
A5D1	F0 36	BEQ \$A609	=0 (Ende): dann fertig
A5D3	38	SEC	Carry setzen (Subtraktion)
A5D4	E9 3A	SBC #\$3A	':' Trennzeichen?
A5D6	F0 04	BEQ \$A5DC	Ja: dann \$A5DC
A5D8	C9 49	CMP #\$49	DATA-Code ?
A5DA	D0 02	BNE \$A5DE	Nein: Speichern überspringen
A5DC	85 0F	STA \$0F	nach Hochkomma-Flag speichern
A5DE	38	SEC	Carry setzen
A5DF	E9 55	SBC #\$55	REM-Code ?
A5E1	D0 9F	BNE \$A582	Nein: zum Schleifenanfang
A5E3	85 08	STA \$08	0 in Hochkomma-Flag
A5E5	BD 00 02	LDA \$0200,X	nächstes Zeichen holen
A5E8	F0 DF	BEQ \$A5C9	=0 (Ende)? Ja: dann \$A5C9
A5EA	C5 08	CMP \$08	Als ASCII speichern?
A5EC	F0 DB	BEQ \$A5C9	Nein: dann \$A5C9
A5EE	C8	INY	Zeiger erhöhen
A5EF	99 FB 01	STA \$01FB,Y	Code abspeichern

A5F2	E8	INX	Zeiger erhöhen
A5F3	D0 F0	BNE \$A5E5	Zum Schleifenanfang
A5F5	A6 7A	LDX \$7A	Zeiger wieder auf Eingabep.
A5F7	E6 0B	INC \$0B	Suchzähler erhöhen
A5F9	C8	INY	Zähler erhöhen
A5FA	B9 9D A0	LDA \$A09D,Y	nächsten Befehl suchen
A5FD	10 FA	BPL \$A5F9	Gefunden? Nein: weitersuchen
A5FF	B9 9E A0	LDA \$A09E,Y	Ende der Tabelle?
A602	D0 B4	BNE \$A5B8	Nein: dann weiter
A604	BD 00 02	LDA \$0200,X	nächstes Zeichen holen
A607	10 BE	BPL \$A5C7	kleiner \$80? Ja: \$A5C7
A609	99 FD 01	STA \$01FD,Y	im Eingabepuffer speichern
A60C	C6 7B	DEC \$7B	CHRGET-Zeiger zurücksetzen
A60E	A9 FF	LDA #\$FF	Zeiger auf Eingabepuffer -1
A610	85 7A	STA \$7A	setzen (LOW)
A612	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Startadresse einer  
Programmzeile berechnen

Einsprung von \$A4A4, \$A6A7

A613	A5 2B	LDA \$2B	Zeiger auf BASIC-
A615	A6 2C	LDX \$2C	Programmstart laden

Einsprung von \$A8C0

A617	A0 01	LDY #\$01	Zähler setzen
A619	85 5F	STA \$5F	BASIC-Programmstart als
A61B	86 60	STX \$60	Zeiger nach \$5F/60
A61D	B1 5F	LDA (\$5F),Y	Link-Adresse holen (HIGH)
A61F	F0 1F	BEQ \$A640	gleich null: dann Ende
A621	C8	INY	Zähler 2 mal erhöhen ( LOW-
A622	C8	INY	Byte übergehen)
A623	A5 15	LDA \$15	gesuchte Zeilennummer (HIGH)
A625	D1 5F	CMP (\$5F),Y	mit aktueller vergleichen
A627	90 18	BCC \$A641	kleiner: dann nicht gefunden
A629	F0 03	BEQ \$A62E	gleich: Nummer LOW prüfen
A62B	88	DEY	Zähler um 1 vermindern
A62C	D0 09	BNE \$A637	unbedingter Sprung

A62E	A5 14	LDA \$14	gesuchte Zeilennummer (LOW)
A630	88	DEY	Zeiger um 1 vermindern
A631	D1 5F	CMP (\$5F),Y	Zeilennummer LOW vergleichen
A633	90 0C	BCC \$A641	kleiner: Zeile nicht gefunden
A635	F0 0A	BEQ \$A641	oder gleich: C=1 und RTS
A637	88	DEY	Y-Register auf 1 setzen
A638	B1 5F	LDA (\$5F),Y	Adresse der nächsten Zeile
A63A	AA	TAX	in das X-Register laden
A63B	88	DEY	Register vermindern (auf 0)
A63C	B1 5F	LDA (\$5F),Y	Link-Adresse holen (LOW)
A63E	80 D7	BCS \$A617	weiter suchen
A640	18	CLC	Carry löschen
A641	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl NEW

A642	D0 FD	BNE \$A641	Kein Trennzeichen: SYNTAX ERROR
------	-------	------------	------------------------------------

Einsprung von \$E444

A644	A9 00	LDA #\$00	Nullcode laden
A646	A8	TAY	und als Zähler ins Y-Reg.
A647	91 2B	STA (\$2B),Y	Nullcode an Programmanfang
A649	C8	INY	Zähler erhöhen
A64A	91 2B	STA (\$2B),Y	noch einen Nullcode dahinter
A64C	A5 2B	LDA \$2B	Zeiger auf Programmst. (LOW)
A64E	18	CLC	Carry löschen
A64F	69 02	ADC #\$02	Programmstart + 2 ergibt
A651	85 2D	STA \$2D	neuen Variablenstart (LOW)
A653	A5 2C	LDA \$2C	Zeiger auf Programmst. (HIGH)
A655	69 00	ADC #\$00	+ Übertrag ergibt neuen
A657	85 2E	STA \$2E	Variablenstart (HIGH)

Einsprung von \$A4ED, \$A52A, \$A87A

A659	20 8E A6	JSR \$A68E	CHRGET, Routine neu setzen
A65C	A9 00	LDA #\$00	Zero-Flag für CLR = 1 setzen

```
***** BASIC-Befehl CLR
A65E D0 2D BNE $A68D Kein Trennzeichen: SYNTAX
ERROR
```

Einsprung von \$A87D

```
A660 20 E7 FF JSR $FFE7 alle I/O Kanäle zurücksetzen
```

Einsprung von \$E101

```
A663 A5 37 LDA $37 Zeiger auf BASIC-RAM-Ende
A665 A4 38 LDY $38 (LOW/HIGH) laden
A667 85 33 STA $33 String-Start auf BASIC-
A669 84 34 STY $34 RAM-Ende setzen
A66B A5 2D LDA $2D Zeiger auf Variablen-
A66D A4 2E LDY $2E start laden
A66F 85 2F STA $2F und in Array-Anfangs-
A671 84 30 STY $30 zeiger setzen
A673 85 31 STA $31 und in Zeiger auf Array-
A675 84 32 STY $32 Ende speichern
```

Einsprung von \$E1BB

```
A677 20 1D A8 JSR $A81D RESTORE-Befehl
```

Einsprung von \$A462, \$E382

```
A67A A2 19 LDX #$19 Wert laden und String-
A67C 86 16 STX $16 Descriptor-Index zurücksetzen
A67E 68 PLA 2 Bytes vom Stapel in das
A67F A8 TAY Y-Register und den
A680 68 PLA Akku holen
A681 A2 FA LDX #$FA Wert laden und damit
A683 9A TXS Stapelzeiger initialisieren
A684 48 PHA 2 Bytes aus dem Y-Register
A685 98 TYA und dem Akku wieder auf
A686 48 PHA den Stapel schieben
A687 A9 00 LDA #$00 Wert laden und damit
A689 85 3E STA $3E CONT sperren
```

A68B	85 10	STA \$10	und in FN-Flag speichern
A68D	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Programmzeiger auf  
BASIC-Start

Einsprung von \$A659, \$E185

A68E	18	CLC	Carry löschen (Addition)
A68F	A5 2B	LDA \$2B	Zeiger auf Programmstart (LOW)
A691	69 FF	ADC #\$FF	minus 1 ergibt
A693	85 7A	STA \$7A	neuen CHRGET-Zeiger (LOW)
A695	A5 2C	LDA \$2C	Programmstart (HIGH)
A697	69 FF	ADC #\$FF	minus 1 ergibt
A699	85 7B	STA \$7B	CHRGET-Zeiger (HIGH)
A69B	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC Befehl LIST

A69C	90 06	BCC \$A6A4	Ziffer ? (Zeilennummer)
A69E	F0 04	BEQ \$A6A4	nur LIST ?
A6A0	C9 AB	CMP #\$AB	Code für '- '?
A6A2	D0 E9	BNE \$A68D	anderer Code, dann SYNTAX ERR
A6A4	20 68 A9	JSR \$A968	Zeilennummer holen
A6A7	20 13 A6	JSR \$A613	Startadresse berechnen
A6AA	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT letztes Zeichen holen
A6AD	F0 0C	BEQ \$A6BB	keine Zeilennummer
A6AF	C9 AB	CMP #\$AB	Code für '- '?
A6B1	D0 8E	BNE \$A641	nein: SYNTAX ERROR
A6B3	20 73 00	JSR \$0073	CHRGET nächstes Zeichen holen
A6B6	20 68 A9	JSR \$A968	Zeilennummer holen
A6B9	D0 86	BNE \$A641	kein Trennzeichen: SYNTAX ERR
A6BB	68	PLA	2 Bytes von Stapel holen
A6BC	68	PLA	(Rücksprungadresse übergehen)
A6BD	A5 14	LDA \$14	zweite Zeilennummer laden
A6BF	05 15	ORA \$15	gleich null ?
A6C1	D0 06	BNE \$A6C9	Nein: \$A6C9
A6C3	A9 FF	LDA #\$FF	Wert laden und
A6C5	85 14	STA \$14	zweite Zeilennummer Maximal-
A6C7	85 15	STA \$15	wert \$FFFF (65535)
A6C9	A0 01	LDY #\$01	Zeiger setzen

A6CB	84 0F	STY \$0F	und Quote-Modus abschalten
A6CD	B1 5F	LDA (\$5F),Y	Linkadresse HIGH holen
A6CF	F0 43	BEQ \$A714	Ja: dann fertig
A6D1	20 2C A8	JSR \$A82C	prüft auf Stop-Taste
A6D4	20 D7 AA	JSR \$AAD7	'CR' ausgeben, neue Zeile
A6D7	C8	INY	Zeiger erhöhen
A6D8	B1 5F	LDA (\$5F),Y	Zeilenadresse holen (LOW)
A6DA	AA	TAX	und in das X-Reg. schieben
A6DB	C8	INY	Zeiger erhöhen
A6DC	B1 5F	LDA (\$5F),Y	Zeilenadresse holen (HIGH)
A6DE	C5 15	CMP \$15	mit Endnummer vergleichen
A6E0	D0 04	BNE \$A6E6	Gleich? Nein: \$A6E6
A6E2	E4 14	CPX \$14	LOW-Nummer vergleichen
A6E4	F0 02	BEQ \$A6E8	Gleich? Ja: \$A6E8
A6E6	B0 2C	BCS \$A714	Größer: dann fertig
A6E8	84 49	STY \$49	Y-Reg. zwischenspeichern
A6EA	20 CD BD	JSR \$BDCD	Zeilennummer ausgeben
A6ED	A9 20	LDA #\$20	' ' Leerzeichen
A6EF	A4 49	LDY \$49	Y-Reg. wiederholen
A6F1	29 7F	AND #\$7F	Bit 7 löschen
A6F3	20 47 AB	JSR \$AB47	Zeichen ausgeben
A6F6	C9 22	CMP #\$22	''' Hochkomma ?
A6F8	D0 06	BNE \$A700	Nein: \$A700
A6FA	A5 0F	LDA \$0F	Hochkomma-Flag laden,
A6FC	49 FF	EOR #\$FF	umdrehen (NOT)
A6FE	85 0F	STA \$0F	und wieder abspeichern
A700	C8	INY	Zeilenende nach 255 Zeichen ?
A701	F0 11	BEQ \$A714	Nein: dann aufhören
A703	B1 5F	LDA (\$5F),Y	Zeichen holen
A705	D0 10	BNE \$A717	kein Zeilenende, dann listen
A707	A8	TAY	Akku als Zeiger nach Y
A708	B1 5F	LDA (\$5F),Y	Startadresse der nächsten
A70A	AA	TAX	Zeile holen (LOW) und nach X
A70B	C8	INY	Zeiger erhöhen
A70C	B1 5F	LDA (\$5F),Y	Adresse der Zeile (HIGH)
A70E	86 5F	STX \$5F	als Zeiger merken
A710	85 60	STA \$60	(speichern nach \$5F/60) und
A712	D0 B5	BNE \$A6C9	weitermachen
A714	4C 86 E3	JMP \$E386	zum BASIC-Warmstart

\*\*\*\*\* BASIC-Code in Klartext  
umwandeln  
A717 6C 06 03 JMP (\$0306) JMP \$A71A

Einsprung von \$A717

A71A	10 D7	BPL A6F3	kein Interpretercode:ausgeben
A71C	C9 FF	CMP #\$FF	Code für Pi?
A71E	F0 D3	BEQ A6F3	Ja: so ausgeben
A720	24 0F	BIT 0F	Hochkommamodus ?
A722	30 CF	BMI A6F3	dann Zeichen so ausgeben
A724	38	SEC	Carry setzen (Subtraktion)
A725	E9 7F	SBC #\$7F	Offset abziehen
A727	AA	TAX	Code nach X
A728	84 49	STY \$49	Zeichenzeiger merken
A72A	A0 FF	LDY #\$FF	Zeiger auf Befehlstabelle
A72C	CA	DEX	erstes Befehlsword?
A72D	F0 08	BEQ \$A737	Ja: ausgeben
A72F	C8	INY	Zeiger erhöhen
A730	B9 9E A0	LDA \$A09E,Y	Offset für X-tes Befehlsword
A733	10 FA	BPL \$A72F	alle Zeichen bis zum letzten
A735	30 F5	BMI \$A72C	überlesen (Bit 7 gesetzt)
A737	C8	INY	Zeiger erhöhen
A738	B9 9E A0	LDA \$A09E,Y	Befehlsword aus Tabelle holen
A73B	30 B2	BMI \$A6EF	letzter Buchstabe: fertig
A73D	20 47 AB	JSR \$AB47	Zeichen ausgeben
A740	D0 F5	BNE \$A737	nächsten Buchstaben ausgeben

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl FOR

A742	A9 80	LDA #\$80	Wert laden und
A744	85 10	STA \$10	Integer sperren
A746	20 A5 A9	JSR \$A9A5	LET, setzt FOR-Variable
A749	20 8A A3	JSR \$A38A	sucht offene FOR-NEXT-Schlei.
A74C	D0 05	BNE \$A753	nicht gefunden: \$A753
A74E	8A	TXA	X-Reg. nach Akku
A74F	69 0F	ADC #\$0F	Stapelzeiger erhöhen
A751	AA	TAX	Akku zurück nach X-Reg. und
A752	9A	TXS	in den Stapelzeiger
A753	68	PLA	Rücksprungadresse vom Stapel
A754	68	PLA	holen (LOW und HIGH)

A755	A9 09	LDA #09	Wert für Prüfung laden
A757	20 FB A3	JSR \$A3FB	prüft auf Platz im Stapel
A75A	20 06 A9	JSR \$A906	sucht nächstes BAS.-Statement
A75D	18	CLC	Carry löschen (Addition)
A75E	98	TYA	CHRGET-Zeiger und Offset
A75F	65 7A	ADC \$7A	= Startadresse der Schleife
A761	48	PHA	auf Stapel speichern
A762	A5 7B	LDA \$7B	HIGH-Byte holen und
A764	69 00	ADC #00	Übertrag addieren und
A766	48	PHA	auf den Stapel legen
A767	A5 3A	LDA \$3A	Aktuelle
A769	48	PHA	Zeilennummer laden und auf
A76A	A5 39	LDA \$39	den Stapel schieben
A76C	48	PHA	(LOW und HIGH-Byte)
A76D	A9 A4	LDA #A4	'TO' - Code
A76F	20 FF AE	JSR \$AEFF	prüft auf Code
A772	20 8D AD	JSR \$AD8D	prüft ob numerische Variable
A775	20 8A AD	JSR \$AD8A	numerischer Ausdruck nach FAC
A778	A5 66	LDA \$66	Vorzeichenbyte von FAC holen
A77A	09 7F	ORA #7F	Bit 0 bis 6 setzen
A77C	25 62	AND \$62	mit \$62 angleichen
A77E	85 62	STA \$62	und abspeichern
A780	A9 8B	LDA #8B	Rücksprungadresse laden
A782	A0 A7	LDY #A7	(LOW und HIGH)
A784	85 22	STA \$22	und zwischenspeichern
A786	84 23	STY \$23	(LOW und HIGH)
A788	4C 43 AE	JMP \$AE43	Schleifenendwert auf Stapel
A78B	A9 BC	LDA #8BC	Zeiger auf Konstante 1 setzen
A78D	A0 B9	LDY #B9	(Ersatzwert für STEP)
A78F	20 A2 BB	JSR \$BBA2	als Default-STEP-Wert in FAC
A792	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT: letztes Zeichen holen
A795	C9 A9	CMP #A9	'STEP' - Code?
A797	D0 06	BNE \$A79F	kein STEP-Wert: \$A79F
A799	20 73 00	JSR \$0073	CHRGET nächstes Zeichen holen
A79C	20 8A AD	JSR \$AD8A	numerischer Ausdruck nach FAC
A79F	20 2B BC	JSR \$BC2B	holt Vorzeichenbyte
A7A2	20 38 AE	JSR \$AE38	Vorz. und STEP-Wert auf Stack
A7A5	A5 4A	LDA \$4A	Zeiger auf Variablenwert
A7A7	48	PHA	(LOW) auf den Stapel
A7A8	A5 49	LDA \$49	Zeiger (HIGH)

A7AA	48	PHA	auf den Stapel
A7AB	A9 81	LDA #\$81	und FOR-Code
A7AD	48	PHA	auf den Stapel legen

\*\*\*\*\* Interpreterschleife

Einsprung von \$A7EA, \$A89D, \$AD75

A7AE	20 2C A8	JSR \$A82C	prüft auf Stop-Taste
A7B1	A5 7A	LDA \$7A	CHRGET Zeiger (LOW und HIGH)
A7B3	A4 7B	LDY \$7B	laden
A7B5	C0 02	CPY #\$02	Direkt-Modus?
A7B7	EA	NOP	No OPERATION
A7B8	F0 04	BEQ \$A7BE	ja: \$A7BE
A7BA	85 3D	STA \$3D	als Zeiger für CONT
A7BC	84 3E	STY \$3E	merken
A7BE	A0 00	LDY #\$00	Zeiger setzen
A7C0	B1 7A	LDA (\$7A),Y	laufendes Zeichen holen
A7C2	D0 43	BNE \$A807	nicht Zeilenende?
A7C4	A0 02	LDY #\$02	Zeiger neu setzen
A7C6	B1 7A	LDA (\$7A),Y	Programmende?
A7C8	18	CLC	Flag für END setzen
A7C9	D0 03	BNE \$A7CE	Kein Programmende: \$A7CE
A7CB	4C 4B A8	JMP \$A84B	ja: dann END ausführen
A7CE	C8	INY	Zeiger erhöhen
A7CF	B1 7A	LDA (\$7A),Y	laufende Zeilennummer
A7D1	85 39	STA \$39	(LOW) nach \$39
A7D3	C8	INY	Zeiger auf nächstes Byte
A7D4	B1 7A	LDA (\$7A),Y	laufende Zeilennummer
A7D6	85 3A	STA \$3A	(HIGH) nach \$3A
A7D8	98	TYA	Zeiger nach Akku
A7D9	65 7A	ADC \$7A	Programmzeiger auf
A7DB	85 7A	STA \$7A	Programmzeile setzen
A7DD	90 02	BCC \$A7E1	C=0: Erhöhung umgehen
A7DF	E6 7B	INC \$7B	Programmzeiger (HIGH) erhöhen

Einsprung von \$A499

A7E1	6C 08 03	JMP (\$0308)	JMP \$A7E4 Statement ausführen
------	----------	--------------	--------------------------------

Einsprung von \$A7E1

A7E4	20 73 00	JSR \$0073	CHRGET nächstes Zeichen holen
A7E7	20 ED A7	JSR \$A7ED	Statement ausführen
A7EA	4C AE A7	JMP \$A7AE	zurück zur Interpreterschlei.

\*\*\*\*\* BASIC-Statement ausführen

Einsprung von \$A7E7, \$A948

A7ED	F0 3C	BEQ \$A82B	Zeilenende, dann fertig
------	-------	------------	-------------------------

Einsprung von \$A95C

A7EF	E9 80	SBC #\$80	Token?
A7F1	90 11	BCC \$A804	nein: dann zum LET-Befehl
A7F3	C9 23	CMP #\$23	NEW?
A7F5	B0 17	BCS \$A80E	Funktions-Token oder GO TO
A7F7	0A	ASL	BASIC-Befehl, Code mal 2
A7F8	A8	TAY	als Zeiger ins Y-Reg.
A7F9	B9 0D A0	LDA \$A00D,Y	Befehlsadresse (LOW und
A7FC	48	PHA	HIGH) aus Tabelle
A7FD	B9 0C A0	LDA \$A00C,Y	holen und als
A800	48	PHA	Rücksprungadresse auf Stapel
A801	4C 73 00	JMP \$0073	Zeichen und Befehl ausführen
A804	4C A5 A9	JMP \$A9A5	zum LET-Befehl

\*\*\*\*\*

A807	C9 3A	CMP #\$3A	':' ist es Doppelpunkt?
A809	F0 D6	BEQ \$A7E1	ja: \$A7E1
A80B	4C 08 AF	JMP \$AF08	sonst 'SYNTAX ERROR'

\*\*\*\*\*

A80E	C9 4B	CMP #\$4B	prüft auf 'GO' 'TO' Code
A810	D0 F9	BNE \$A80B	'GO' (minus \$80)
A812	20 73 00	JSR \$0073	nein: 'SYNTAX ERROR'
A815	A9 A4	LDA #\$A4	nächstes Zeichen holen
A817	20 FF AE	JSR \$AEFF	'TO'
A81A	4C A0 A8	JMP \$A8A0	prüft auf Code
			zum GOTO-Befehl

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl RESTORE

Einsprung von \$A677

A81D	38	SEC	Carry setzen (Subtraktion)
A81E	A5 2B	LDA \$2B	Programmstartzeiger (LOW)
A820	E9 01	SBC #\$01	laden und davon 1 abziehen
A822	A4 2C	LDY \$2C	und HIGH-Byte holen
A824	B0 01	BCS \$A827	
A826	88	DEY	LOW-Byte -1

Einsprung von \$ACE7

A827	85 41	STA \$41	als DATA-Zeiger
A829	84 42	STY \$42	abspeichern
A82B	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* prüft auf Stop-Taste

Einsprung von \$A6D1, \$A7AE

A82C	20 E1 FF	JSR \$FFE1	Stop-Taste abfragen
------	----------	------------	---------------------

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl STOP

A82F	B0 01	BCS \$A832	C=1: Flag für STOP
------	-------	------------	--------------------

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl END

A831	18	CLC	C=0 Flag für END
A832	D0 3C	BNE \$A870	RUN/STOP nicht gedrückt: RTS
A834	A5 7A	LDA \$7A	Programmzeiger laden
A836	A4 7B	LDY \$7B	(LOW und HIGH-Byte)
A838	A6 3A	LDX \$3A	Direkt-Modus?
A83A	E8	INX	(Zeilennummer -1)
A83B	F0 0C	BEQ \$A849	ja: \$A849
A83D	85 3D	STA \$3D	als Zeiger für CONT setzen
A83F	84 3E	STY \$3E	(LOW und HIGH)
A841	A5 39	LDA \$39	Nummer der laufenden Zeile
A843	A4 3A	LDY \$3A	holen (LOW und HIGH)
A845	85 3B	STA \$3B	und als Zeilennummer für
A847	84 3C	STY \$3C	CONT merken

A849	68	PLA	Rücksprungadresse
A84A	68	PLA	vom Stapel entfernen

Einsprung von \$A7CB

A84B	A9 81	LDA #\$81	Zeiger auf Startadresse
A84D	A0 A3	LDY #\$A3	BREAK setzen
A84F	90 03	BCC \$A854	END Flag?
A851	4C 69 A4	JMP \$A469	nein: 'BREAK IN XXX' ausgeben
A854	4C 86 E3	JMP \$E386	zum BASIC-Warmstart

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl CONT

A857	D0 17	BNE \$A870	Kein Trennzeichen: SYNTAX ERR
A859	A2 1A	LDX #\$1A	Fehlernr. für 'CAN'T CONTINUE
A85B	A4 3E	LDY \$3E	CONT gesperrt?
A85D	D0 03	BNE \$A862	nein: \$A862
A85F	4C 37 A4	JMP \$A437	Fehlermeldung ausgeben
A862	A5 3D	LDA \$3D	CONT-Zeiger (LOW) laden
A864	85 7A	STA \$7A	und CONT-Zeiger als Programm-
A866	84 7B	STY \$7B	zeiger abspeichern
A868	A5 3B	LDA \$3B	und
A86A	A4 3C	LDY \$3C	Zeilennummer wieder
A86C	85 39	STA \$39	setzen
A86E	84 3A	STY \$3A	(LOW- und HIGH-Byte)
A870	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl RUN

A871	08	PHP	Statusregister retten
A872	A9 00	LDA #\$00	Wert laden und
A874	20 90 FF	JSR \$FF90	Flag für Programmmodus setzen
A877	28	PLP	Statusregister zurückholen
A878	D0 03	BNE \$A87D	weitere Zeichen (Zeilennr.)?
A87A	4C 59 A6	JMP \$A659	Programmzeiger setzen, CLR
A87D	20 60 A6	JSR \$A660	CLR-Befehl
A880	4C 97 A8	JMP \$A897	GOTO-Befehl

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl GOSUB

A883	A9 03	LDA #\$03	Wert für Prüfung
A885	20 FB A3	JSR \$A3FB	prüft auf Platz im Stapel

A888	A5 7B	LDA \$7B	Programmzeiger (LOW-
A88A	48	PHA	und HIGH-Byte) laden
A88B	A5 7A	LDA \$7A	und auf den
A88D	48	PHA	Stapel retten
A88E	A5 3A	LDA \$3A	Zeilennummer laden (HIGH)
A890	48	PHA	und auf den Stapel legen
A891	A5 39	LDA \$39	Zeilennummer LOW laden
A893	48	PHA	und auf den Stapel legen
A894	A9 8D	LDA #\$8D	'GOSUB'-Code laden
A896	48	PHA	und auf den Stapel legen

Einsprung von \$A880

A897	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT: letztes Zeichen holen
A89A	20 A0 A8	JSR \$A8A0	GOTO-Befehl
A89D	4C AE A7	JMP \$A7AE	zur Interpreterschleife

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl GOTO

Einsprung von \$A81A, \$A89A, \$A945

A8A0	20 6B A9	JSR \$A96B	Zeilennummer nach \$14/\$15
A8A3	20 09 A9	JSR \$A909	nächsten Zeilenanfang suchen
A8A6	38	SEC	Carry löschen (Subtraktion)
A8A7	A5 39	LDA \$39	aktuelle Zeilennummer (LOW)
A8A9	E5 14	SBC \$14	kleiner als laufende Zeile?
A8AB	A5 3A	LDA \$3A	aktuelle Zeilennummer (HIGH)
A8AD	E5 15	SBC \$15	kleiner als laufende Zeile?
A8AF	B0 0B	BCS \$A8BC	nein: \$A8BC
A8B1	98	TYA	Differenz in Akku
A8B2	38	SEC	Carry setzen (Addition)
A8B3	65 7A	ADC \$7A	Programmzeiger addieren
A8B5	A6 7B	LDX \$7B	sucht ab laufender Zeile
A8B7	90 07	BCC \$A8C0	unbedingter
A8B9	E8	INX	Sprung
A8BA	B0 04	BCS \$A8C0	zu \$A8C0
A8BC	A5 2B	LDA \$2B	sucht ab Programmstart
A8BE	A6 2C	LDX \$2C	
A8C0	20 17 A6	JSR \$A617	sucht Programmzeile
A8C3	90 1E	BCC \$A8E3	nicht gefunden: 'undef'd st.'

A8C5	A5 5F	LDA \$5F	von der Startadresse (Zeile)
A8C7	E9 01	SBC #\$01	eins subtrahieren und als
A8C9	85 7A	STA \$7A	Programmzeiger (LOW)
A8CB	A5 60	LDA \$60	HIGH-Byte der Zeile laden
A8CD	E9 00	SBC #\$00	Übertrag berücksichtigen
A8CF	85 7B	STA \$7B	und als Programmzeiger
A8D1	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl RETURN

A8D2	D0 FD	BNE \$A8D1	Kein Trennzeichen: SYNTAX ERR
A8D4	A9 FF	LDA #\$FF	Wert laden und
A8D6	85 4A	STA \$4A	FOR-NEXT-ZEIGER neu setzen
A8D8	20 8A A3	JSR \$A38A	GOSUB-Datensatz suchen
A8DB	9A	TXS	
A8DC	C9 8D	CMP #\$8D	'GOSUB'-Code?
A8DE	F0 0B	BEQ \$A8EB	ja: \$A8EB
A8E0	A2 0C	LDX #\$0C	Nr für 'return without gosub'
A8E2	2C	.BYTE \$2C	
A8E3	A2 11	LDX #\$02	Nr für 'undef'd statement'
A8E5	4C 37 A4	JMP \$A437	Fehlermeldung ausgeben
A8E8	4C 08 AF	JMP \$AF08	'syntax error' ausgeben

A8EB	68	PLA	GOSUB-Code vom Stapel holen
A8EC	68	PLA	Zeilennummer (LOW) wieder-
A8ED	85 39	STA \$39	holen und abspeichern
A8EF	68	PLA	Zeilennummer (HIGH) holen
A8F0	85 3A	STA \$3A	und abspeichern
A8F2	68	PLA	Programmzeiger (LOW) wieder-
A8F3	85 7A	STA \$7A	holen und abspeichern
A8F5	68	PLA	Programmzeiger (HIGH) holen
A8F6	85 7B	STA \$7B	abspeichern

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl DATA

Einsprung von \$ABE7, \$B3DB

A8F8	20 06 A9	JSR \$A906	nächstes Statement suchen
------	----------	------------	---------------------------

Einsprung von \$ABF6, \$ACD1

A8FB	98	TYA	Offset
A8FC	18	CLC	Carry löschen (Addition)
A8FD	65 7A	ADC \$7A	Programmzeiger addieren
A8FF	85 7A	STA \$7A	und wieder abspeichern
A901	90 02	BCC \$A905	Verminderung übergehen
A903	E6 7B	INC \$7B	Programmzeiger vermindern
A905	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Offset des nächsten  
Trennzeichens finden

Einsprung von \$A75A, \$A8F8, \$ABF3, \$ACB8

A906	A2 3A	LDX #\$3A	':' Doppelpunkt
A908	2C	.BYTE \$2C	

Einsprung von \$A8A3, \$A93B

A909	A2 00	LDX #\$00	\$0 Zeilenende
A90B	86 07	STX \$07	als Suchzeichen
A90D	A0 00	LDY #\$00	Zähler
A90F	84 08	STY \$08	initialisieren
A911	A5 08	LDA \$08	Speicherzelle \$7
A913	A6 07	LDX \$07	gesuchtes Zeichen
A915	85 07	STA \$07	mit \$8
A917	86 08	STX \$08	vertauschen
A919	B1 7A	LDA (\$7A),Y	Zeichen holen
A91B	F0 E8	BEQ \$A905	Zeilenende, dann fertig
A91D	C5 08	CMP \$08	= Suchzeichen?
A91F	F0 E4	BEQ \$A905	ja: \$A905
A921	C8	INY	Zeiger erhöhen
A922	C9 22	CMP #\$22	''' Hochkomma?
A924	D0 F3	BNE \$A919	nein: \$A919
A926	F0 E9	BEQ \$A911	sonst \$7 und \$8 vertauschen

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl IF

A928	20 9E AD	JSR \$AD9E	FRMEVL Ausdruck berechnen
A92B	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT letztes Zeichen

A92E	C9 89	CMP #89	'GOTO'-Code?
A930	F0 05	BEQ \$A937	ja: \$A937
A932	A9 A7	LDA #A7	'THEN'-Code
A934	20 FF AE	JSR \$AEFF	prüft auf Code
A937	A5 61	LDA \$61	Ergebnis des IF-Ausdrucks
A939	D0 05	BNE \$A940	Ausdruck wahr?
***** BASIC-Befehl REM			
A93B	20 09 A9	JSR \$A909	nein, Zeilenanfang suchen
A93E	F0 BB	BEQ \$A8FB	Programmz. auf nächste Zeile
A940	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT: letztes Zeichen holen
A943	B0 03	BCS \$A948	keine Ziffer?
A945	4C A0 A8	JMP \$A8A0	zum GOTO-Befehl
A948	4C ED A7	JMP \$A7ED	Befehl dekodieren, ausführen
***** BASIC-Befehl ON			
A94B	20 9E B7	JSR \$B79E	Byte-Wert (0 bis 255) holen
A94E	48	PHA	Code merken
A94F	C9 8D	CMP #8D	'GOSUB'-Code?
A951	F0 04	BEQ \$A957	ja: \$A957
A953	C9 89	CMP #89	'GOTO'-Code?
A955	D0 91	BNE \$A8E8	nein: dann 'SYNTAX ERROR'
A957	C6 65	DEC \$65	Zähler vermindern
A959	D0 04	BNE \$A95F	noch nicht null?
A95B	68	PLA	ja: Code zurückholen
A95C	4C EF A7	JMP \$A7EF	und Befehl ausführen
A95F	20 73 00	JSR \$0073	CHRGET nächstes Zeichen holen
A962	20 6B A9	JSR \$A96B	Zeilennummer holen
A965	C9 2C	CMP #2C	',' Komma?
A967	F0 EE	BEQ \$A957	ja: dann weiter
A969	68	PLA	kein Sprung: Code zurückholen
A96A	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Zeilennummer nach \$14/\$15

Einsprung von \$A49C, \$A6A4, \$A6B6, A8A0, \$A962

A96B	A2 00	LDX #\$00	Wert laden und
A96D	86 14	STX \$14	Vorsetzen
A96F	86 15	STX \$15	(für Zeilennummer gleich 0)

Einsprung von \$A9A2

A971	B0 F7	BCS \$A96A	keine Ziffer, dann fertig
A973	E9 2F	SBC #\$2F	'0'-1 abziehen, gibt Hexwert
A975	85 07	STA \$07	merken
A977	A5 15	LDA \$15	HIGH-Byte holen
A979	85 22	STA \$22	zwischenspeichern
A97B	C9 19	CMP #\$19	Zahl bereits größer 6400?
A97D	B0 D4	BCS \$A953	dann 'SYNTAX ERROR'
A97F	A5 14	LDA \$14	Zahl * 10 (= *2*2+Zahl*2)
A981	0A	ASL	Wert und Zwischenwert je
A982	26 22	ROL \$22	2 mal um 1 Bit nach
A984	0A	ASL	links rollen
A985	26 22	ROL \$22	(entspricht 2 * 2)
A987	65 14	ADC \$14	plus ursprünglicher Wert
A989	85 14	STA \$14	und abspeichern
A98B	A5 22	LDA \$22	Zwischenwert zu
A98D	65 15	ADC \$15	zweitem Wert addieren
A98F	85 15	STA \$15	und wieder abspeichern
A991	06 14	ASL \$14	Speicherzelle \$14 und
A993	26 15	ROL \$15	\$15 verdoppeln
A995	A5 14	LDA \$14	Wert wieder laden
A997	65 07	ADC \$07	und Einerziffer addieren
A999	85 14	STA \$14	wieder speichern
A99B	90 02	BCC \$A99F	Carry gesetzt? (Übertrag)
A99D	E6 15	INC \$15	Übertrag addieren
A99F	20 73 00	JSR \$0073	CHRGET nächstes Zeichen holen
A9A2	4C 71 A9	JMP \$A971	und weiter machen

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl LET

Einsprung von \$A746, \$A804

A9A5	20 8B B0	JSR \$B08B	sucht Variable hinter LET
A9A8	85 49	STA \$49	und Variablenadresse
A9AA	84 4A	STY \$4A	merken (LOW- und HIGH-Byte)
A9AC	A9 B2	LDA #\$B2	'=' - Code
A9AE	20 FF AE	JSR \$AEFF	prüft auf Code
A9B1	A5 0E	LDA \$0E	Integer-Flag
A9B3	48	PHA	auf Stapel retten
A9B4	A5 0D	LDA \$0D	und Typ-Flag
A9B6	48	PHA	(String/numerisch) retten
A9B7	20 9E AD	JSR \$AD9E	FRMEVL: Ausdruck holen
A9BA	68	PLA	Typ-Flag wiederholen
A9BB	2A	ROL A	und Bit 7 ins Carry schieben
A9BC	20 90 AD	JSR \$AD90	auf richtigen Typ prüfen
A9BF	D0 18	BNE \$A9D9	String? ja: \$A9D9
A9C1	68	PLA	Integer-Flag zurückholen

Einsprung von \$AC8E

A9C2	10 12	BPL \$A9D6	INTEGER? ja: \$A9D6
------	-------	------------	---------------------

\*\*\*\*\* Wertzuweisung INTEGER

A9C4	20 1B BC	JSR \$BC1B	FAC runden
A9C7	20 BF B1	JSR \$B1BF	und nach INTEGER wandlen
A9CA	A0 00	LDY #\$00	Zeiger setzen
A9CC	A5 64	LDA \$64	HIGH-Byte holen und
A9CE	91 49	STA (\$49),Y	Wert in Variable bringen
A9D0	C8	INY	Zeiger erhöhen
A9D1	A5 65	LDA \$65	LOW-Byte holen und
A9D3	91 49	STA (\$49),Y	Wert in Variable bringen
A9D5	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Wertzuweisung REAL

A9D6	4C D0 BB	JMP \$BBD0	FAC nach Variable bringen
------	----------	------------	---------------------------

```
***** Wertzuweisung String
A9D9 68 PLA Akku vom Stapel holen
```

Einsprung von \$AC83

```
A9DA A4 4A LDY $4A Variablenadresse (HIGH) holen
A9DC C0 BF CPY #$BF ist Variable TI$?
A9DE D0 4C BNE $AA2C nein: $AA2C
A9E0 20 A6 B6 JSR $B6A6 FRESTR
A9E3 C9 06 CMP #$06 Stringlänge gleich 6
A9E5 D0 3D BNE $AA24 nein: 'illegal quantity'
A9E7 A0 00 LDY #$00 Wert holen
A9E9 84 61 STY $61 und damit FAC
A9EB 84 66 STY $66 initialisieren
A9ED 84 71 STY $71 (Akku, Vorzeichen und Zeiger)
A9EF 20 1D AA JSR $AA1D prüft nächstes Z. auf Ziffer
A9F2 20 E2 BA JSR $BAE2 FAC = FAC * 10
A9F5 E6 71 INC $71 Stellenzähler erhöhen
A9F7 A4 71 LDY $71 und ins Y-Reg. bringen
A9F9 20 1D AA JSR $AA1D prüft nächstes Z. auf Ziffer
A9FC 20 0C BC JSR $BC0C FAC nach ARG kopieren
A9FF AA TAX FAC gleich 0?
AA00 F0 05 BEQ $AA07 ja: $AA07
AA02 E8 INX Exponent von FAC erhöhen
AA03 8A TXA (FAC *2) und in den Akku
AA04 20 ED BA JSR $BAED FAC = FAC + ARG
AA07 A4 71 LDY $71 Stellenzähler
AA09 C8 INY erhöhen
AA0A C0 06 CPY #$06 schon 6 Stellen?
AA0C D0 DF BNE $A9ED nein: nächstes Zeichen
AA0E 20 E2 BA JSR $BAE2 FAC = FAC * 10
AA11 20 9B BC JSR $BC9B FAC rechtsbündig machen
AA14 A6 64 LDX $64 Werte für
AA16 A4 63 LDY $63 eingegebene Uhrzeit
AA18 A5 65 LDA $65 holen und
AA1A 4C DB FF JMP $FFDB Time setzen
```

\*\*\*\*\* Zeichen auf Ziffer prüfen

Einsprung von \$A9EF, \$A9F9

AA1D	B1 22	LDA (\$22),Y	Zeichen holen (aus String)
AA1F	20 80 00	JSR \$0080	auf Ziffer prüfen
AA22	90 03	BCC \$AA27	Ziffer: \$AA27
AA24	4C 48 B2	JMP \$B248	sonst: 'illegal quantity'
AA27	E9 2F	SBC #\$2F	von ASCII nach HEX umwandeln
AA29	4C 7E BD	JMP \$BD7E	in FAC und ARG übertragen

\*\*\*\*\* Wertzuweisung an normalen String

AA2C	A0 02	LDY #\$02	Zeiger setzen
AA2E	B1 64	LDA (\$64),Y	Stringadresse HIGH mit
AA30	C5 34	CMP \$34	Stringanfangsadr. vergleichen
AA32	90 17	BCC \$AA4B	kleiner: String im Programm
AA34	D0 07	BNE \$AA3D	größer: \$AA3D
AA36	88	DEY	Zeiger vermindern
AA37	B1 64	LDA (\$64),Y	Stringadresse (LOW) holen
AA39	C5 33	CMP \$33	und vergleichen
AA3B	90 0E	BCC \$AA4B	kleiner: String im Programm
AA3D	A4 65	LDY \$65	Zeiger auf Stringdescriptor
AA3F	C4 2E	CPY \$2E	mit Variablenstart vergl.
AA41	90 08	BCC \$AA4B	kleiner: \$AA4B
AA43	D0 0D	BNE \$AA52	größer: \$AA52
AA45	A5 64	LDA \$64	Stringdescriptorzeiger (LOW)
AA47	C5 2D	CMP \$2D	mit Variablenstart vergl.
AA49	B0 07	BCS \$AA52	größer: \$AA52
AA4B	A5 64	LDA \$64	Zeiger in Akku und Y-Reg.
AA4D	A4 65	LDY \$65	auf Stringdescriptor setzen
AA4F	4C 68 AA	JMP \$AA68	bis \$AA68 überspringen
AA52	A0 00	LDY #\$00	Zeiger setzen
AA54	B1 64	LDA (\$64),Y	Länge des Strings holen
AA56	20 75 B4	JSR \$B475	prüft Platz, setzt Stringz.
AA59	A5 50	LDA \$50	Zeiger auf Stringdescriptor
AA5B	A4 51	LDY \$51	holen (LOW- und HIGH-Byte)
AA5D	85 6F	STA \$6F	und
AA5F	84 70	STY \$70	speichern
AA61	20 7A B6	JSR \$B67A	String in Bereich übertragen

AA64	A9 61	LDA #\$61	Werte laden
AA66	A0 00	LDY #\$00	und damit

## Einsprung von \$AAeF

AA68	85 50	STA \$50	Stringdiscriptor
AA6A	84 51	STY \$51	neu setzen
AA6C	20 DB B6	JSR \$B6DB	Descriptor löschen
AA6F	A0 00	LDY #\$00	Zeiger setzen
AA71	B1 50	LDA (\$50),Y	Länge des Descriptors holen
AA73	91 49	STA (\$49),Y	und abspeichern
AA75	C8	INY	Zeiger erhöhen
AA76	B1 50	LDA (\$50),Y	Adresse (LOW) holen
AA78	91 49	STA (\$49),Y	und speichern
AA7A	C8	INY	Zeiger erhöhen
AA7B	B1 50	LDA (\$50),Y	und Adresse (HIGH)
AA7D	91 49	STA (\$49),Y	in Variable bringen
AA7F	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl PRINT#

AA80	20 86 AA	JSR \$AA86	CMD-Befehl
AA83	4C B5 AB	JMP \$ABB5	und CLRCH

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl CMD

## Einsprung von \$AA80

AA86	20 9E B7	JSR \$B79E	holt Byte-Ausdruck
AA89	F0 05	BEQ \$AA90	Trennzeichen: \$AA90
AA8B	A9 2C	LDA #\$2C	',', Wert laden
AA8D	20 FF AE	JSR \$AEFF	prüft auf Komma
AA90	08	PHP	Statusregister merken
AA91	86 13	STX \$13	Nr. des Ausgabegeräts merken
AA93	20 18 E1	JSR \$E118	CKOUT, Ausgabegerät setzen
AA96	28	PLP	Statusregister wiederholen
AA97	4C A0 AA	JMP \$AAA0	zum PRINT-Befehl
AA9A	20 21 AB	JSR \$AB21	String drucken
AA9D	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT letztes Zeichen

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl PRINT

Einsprung von \$AA97

AAA0 F0 35 BEQ \$AAD7 Trennzeichen: \$AAD7

Einsprung von \$AB16

AAA2 F0 43 BEQ \$AAE7 Trennz. (TAB, SPC): RTS  
 AAA4 C9 A3 CMP #\$A3 'TAB('-Code?  
 AAA6 F0 50 BEQ \$AAF8 ja: \$AAF8  
 AAA8 C9 A6 CMP #\$A6 'SPC('-Code?  
 AAAA 18 CLC Flag für SPC setzen  
 AAAB F0 4B BEQ \$AAF8 SPC-Code: \$AAF8  
 AAAD C9 2C CMP #\$2C ','-Code? (Komma)  
 AAAF F0 37 BEQ \$AAE8 ja: \$AAE8  
 AAB1 C9 3B CMP #\$3B ';'-Code? (Semikolon)  
 AAB3 F0 5E BEQ \$AB13 ja: nächstes Zeichen, weiter  
 AAB5 20 9E AD JSR \$AD9E FRMEVL: Term holen  
 AAB8 24 0D BIT \$0D Typflag  
 AABA 30 DE BMI \$AA9A String?  
 AABC 20 DD BD JSR \$BDDD FAC in ASCII-String wandeln  
 AABF 20 87 B4 JSR \$B487 Stringparameter holen  
 AAC2 20 21 AB JSR \$AB21 String drucken  
 AAC5 20 3B AB JSR \$AB3B Cursor right bzw. Leerzeichen  
 AAC8 D0 D3 BNE \$AA9D weiter machen

Einsprung von \$A576

AACA A9 00 LDA #\$00 Eingabepuffer  
 AACC 9D 00 02 STA \$0200,X mit \$0 abschließen  
 AACF A2 FF LDX #\$FF Zeiger auf  
 AAD1 A0 01 LDY #\$01 Eingabepuffer ab \$0200 setzen  
 AAD3 A5 13 LDA \$13 Nummer des Ausgabegeräts  
 AAD5 D0 10 BNE \$AAE7 Tastatur? nein: RTS

Einsprung von \$A44E, \$A6D4

AAD7 A9 0D LDA #\$0D 'CR' carriage return  
 AAD9 20 47 AB JSR \$AB47 ausgeben

AADC	24 13	BIT \$13	logische Filenummer
AADE	10 05	BPL \$AAE5	kleiner 128?
AAE0	A9 0A	LDA #\$0A	'LF' line feed
AAE2	20 47 AB	JSR \$AB47	ausgeben

Einsprung von \$AB35

AAE5	49 FF	EOR #\$FF	NOT
AAE7	60	RTS	Rücksprung
AAE8	38	SEC	Zehner-Tabulator mit Komma
AAE9	20 F0 FF	JSR \$FFF0	Cursorposition holen
AAEC	98	TYA	Spalte ins Y-Reg.
AAED	38	SEC	Carry setzen (Subtr.)
AAEE	E9 0A	SBC #\$0A	10 abziehen
AAF0	B0 FC	BCS \$AAEE	nicht negativ?
AAF2	49 FF	EOR #\$FF	invertieren
AAF4	69 01	ADC #\$01	+1 (Zweierkomplement)
AAF6	D0 16	BNE \$AB0E	unbedingter Sprung

*****			TAB( (C=1) und SPC( (C=0)
AAF8	08	PHP	Flags merken
AAF9	38	SEC	Carry setzen
AAFA	20 F0 FF	JSR \$FFF0	Cursorposition holen
AAFD	84 09	STY \$09	und Spalte merken
AAFF	20 9B B7	JSR \$B79B	Byte-Wert holen
AB02	C9 29	CMP #\$29	')' Klammer zu?
AB04	D0 59	BNE \$AB5F	nein: 'SYNTAX ERROR'
AB06	28	PLP	Flags wiederherstellen
AB07	90 06	BCC \$AB0F	zu SPC(
AB09	8A	TXA	TAB-Wert in Akku
AB0A	E5 09	SBC \$09	mit Cursorspalte vergleichen
AB0C	90 05	BCC \$AB13	kleiner Cursor-Position: RTS
AB0E	AA	TAX	Schritte bis zum Tabulator
AB0F	E8	INX	aus Zähler initialisieren
AB10	CA	DEX	um 1 vermindern
AB11	D0 06	BNE \$AB19	=0? nein: Cursor right
AB13	20 73 00	JSR \$0073	nächstes Zeichen holen
AB16	4C A2 AA	JMP \$AAA2	und weitermachen

AB19 20 3B AB JSR \$AB3B Cursor right bzw. Leerzeichen  
 AB1C D0 F2 BNE \$AB10 zum Schleifenanfang

\*\*\*\*\* String ausgeben

Einsprung von \$A469, \$A478, \$AB6F, \$ACF8, \$BDDA, \$E191  
 \$E42D, \$E441, \$FB8B

AB1E 20 87 B4 JSR \$B487 Stringparameter holen

Einsprung von \$AA9A, AAC2, \$ABCB

AB21 20 A6 B6 JSR \$B6A6 FRESTR  
 AB24 AA TAX Stringlänge  
 AB25 A0 00 LDY #\$00 Zeiger für Stringausgabe  
 AB27 E8 INX erhöhen

Einsprung von \$AB38

AB28 CA DEX vermindern  
 AB29 F0 BC BEQ \$AAE7 String zu Ende?  
 AB2B B1 22 LDA (\$22),Y Zeichen des Strings  
 AB2D 20 47 AB JSR \$AB47 ausgeben  
 AB30 C8 INY Zeiger erhöhen  
 AB31 C9 0D CMP #\$0D 'CR' carriage return?  
 AB33 D0 F3 BNE \$AB28 nein: weiter  
 AB35 20 E5 AA JSR \$AAE5 Fehler ! Test auf LF-Ausgabe  
 AB38 4C 28 AB JMP \$AB28 und weitermachen  
 \*\*\*\*\* Ausgabe eines Leerzeichens  
 bzw. Cursor right

Einsprung von \$AAC5, \$AB19, \$AC00

AB3B A5 13 LDA \$13 Ausgabe in File?  
 AB3D F0 03 BEQ \$AB42 Bildschirm: dann Cursor right  
 AB3F A9 20 LDA #\$20 ' ' Leerzeichencode laden  
 AB41 2C .BYTE \$2C  
 AB42 A9 1D LDA #\$1D Cursor right Code laden  
 AB44 2C .BYTE \$2C

Einsprung von \$A451, \$ABFD, \$AC47

AB45 A9 3F LDA #\$3F '?' Fragezeichencode laden

Einsprung von \$A45B, \$A6F3, \$A73D, \$AAD9, \$AAE2, \$AB2D

AB47 20 0C E1 JSR \$E10C Code ausgeben

AB4A 29 FF AND #\$FF Flags setzen

AB4C 60 RTS Rücksprung

\*\*\*\*\* Fehlerbehandlung bei Eingabe

Einsprung von \$AC9A

AB4D A5 11 LDA \$11 Flag für INPUT / GET / READ

AB4F F0 11 BEQ \$AB62 INPUT: \$AB62

AB51 30 04 BMI \$AB57 READ: \$AB57

AB53 A0 FF LDY #\$FF GET:

AB55 D0 04 BNE \$AB5B unbedingter Sprung

\*\*\*\*\* Fehler bei READ

AB57 A5 3F LDA \$3F DATA-Zeilennummer

AB59 A4 40 LDY \$40 holen (LOW- und HIGH-Byte)

\*\*\*\*\* Fehler bei GET

AB5B 85 39 STA \$39 gleiche Zeilennummer

AB5D 84 3A STY \$3A des Fehlers

AB5F 4C 08 AF JMP \$AF08 'SYNTAX ERROR'

\*\*\*\*\* Fehler bei INPUT

AB62 A5 13 LDA \$13 Nummer des Eingabegeräts

AB64 F0 05 BEQ \$AB6B Tastatur: 'REDO FROM START'

AB66 A2 18 LDX #\$18 Nummer für 'FILE DATA'

AB68 4C 37 A4 JMP \$A437 Fehlermeldung ausgeben

AB6B A9 0C LDA #\$0C Zeiger in Akku und Y-Reg.

AB6D A0 AD LDY #\$AD auf '?REDO FROM START'

AB6F 20 1E AB JSR \$AB1E String ausgeben

AB72 A5 3D LDA \$3D Werte holen und

AB74 A4 3E LDY \$3E Programmzeiger

AB76 85 7A STA \$7A zurücksetzen

AB7B 84 7B STY \$7B auf INPUT-Befehl  
 AB7A 60 RTS Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl GET

AB7B 20 A6 B3 JSR \$B3A6 Testet auf Direkt-Modus  
 AB7E C9 23 CMP #\$23 folgt '#'?  
 AB80 D0 10 BNE \$AB92 nein: \$AB92  
 AB82 20 73 00 JSR \$0073 CHRGET nächstes Zeichen holen  
 AB85 20 9E B7 JSR \$B79E Byte-Wert holen  
 AB88 A9 2C LDA #\$2C ', ' Komma  
 AB8A 20 FF AE JSR \$AEFF prüft auf Code  
 AB8D 86 13 STX \$13 Filenummer  
 AB8F 20 1E E1 JSR \$E11E CHKIN, Eingabe vorbereiten  
 AB92 A2 01 LDX #\$01 Zeiger auf  
 AB94 A0 02 LDY #\$02 Pufferende = \$201 ein Zeichen  
 AB96 A9 00 LDA #\$00 Wert laden und  
 AB98 8D 01 02 STA \$0201 Puffer mit \$0 abschließen  
 AB9B A9 40 LDA #\$40 GET-Flag  
 AB9D 20 0F AC JSR \$AC0F Wertzuweisung an Variable  
 ABA0 A6 13 LDX \$13 Eingabegerät  
 ABA2 D0 13 BNE \$ABB7 nicht Tastatur, dann CLRCH  
 ABA4 60 RTS Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl INPUT#

ABA5 20 9E B7 JSR \$B79E holt Byte-Wert  
 ABA8 A9 2C LDA #\$2C ', ' Code für Komma  
 ABAA 20 FF AE JSR \$AEFF prüft auf Komma  
 ABAD 86 13 STX \$13 Eingabegerät  
 ABAF 20 1E E1 JSR \$E11E CHKIN, Eingabe vorbereiten  
 ABB2 20 CE AB JSR \$ABCE INPUT ohne Dialogstring

Einsprung von \$AA83, \$ABE4

ABB5 A5 13 LDA \$13 Eingabegerät im Akku  
 ABB7 20 CC FF JSR \$FFCC setzt Eingabegerät zurück  
 ABBA A2 00 LDX #\$00 Wert laden und  
 ABBC 86 13 STX \$13 Eingabegerät wieder Tastatur  
 ABBE 60 RTS Rücksprung

```

***** BASIC-Befehl INPUT
ABBF C9 22 CMP #$22 ''' Hochkomma?
ABC1 D0 0B BNE $ABCE nein: $ABDE
ABC3 20 BD AE JSR $AEBD Dialogstring holen
ABC6 A9 3B LDA #$3B ';' Semikolon
ABC8 20 FF AE JSR $AEFF prüft auf Code
ABCB 20 21 AB JSR $AB21 String ausgeben
    
```

finsprung von \$ABB2

```

ABCE 20 A6 B3 JSR $B3A6 prüft auf Direkt-Modus
ABD1 A9 2C LDA #$2C ', ' Komma
ABD3 8D FF 01 STA $01FF an Pufferstart
ABD6 20 F9 AB JSR $ABF9 Fragezeichen ausgeben
ABD9 A5 13 LDA $13 Nummer des Eingabegeräts
ABDB F0 0D BEQ $ABEA Tastatur? ja: $ABEA
ABDD 20 B7 FF JSR $FFB7 Status holen
ABE0 29 02 AND #$02 Bit 1 isolieren (Tineout R.)
ABE2 F0 06 BEQ $ABEA Time-out?
ABE4 20 B5 AB JSR $ABB5 ja: CLRCH, Tastatur aktivieren
ABE7 4C F8 AB JMP $ABF8 nächstes Statement ausführen

ABEA AD 00 02 LDA $0200 erstes Zeichen holen
ABED D0 1E BNE $AC0D Ende?
ABEF A5 13 LDA $13 ja: Eingabegerät
ABF1 D0 E3 BNE $ABD6 nicht Tastatur: $ABD6
ABF3 20 06 A9 JSR $A906 Offset (Statement) suchen
ABF6 4C FB AB JMP $ABFB Programmzeiger auf Statement
    
```

finsprung von \$ABD6, \$AC4A

```

ABF9 A5 13 LDA $13 Eingabegerät holen
ABFB D0 06 BNE $AC03 nicht Tastatur: $AC03
ABFD 20 45 AB JSR $AB45 '?' ausgeben
AC00 20 3B AB JSR $AB3B ' ' Leerzeichen ausgeben
AC03 4C 60 A5 JMP $A560 Eingabezeile holen
    
```

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl READ

```

AC06 A6 41 LDX $41 DATA-Zeiger nach
AC08 A4 42 LDY $42 $41/42 holen
    
```

AC0A	A9 98	LDA #98	READ-Flag
AC0C	2C	.BYTE \$2C	
AC0D	A9 00	LDA #00	Flagwert laden

## Einsprung von \$AB9D

AC0F	85 11	STA \$11	und INPUT-Zeiger setzen
AC11	86 43	STX \$43	INPUT-Zeiger auf
AC13	84 44	STY \$44	Eingabequelle setzen

## Einsprung von \$ACB5

AC15	20 8B B0	JSR \$B08B	sucht Variable
AC18	85 49	STA \$49	Variablenadresse
AC1A	84 4A	STY \$4A	speichern
AC1C	A5 7A	LDA \$7A	LOW- und HIGH-Byte des
AC1E	A4 7B	LDY \$7B	Programmzeigers
AC20	85 4B	STA \$4B	in \$4B/\$4C
AC22	84 4C	STY \$4C	zweispeichern
AC24	A6 43	LDX \$43	INPUT-Zeiger
AC26	A4 44	LDY \$44	(LOW und HIGH)
AC28	86 7A	STX \$7A	als Programmzeiger
AC2A	84 7B	STY \$7B	abspeichern
AC2C	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT Letztes Zeichen holen
AC2F	D0 20	BNE \$AC51	Endzeichen? nein: \$AC51
AC31	24 11	BIT \$11	Eingabeflag
AC33	50 0C	BVC \$AC41	kein GET: \$AC41
AC35	20 24 E1	JSR \$E124	GETIN
AC38	8D 00 02	STA \$0200	Zeichen in Puffer schreiben
AC3B	A2 FF	LDX #\$FF	Zeiger auf
AC3D	A0 01	LDY #\$01	Puffer setzen
AC3F	D0 0C	BNE \$AC4D	unbedingter Sprung
AC41	30 75	BMI \$ACB8	READ: \$ACB8
AC43	A5 13	LDA \$13	Eingabegerät holen
AC45	D0 03	BNE \$AC4A	nicht Tastatur: \$AC4A
AC47	20 45 AB	JSR \$AB45	Fragezeichen ausgeben
AC4A	20 F9 AB	JSR \$ABF9	zweites Fragezeichen ausgeben
AC4D	86 7A	STX \$7A	Programmzeiger setzen
AC4F	84 7B	STY \$7B	(LOW und HIGH)

## Einsprung von \$ACDC

AC51	20 73 00	JSR \$0073	CHRGET nächstes Zeichen holen
AC54	24 0D	BIT \$0D	Typ-Flag
AC56	10 31	BPL \$AC89	kein String: \$AC89
AC58	24 11	BIT \$11	Eingabeflag
AC5A	50 09	BVC \$AC65	kein GET: \$AC65
AC5C	E8	INX	Programmzeiger erhöhen
AC5D	86 7A	STX \$7A	und neu setzen (\$0200)
AC5F	A9 00	LDA #\$00	Wert laden und
AC61	85 07	STA \$07	Trennzeichen setzen
AC63	F0 0C	BEQ \$AC71	unbedingter Sprung
AC65	85 07	STA \$07	nächstes Zeichen
AC67	C9 22	CMP #\$22	'"' Hochkomma?
AC69	F0 07	BEQ \$AC72	ja: \$AC72
AC6B	A9 3A	LDA #\$3A	':' Doppelpunktcode laden
AC6D	85 07	STA \$07	und abspeichern
AC6F	A9 2C	LDA #\$2C	',' Kommacode (Endzeichen
AC71	18	CLC	für Stringübertragung)
AC72	85 08	STA \$08	abspeichern
AC74	A5 7A	LDA \$7A	Programmzeiger laden
AC76	A4 7B	LDY \$7B	(LOW und HIGH)
AC78	69 00	ADC #\$00	und Übertrag addieren
AC7A	90 01	BCC \$AC7D	C = 0: \$AC7D
AC7C	C8	INY	bei '"' um 1 erhöhen
AC7D	20 8D B4	JSR \$B48D	String übernehmen
AC80	20 E2 B7	JSR \$B7E2	Programmzeiger hinter String
AC83	20 DA A9	JSR \$A9DA	String an Variable zuweisen
AC86	4C 91 AC	JMP \$AC91	weiter machen
AC89	20 F3 BC	JSR \$BCF3	Ziffernstring in FAC holen
AC8C	A5 0E	LDA \$0E	INTEGER/REAL-Flag
AC8E	20 C2 A9	JSR \$A9C2	FAC an numerische Variable

## Einsprung von \$AC86

AC91	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT: letztes Zeichen holen
AC94	F0 07	BEQ \$AC9D	Ende?
AC96	C9 2C	CMP #\$2C	',' Code?
AC98	F0 03	BEQ \$AC9D	ja: \$AC9D
AC9A	4C 4D AB	JMP \$AB4D	zur Fehlerbehandlung

AC9D	A5 7A	LDA \$7A	Programmzeiger
AC9F	A4 7B	LDY \$7B	holen und
ACA1	85 43	STA \$43	in DATA-Zeiger
ACA3	84 44	STY \$44	abspeichern
ACA5	A5 4B	LDA \$4B	ursprüngliche
ACA7	A4 4C	LDY \$4C	Programmzeiger
ACA9	85 7A	STA \$7A	wieder zurückholen
ACAB	84 7B	STY \$7B	und speichern
ACAD	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT: letztes Zeichen holen
ACB0	F0 2D	BEQ \$ACDF	Trennzeichen: \$ACDF
ACB2	20 FD AE	JSR \$AEFD	CKCOM: prüft auf Komma
ACB5	4C 15 AC	JMP \$AC15	weiter
ACB8	20 06 A9	JSR \$A906	nächstes Statement suchen
ACBB	C8	INY	Offset erhöhen
ACBC	AA	TAX	Zeilenende?
ACBD	D0 12	BNE \$ACD1	nein: \$ACD1
ACBF	A2 0D	LDX #\$0D	'OUT OF DATA' Code
ACC1	C8	INY	Zeiger erhöhen
ACC2	B1 7A	LDA (\$7A),Y	Programmende?
ACC4	F0 6C	BEQ \$AD32	ja: 'OUT OF DATA', X = 0
ACC6	C8	INY	Zeiger erhöhen
ACC7	B1 7A	LDA (\$7A),Y	Zeilennummer (LOW) holen
ACC9	85 3F	STA \$3F	und abspeichern
ACCB	C8	INY	Zeiger erhöhen
ACCC	B1 7A	LDA (\$7A),Y	Zeilennummer (HIGH)
ACCE	C8	INY	Zeiger erhöhen
ACCF	85 40	STA \$40	Zeilennummer speichern
ACD1	20 FB A8	JSR \$A8FB	Programmz. auf Statement
ACD4	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT letztes Zeichen holen
ACD7	AA	TAX	und ins X-Reg.
ACD8	E0 83	CPX #\$83	'DATA' Code?
ACDA	D0 DC	BNE \$ACB8	nein: weitersuchen
ACDC	4C 51 AC	JMP \$AC51	Daten lesen
ACDF	A5 43	LDA \$43	LOW- und HIGH-Byte des
ACE1	A4 44	LDY \$44	Input-Zeigers
ACE3	A6 11	LDX \$11	Eingabe-Flag
ACE5	10 03	BPL \$ACEA	kein DATA: \$ACEA
ACE7	4C 27 A8	JMP \$A827	DATA-Zeiger setzen
ACEA	A0 00	LDY #\$00	Zeiger setzen
ACEC	B1 43	LDA (\$43),Y	nächstes Zeichen holen

ACEE	F0 0B	BEQ \$ACFB	Endzeichen: \$ACFB
ACF0	A5 13	LDA \$13	Eingabe über Tastatur?
ACF2	D0 07	BNE \$ACFB	nein: \$ACFB
ACF4	A9 FC	LDA #\$FC	Zeiger auf
ACF6	A0 AC	LDY #\$AC	'?extra ignored' setzen
ACF8	4C 1E AB	JMP \$AB1E	String ausgeben
ACFB	60	RTS	Rücksprung

ACFC	3F 45 58 54 52 41 20 49	'?extra ignored'
AD04	47 4E 4F 52 45 44 0D 00	
AD0C	3F 52 45 44 4F 20 46 52	'?redo from start'
AD14	4F 20 53 54 41 52 54 0D	
AD1C	00	

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl NEXT

AD1D	D0 04	BNE \$AD24	folgt Variablenname? ja:\$AD24
AD20	A0 00	LDY #\$00	Variablenzeiger = 0
AD22	F0 03	BEQ \$AD27	unbedingter Sprung

Einsprung von \$AD87

AD24	20 8B B0	JSR \$B08B	sucht Variable
AD27	85 49	STA \$49	Adresse der
AD29	84 4A	STY \$4A	Variablen speichern
AD2B	20 8A A3	JSR \$A38A	sucht FOR-NEXT-Schleife
AD2E	F0 05	BEQ \$AD35	gefunden: \$AD35
AD30	A2 0A	LDX #\$0A	Nummer für 'next without for'
AD32	4C 37 A4	JMP \$A437	Fehlermeldung ausgeben
AD35	9A	TXS	X-Reg. retten
AD36	8A	TXA	X-Register nach Akku
AD37	18	CLC	Carry löschen (Addition)
AD38	69 04	ADC #\$04	Zeiger auf Exponenten des
AD3A	48	PHA	STEP-Wert + 4 und retten
AD3B	69 06	ADC #\$06	Zeiger auf Exponent des TO-
AD3D	85 24	STA \$24	Wert und retten
AD3F	68	PLA	Akku wieder vom Stapel holen
AD40	A0 01	LDY #\$01	Zeiger für Konstante setzen
AD42	20 A2 BB	JSR \$BBA2	Variable vom Stapel nach FAC
AD45	BA	TSX	Stapelzeiger als Zeiger h.
AD46	BD 09 01	LDA \$0109,X	Vorzeichenbyte holen und

AD49	85 66	STA \$66	für FAC speichern
AD4B	A5 49	LDA \$49	Variablenadresse für
AD4D	A4 4A	LDY \$4A	FOR-NEXT holen
AD4F	20 67 88	JSR \$B867	addiert STEP-Wert zu FAC
AD52	20 D0 8B	JSR \$B8D0	FAC nach Variable bringen
AD55	A0 01	LDY #\$01	Zeiger auf Konstante setzen
AD57	20 5D BC	JSR \$B8C5D	FAC mit Schleifenendwert vergleichen
AD5A	BA	TSX	Stapelzeiger als Zeiger h.
AD5B	38	SEC	Carry setzen (Subtraktion)
AD5C	FD 09 01	SBC \$0109,X	Stapelwert größer?
AD5F	F0 17	BEQ \$AD78	ja: Schleife verlassen
AD61	BD 0F 01	LDA \$010F,X	Zeilennummer des Schleifen-
AD64	85 39	STA \$39	anfangs holen (LOW- und
AD66	BD 10 01	LDA \$0110,X	HIGH-Byte) und als aktuelle
AD69	85 3A	STA \$3A	BASIC-Zeilenummer speichern
AD6B	BD 12 01	LDA \$0112,X	Schleifenanfang holen (LOW-
AD6E	85 7A	STA \$7A	und HIGH-Byte) und
AD70	BD 11 01	LDA \$0111,X	als neuen Programmzeiger
AD73	85 7B	STA \$7B	abspeichern
AD75	4C AE A7	JMP \$A7AE	zur Interpreterschleife
AD78	8A	TXA	Zeiger in Akku holen
AD79	69 11	ADC #\$11	(Werte der Schleife aus
AD7B	AA	TAX	Stapel entfernen)
AD7C	9A	TXS	neuen Stapelzeiger setzen
AD7D	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT letztes Zeichen holen
AD80	C9 2C	CMP #\$2C	',' Komma?
AD82	D0 F1	BNE \$AD75	nein: dann fertig
AD84	20 73 00	JSR \$0073	CHRGET nächstes Zeichen holen
AD87	20 24 AD	JSR \$AD24	nächste NEXT-Variable

\*\*\*\*\* FRMNUM Ausdruck holen und  
auf numerisch prüfen

Einsprung von \$A775, \$A79C, \$B438, \$B79E, B7EB, \$E12A

AD8A 20 9E AD JSR \$AD9E FRMEVL Term holen

\*\*\*\*\* prüft auf numerisch

Einsprung von \$A772, \$ADF6, \$AE61, \$AFE3, B1B8, \$B3C3  
\$B3F1, \$B400, \$B465

AD8D	18	CLC	Flag für Test auf numerisch
AD8E	24	.BYTE \$24	

\*\*\*\*\* prüft auf String

Einsprung von \$AFBA, \$B646, \$B6A3

AD8F	38	SEC	Flag für Test auf String
------	----	-----	--------------------------

Einsprung von \$A9BC, \$B016

AD90	24 0D	BIT \$0D	Typflag testen
AD92	30 03	BMI \$AD97	gesetzt: \$AD97
AD94	B0 03	BCS \$AD99	C=1: 'TYPE MISMATCH'
AD96	60	RTS	Rücksprung
AD97	B0 FD	BCS \$AD96	C=1: RTS
AD99	A2 16	LDX #\$16	Nummer für 'TYPE MISMATCH'
AD9B	4C 37 A4	JMP \$A437	Fehlermeldung ausgeben

\*\*\*\*\* FRMEVL auswerten eines  
beliebigen Ausdrucks

Einsprung von \$A928, \$A9B7, \$AAB5, \$AD8A, \$AEF4, \$AFB4  
\$B1B5, \$E257

AD9E	A6 7A	LDX \$7A	Programmzeiger (LOW) = 0?
ADA0	D0 02	BNE \$ADA4	ja: HIGH-B. nicht vermindern
ADA2	C6 7B	DEC \$7B	HIGH-Byte vermindern
ADA4	C6 7A	DEC \$7A	LOW-Byte vermindern
ADA6	A2 00	LDX #\$00	Prioritätswert laden
ADAB	24	.BYTE \$24	

## Einsprung von \$AE2D

ADA9	48	PHA	Operatormaske retten
ADAA	8A	TXA	Prioritätswert in Akku
ADAB	48	PHA	schieben und retten
ADAC	A9 01	LDA #\$01	2 Bytes
ADAE	20 FB A3	JSR \$A3FB	prüft auf Platz im Stapel
ADB1	20 83 AE	JSR \$AE83	Nächstes Element holen
ADB4	A9 00	LDA #\$00	Wert laden und
ADB6	85 4D	STA \$4D	Maske für Vergleichsoperator

## Einsprung von \$B677

ADB8	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT letztes Zeichen holen
------	----------	------------	------------------------------

## Einsprung von \$ADD4

AABB	38	SEC	Carry setzen (Subtraktion)
ADBC	E9 B1	SBC #\$B1	\$B1 von Operatorcode subtr.
ADBE	90 17	BCC \$ADD7	C=0: \$ADD7
ADC0	C9 03	CMP #\$03	mit \$3 vergleichen
ADC2	B0 13	BCS \$ADD7	=3: \$ADD7
ADC4	C9 01	CMP #\$01	
ADC6	2A	ROL	Maske für kleiner
ADC7	49 01	EOR #\$01	gleich und größer
ADC9	45 4D	EOR \$4D	für Bits 0,1 und 2
ADCB	C5 4D	CMP \$4D	in \$4D erstellen
ADCD	90 61	BCC \$AE30	(Wenn Codes von 177
ADCF	85 4D	STA \$4D	bis 179 folgen)
ADD1	20 73 00	JSR \$0073	CHRGET nächstes Zeichen holen
ADD4	4C BB AD	JMP \$ADBB	nächstes Zeichen auswerten
ADD7	A6 4D	LDX \$4D	Operatormaske holen
ADD9	D0 2C	BNE \$AE07	gleich 0? nein: \$AE07
ADDB	B0 7B	BCS \$AE58	Code größer oder gleich 180?
ADDD	69 07	ADC #\$07	Code kleiner 170?
ADDF	90 77	BCC \$AE58	ja: \$AE58
ADE1	65 0D	ADC \$0D	Stringaddition?
ADE3	D0 03	BNE \$ADE8	nein: Verkettung umgehen
ADE5	4C 3D B6	JMP \$B63D	Stringverkettung
ADE8	69 FF	ADC #\$FF	Code-\$AA (wiederherstellen)

ADEA	85 22	STA \$22	und speichern
ADEC	0A	ASL	verdoppeln
ADED	65 22	ADC \$22	+ Wert (also mal 3)
ADEF	A8	TAY	als Zeiger ins Y-Register
ADF0	68	PLA	bisheriger Prioritätswert
ADF1	D9 80 A0	CMP \$A080,Y	mit Prioritätsw. vergleichen
ADF4	B0 67	BCS \$AE5D	größer: \$AE5D
ADF6	20 8D AD	JSR \$AD8D	prüft auf numerisch
ADF9	48	PHA	Prioritätswert retten

## Einsprung von \$AF11

ADFA	20 20 AE	JSR \$AE20	Operatoradr. und Operanden r.
ADFD	68	PLA	
ADFE	A4 4B	LDY \$4B	Operator?
AE00	10 17	BPL \$AE19	ja: \$AE19
AE02	AA	TAX	weitere Operation?
AE03	F0 56	BEQ \$AE5B	nein: RTS
AE05	D0 5F	BNE \$AE66	ARG vom Stapel holen
AE07	46 0D	LSR \$0D	Stringflag löschen
AE09	8A	TXA	Operatormaske nach
AE0A	2A	ROL	links schieben
AE0B	A6 7A	LDX \$7A	Programmzeiger holen (LOW)
AE0D	D0 02	BNE \$AE11	=0: HIGH-Byte vermindern
AE0F	C6 7B	DEC \$7B	HIGH-Byte vermindern
AE11	C6 7A	DEC \$7A	LOW-Byte vermindern
AE13	A0 1B	LDY #\$1B	Offset des Hierarchieflags
AE15	85 4D	STA \$4D	Flag setzen
AE17	D0 D7	BNE \$ADF0	unbedingter Sprung
AE19	D9 80 A0	CMP \$A080,Y	mit Hierarchieflag vergl.
AE1C	B0 48	BCS \$AE66	größer: \$AE66
AE1E	90 D9	BCC \$ADF9	sonst weiter

## Einsprung von \$ADFA

AE20	B9 82 A0	LDA \$A082,Y	Operationsadresse (HIGH)
AE23	48	PHA	auf Stapel retten
AE24	B9 81 A0	LDA \$A081,Y	Operationsadresse (LOW)
AE27	48	PHA	auf Stapel retten
AE28	20 33 AE	JSR \$AE33	Operanden auf Stapel retten

AE2B	A5 4D	LDA \$4D	Operatormaske laden
AE2D	4C A9 AD	JMP \$ADA9	zum Schleifenanfang
AE30	4C 08 AF	JMP \$AF08	gibt 'SYNTAX ERROR'

Einsprung von \$AE28

AE33	A5 66	LDA \$66	Vorzeichen von FAC
AE35	BE 80 A0	LDX \$A080,Y	Hierarchieflag

Einsprung von \$A7A2

AE38	A8	TAY	Vorzeichen ins Y-Reg.
AE39	68	PLA	Rücksprungadresse holen
AE3A	85 22	STA \$22	und merken
AE3C	E6 22	INC \$22	Rücksprungadresse erhöhen
AE3E	68	PLA	nächstes Adressbyte holen
AE3F	85 23	STA \$23	und speichern
AE41	98	TYA	Vorzeichen wieder in Akku
AE42	48	PHA	und auf Stapel legen

Einsprung von \$A788

AE43	20 1B BC	JSR \$BC1B	FAC runden
AE46	A5 65	LDA \$65	FAC auf Stapel legen
AE48	48	PHA	1. Byte retten
AE49	A5 64	LDA \$64	2. Byte holen
AE4B	48	PHA	und retten
AE4C	A5 63	LDA \$63	3. Byte holen
AE4E	48	PHA	und retten
AE4F	A5 62	LDA \$62	4. Byte holen
AE51	48	PHA	und retten
AE52	A5 61	LDA \$61	5. Byte holen
AE54	48	PHA	und retten
AE55	6C 22 00	JMP (\$0022)	Sprung auf Operation
AE58	A0 FF	LDY #\$FF	Flagwert für Operator
AE5A	68	PLA	Prioritätsflag retten
AE5B	F0 23	BEQ \$AE80	=0? ja: \$AE80
AE5D	C9 64	CMP #\$64	=\$64?
AE5F	F0 03	BEQ \$AE64	ja: \$AE64
AE61	20 8D AD	JSR \$AD8D	prüft auf numerisch

AE64	84 4B	STY \$4B	Flag für Operator
AE66	68	PLA	Akku vom Stapel holen
AE67	4A	LSR	halbieren
AE68	85 12	STA \$12	und abspeichern
AE6A	68	PLA	ARG von Stapel holen
AE6B	85 69	STA \$69	1. Byte speichern
AE6D	68	PLA	2. Byte holen
AE6E	85 6A	STA \$6A	und speichern
AE70	68	PLA	3. Byte holen
AE71	85 6B	STA \$6B	und speichern
AE73	68	PLA	4. Byte holen
AE74	85 6C	STA \$6C	und speichern
AE76	68	PLA	5. Byte holen
AE77	85 6D	STA \$6D	und speichern
AE79	68	PLA	6. Byte (Vorzeichen holen
AE7A	85 6E	STA \$6E	und speichern
AE7C	45 66	EOR \$66	Vorzeichen von ARG und FAC
AE7E	85 6F	STA \$6F	verknüpfen und speichern
AE80	A5 61	LDA \$61	Exponentbyte von FAC laden
AE82	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Nächstes Element eines  
Ausdrucks holen

Einsprung von \$ADB1, \$B643

AE83 6C 0A 03 JMP (\$030A) JMP \$AE86

Einsprung von \$AE83

AI 86	A9 00	LDA #\$00	Wert laden und damit
AI 88	85 0D	STA \$0D	Typflag auf numerisch setzen
AI 8A	20 73 00	JSR \$0073	CHRGET nächstes Zeichen holen
AI 8D	B0 03	BCS \$AE92	Ziffer? nein: \$AE92
AI 8F	4C F3 BC	JMP \$BCF3	Variable nach FAC holen
AI 92	20 13 B1	JSR \$B113	Buchstabe?
AI 95	90 03	BCC \$AE9A	nein: JMP umgehen
AI 97	4C 28 AF	JMP \$AF28	Variable holen
AI 9A	C9 FF	CMP #\$FF	BASIC-Code für Pi?
AI 9C	D0 0F	BNE \$AEAD	nein: \$AEAD

AE9E	A9 A8	LDA #A8	Zeiger auf Konstante Pi
AEA0	A0 AE	LDY #SAE	(LOW und HIGH-Byte)
AEA2	20 A2 BB	JSR \$BBA2	Konstante in FAC holen
AEA5	4C 73 00	JMP \$0073	CHRGET nächstes Zeichen holen

\*\*\*\*\*

AEA8	82 49 0F DA A1		Konstante Pi 3.14159265
------	----------------	--	-------------------------

\*\*\*\*\*

AEAD	C9 2E	CMP #A2E	'.' Dezimalpunkt?
AEAF	F0 DE	BEQ \$AEBF	ja: \$AEBF
AEB1	C9 AB	CMP #AAB	'-'?
AEB3	F0 58	BEQ \$AF0D	zum Vorzeichenwechsel
AEB5	C9 AA	CMP #AAA	'+'?
AEB7	F0 D1	BEQ \$AEB8A	ja: \$Ae8A
AEB9	C9 22	CMP #A22	'"'?
AEBB	D0 0F	BNE \$AECC	nein: \$AECC
AEBD	A5 7A	LDA \$7A	LOW- und HIGH-Byte des
AEBF	A4 7B	LDY \$7B	Programmzeigers holen
AEC1	69 00	ADC #A00	und Übertrag addieren
AEC3	90 01	BCC \$AEC6	C=0: \$AEC6
AEC5	C8	INY	HIGH-Byte erhöhen
AEC6	20 87 B4	JSR \$B487	String übertragen
AEC9	4C E2 B7	JMP \$B7E2	Programmz. auf Stringende +1
AECC	C9 AB	CMP #AAB	'NOT'-Code?
AECE	D0 13	BNE \$AEE3	nein: \$AEE3
AED0	A0 18	LDY #A18	Offset des H.Flags in Tabelle
AED2	D0 3B	BNE \$AF0F	unbedingter Sprung

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl NOT

AED4	20 BF B1	JSR \$B1BF	FAC nach INTEGER wandeln
AED7	A5 65	LDA \$65	HIGH-Byte holen
AED9	49 FF	EOR #FFF	alle Bits umdrehen
AEDB	A8	TAY	und ins Y-Reg.
AEDC	A5 64	LDA \$64	LOW-Byte holen
AEDE	49 FF	EOR #FFF	alle Bits invertieren
AEE0	4C 91 B3	JMP \$B391	nach Fließkomma wandeln

\*\*\*\*\*

AE13 C9 A5 CMP #\$A5 'FN'-Code?  
 AE15 D0 03 BNE \$AEEA nein: \$AEEA  
 AE17 4C F4 B3 JMP \$B3F4 FN ausführen

\*\*\*\*\*

AE1A C9 B4 CMP #\$B4 'SGN'-Code  
 AE1C 90 03 BCC \$AEF1 kleiner (keine Stringfunkt.)?  
 AE1E 4C A7 AF JMP \$AFA7 holt String ,ersten Parameter

\*\*\*\*\* holt Term in Klammern

Einsprung von \$B3FD

AE11 20 FA AE JSR \$AEFA prüft auf Klammer auf  
 AE14 20 9E AD JSR \$AD9E FRMEVL holt Term

\*\*\*\*\* prüft auf Zeichen im B.-Text

Einsprung von \$B20B, \$B3C6, \$B761

AE17 A9 29 LDA #\$29 ')' Klammer zu  
 AE19 2C .BYTE \$2C

Einsprung von \$AEF1, \$AFB1, \$B3B9

AEFA A9 28 LDA #\$28 '(' Klammer auf  
 AEF0 2C .BYTE \$2C

Einsprung von \$ACB2, \$AFB7, \$B07E, \$B742, B7F1, \$E20E

Aefd A9 2C LDA #\$2C ',' Komma

Einsprung von \$A76F, \$A817, \$A934, \$A9AE, \$AA8D, AB8A  
 \$ABAA, \$ABC8, \$B3CB, \$B3E3

AEFF A0 00 LDY #\$00 Zeiger setzen  
 AF01 D1 7A CMP (\$7A),Y mit laufendem Zeichen vergl.  
 AF03 D0 03 BNE \$AF08 keine Übereinstimmung?  
 AF05 4C 73 00 JMP \$0073 CHRGET nächstes Zeichen holen

Einsprung von \$A80B, \$A8E8, \$AB5F, \$AE30, \$B09C, \$B138  
\$B446, \$E216

AF08	A2 0B	LDX #0B	Nummer für 'SYNTAX ERROR'
AF0A	4C 37 A4	JMP \$A437	Fehlermeldung ausgeben
AF0D	A0 15	LDY #\$15	Offset Hierarchie-Code für VZW
AF0F	68	PLA	nächsten 2 Bytes vom
AF10	68	PLA	Stapel entfernen
AF11	4C FA AD	JMP \$ADFA	zur Auswertung

\*\*\*\*\* prüft auf Variable  
innerhalb des BASICs

Einsprung von \$AF3B, \$AF6E

AF14	38	SEC	Carry setzen (Subtr.)
AF15	A5 64	LDA \$64	Descriptor holen
AF17	E9 00	SBC #00	liegt Descriptor (\$64/\$65)
AF19	A5 65	LDA \$65	zwischen \$A000 und \$E32A?
AF1B	E9 A0	SBC #\$A0	
AF1D	90 08	BCC \$AF27	ja: dann C=1, sonst RTS
AF1F	A9 A2	LDA #\$A2	1. Wert laden
AF21	E5 64	SBC \$64	1. Descriptorbyte abziehen
AF23	A9 E3	LDA #\$E3	2. Wert laden
AF25	E5 65	SBC \$65	und Descriptorwert abziehen
AF27	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Variable holen

Einsprung von \$AE97

AF28	20 8B B0	JSR \$B08B	Variable suchen
AF2B	85 64	STA \$64	Zeiger auf Variable
AF2D	84 65	STY \$65	bzw. Stringdescriptor
AF2F	A6 45	LDX \$45	als
AF31	A4 46	LDY \$46	Variablenname speichern
AF33	A5 0D	LDA \$0D	Typflag holen
AF35	F0 26	BEQ \$AF5D	numerisch?

AF 57	A9 00	LDA #\$00	Wert laden und
AF 59	85 70	STA \$70	in Rundungsbyte für FAC
AF 5B	20 14 AF	JSR \$AF14	Descriptor im Interpreter?
AF 5E	90 1C	BCC \$AF5C	nein
AF 40	E0 54	CPX #\$54	'I'? (von TI\$)
AF 42	D0 18	BNE \$AF5C	nein: \$AF5C
AF 44	C0 C9	CPY #\$C9	'I\$'? (von TI\$)
AF 46	D0 14	BNE \$AF5C	nein: \$AF5C
AF 48	20 84 AF	JSR \$AF84	Zeit nach FAC holen
AF 4B	84 5E	STY \$5E	Flag für Exponentialdarst. =0
AF 4D	88	DEY	vermindern (= \$FF)
AF 4E	84 71	STY \$71	Zeiger für Stringstartadresse
AF 50	A0 06	LDY #\$06	Länge 6 für TI\$
AF 52	84 5D	STY \$5D	speichern
AF 54	A0 24	LDY #\$24	Zeiger auf Stellenwert
AF 56	20 68 BE	JSR \$BE68	erzeugt String TI\$
AF 59	4C 6F B4	JMP \$B46F	bringt String in Str.bereich
AF 5C	60	RTS	Rücksprung

AF 5D	24 0E	BIT \$0E	INTEGER/ REAL Flag
AF 5F	10 0D	BPL \$AF6E	REAL? ja: \$AF6E

\*\*\*\*\* Integervariable holen

AF 61	A0 00	LDY #\$00	Zeiger setzen
AF 63	B1 64	LDA (\$64),Y	Intgerzahl holen (1. Byte)
AF 65	AA	TAX	ins X-Reg.
AF 66	C8	INY	Zeiger erhöhen
AF 67	B1 64	LDA (\$64),Y	2. Byte holen
AF 69	A8	TAY	ins Y-Register
AF 6A	8A	TXA	1. Byte in Akku holen
AF 6B	4C 91 B3	JMP \$B391	und nach Fließkomma wandeln

\*\*\*\*\* REAL-Variable holen

AF 6E	20 14 AF	JSR \$AF14	Descriptor im Interpreter?
AF 71	90 2D	BCC \$AFA0	nein
AF 73	E0 54	CPX #\$54	'I'? (von TI)
AF 75	D0 1B	BNE \$AF92	nein: \$AF92
AF 77	C0 49	CPY #\$49	'I'? (von TI)
AF 79	D0 25	BNE \$AFA0	nein: \$AFA0
AF 7B	20 84 AF	JSR \$AF84	TIME in FAC holen

AF7E	98	TYA	Akku =0 setzen
AF7F	A2 A0	LDX #A0	Exponentbyte für FAC
AF81	4C 4F BC	JMP \$BC4F	FAC linksbündig machen

\*\*\*\*\* Zeit holen

Einsprung von \$AF48, \$AF7B

AF84	20 DE FF	JSR \$FFDE	TIME holen
AF87	86 64	STX \$64	1. Byte nach FAC
AF89	84 63	STY \$63	2. Byte nach FAC
AF8B	85 65	STA \$65	3. Byte nach FAC
AF8D	A0 00	LDY #\$00	Wert laden (0) und
AF8F	84 62	STY \$62	als 4. Byte nach FAC
AF91	60	RTS	Rücksprung
AF92	E0 53	CPX #\$53	'S'?
AF94	D0 0A	BNE \$AFA0	nein: \$AFA0
AF96	C0 54	CPY #\$54	'T'?
AF98	D0 06	BNE \$AFA0	nein: \$AFA0
AF9A	20 B7 FF	JSR \$FFB7	Status holen
AF9D	4C 3C BC	JMP \$BC3C	Byte in Fließkommaformat

\*\*\*\*\* REAL-Variable holen

AFA0	A5 64	LDA \$64	LOW- und HIGH-Byte der
AFA2	A4 65	LDY \$65	Variablenadresse
AFA4	4C A2 BB	JMP \$BBA2	Variable in FAC holen

\*\*\*\*\* Funktionsberechnung

Einsprung von \$AEEE

AFA7	0A	ASL	Funktionscode mal 2
AFA8	48	PHA	auf den Stapel retten
AFA9	AA	TAX	und ins X-Register
AFAA	20 73 00	JSR \$0073	CHRGET nächstes Zeichen
AFAD	E0 BF	CPX #\$8F	numerische Funktion?
AFAF	90 20	BCC \$AFD1	ja: \$AFD1

```

***** Stringfunktion, String und
***** ersten Parameter
AFB1  20 FA AE   JSR $AEFA prüft auf Klammer auf
AFB4  20 9E AD   JSR $AD9E FRMEVL holen beliebigen Term
AFB7  20 FD AE   JSR $AEFD prüft auf Komma
AFBA  20 8F AD   JSR $AD8F prüft auf String
AFBD  68         PLA      Funktionstoken left$, r$, m$
AFBE  AA         TAX      Akku nach X holen
AFBF  A5 65     LDA $65   Adresse des
AFC1  48         PHA      Stringdescriptors
AFC2  A5 64     LDA $64   holen und auf den Stapel
AFC4  48         PHA      retten (LOW und HIGH)
AFC5  8A        TXA      Akku wiederholen
AFC6  48         PHA      Token auf den Stapel retten
AFC7  20 9E B7  JSR $B79E holt Byte-Wert (2. Parameter)
AFCA  68         PLA      Token zurückholen
AFCB  A8        TAY      und ins Y-Reg.
AFCC  8A        TXA      2. Bytewert in den Akku laden
AFCD  48         PHA      und auf den Stapel retten
AFCE  4C D6 AF   JMP $AFD6 Routine ausführen

```

```

***** numerische Funktion auswerten
AFD1  20 F1 AE   JSR $AEF1 holt Term in Klammern
AFD4  68         PLA      BASIC-Code für Funktion holen
AFD5  A8        TAY      und als Zeiger ins Y-Reg.

```

Einsprung von \$AFCE

```

AFD6  B9 EA 9F   LDA $9FEA,Y Vektor für Funktionsbe-
AFD9  85 55     STA $55   rechnung holen und speichern
AFDB  B9 EB 9F   LDA $9FEB,Y 2.Byte holen
AFDE  85 56     STA $56   und speichern
AFE0  20 54 00  JSR $0054 Funktion ausführen
AFE3  4C 8D AD   JMP $AD8D prüft auf numerisch

```

```

***** BASIC-Befehl OR
AFE6  A0 FF     LDY #$FF Flag für OR
AFE8  2C         .BYTE $2C

```

```

***** BASIC-Befehl AND
AFE9  A0 00      LDY #$00    Flag für AND
AFEB  84 0B      STY $0B    Flag setzen
AFED  20 BF B1   JSR $B1BF    FAC nach INTEGER wandeln
AFF0  A5 64      LDA $64    ersten Wert holen
AFF2  45 0B      EOR $0B    mit Flag verknüpfen
AFF4  85 07      STA $07    und speichern
AFF6  A5 65      LDA $65    zweiten Wert holen
AFF8  45 0B      EOR $0B    mit Flag verknüpfen
AFFA  85 08      STA $08    und speichern
AFFC  20 FC BB   JSR $BBFC    ARG nach FAC
AFFF  20 BF B1   JSR $B1BF    FAC nach Integer
B002  A5 65      LDA $65    zweites Byte holen
B004  45 0B      EOR $0B    mit Flag verknüpfen
B006  25 08      AND $08    logische AND-Verknüpfung
B008  45 0B      EOR $0B    mit Flag verknüpfen
B00A  A8         TAY        ins Y-Reg. retten
B00B  A5 64      LDA $64    erstes Byte holen
B00D  45 0B      EOR $0B    mit Flag verknüpfen
B00F  25 07      AND $07    logische AND-Verknüpfung
B011  45 0B      EOR $0B    mit Flag verknüpfen
B013  4C 91 B3   JMP $B391    wieder in Fließkomma wandeln

```

```

***** Vergleich
B016  20 90 AD   JSR $AD90    prüft auf identischen Typ
B019  B0 13      BCS $B02E    String: dann weiter
B01B  A5 6E      LDA $6E    Wert holen
B01D  09 7F      ORA #$7F    ARG in Speicherformat
B01F  25 6A      AND $6A    wandeln und
B021  85 6A      STA $6A    wieder abspeichern
B023  A9 69      LDA #$69    Adresse von ARG
B025  A0 00      LDY #$00    (LOW- und HIGH-Byte)
B027  20 5B BC   JSR $BC5B    Vergleich ARG mit FAC
B02A  AA         TAX
B02B  4C 61 B0   JMP $B061    Ergebnis in FAC holen

```

```

***** Stringvergleich
B02E  A9 00      LDA #$00    Wert laden und damit
B030  85 0D      STA $0D    Stringflag löschen
B032  C6 4D      DEC $4D    Operatormaske - 1

```

B034	20 A6 B6	JSR \$B6A6	FRESTR
B037	85 61	STA \$61	Stringlänge holen
B039	86 62	STX \$62	LOW- und HIGH-Byte der
B03B	84 63	STY \$63	Stringadresse speichern
B03D	A5 6C	LDA \$6C	LOW- und HIGH-Byte des
B03F	A4 6D	LDY \$6D	Zeigers auf zweiten String
B041	20 AA B6	JSR \$B6AA	FRESTR
B044	86 6C	STX \$6C	Adresse des
B046	84 6D	STY \$6D	2. Strings
B048	AA	TAX	Länge des 2.Strings merken
B049	38	SEC	Carry setzen (Subtraktion)
B04A	E5 61	SBC \$61	Längen vergleichen
B04C	F0 08	BEQ \$B056	gleich: \$B056
B04E	A9 01	LDA #\$01	Wert für: 1.String länger
B050	90 04	BCC \$B056	2.String kürzer
B052	A6 61	LDX \$61	Länge des 1.Strings
B054	A9 FF	LDA #\$FF	Wert für: 1.String kürzer
B056	85 66	STA \$66	Flag für gleichen String,
B058	A0 FF	LDY #\$FF	wenn beide Strings identisch aber
B05A	E8	INX	ungleich lang sind
B05B	C8	INY	Zeiger erhöhen
B05C	CA	DEX	Stringende?
B05D	D0 07	BNE \$B066	nein: weiter
B05F	A6 66	LDX \$66	Vorzeichenbyte holen

#### Übersprung von \$B02B

B061	30 0F	BMI \$B072	negativ: \$B072
B063	18	CLC	Carry löschen
B064	90 0C	BCC \$B072	unbedingter Sprung
B066	B1 6C	LDA (\$6C),Y	Vergleich der Strings
B068	D1 62	CMP (\$62),Y	zeichenweise
B06A	F0 EF	BEQ \$B05B	gleiche Zeichen: weiter
B06C	A2 FF	LDX #\$FF	Wert laden
B06E	B0 02	BCS \$B072	und Vergleich beenden
B070	A2 01	LDX #\$01	Wert laden
B072	E8	INX	und um 1 erhöhen
B073	8A	TXA	Wert in den Akku
B074	2A	ROL	linksverschieben, Bit 1, 2=\$1
B075	25 12	AND \$12	mit Vorzeichen verknüpfen

B077 F0 02 BEQ \$B07B =0: \$B07B  
 B079 A9 FF LDA #\$FF  
 B07B 4C 3C BC JMP \$BC3C Ergebnis nach FAC holen

B07E 20 FD AE JSR \$AEFD CHKCOM prüft auf Komma

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl DIM  
 B081 AA TAX nächstes Zeichen  
 B082 20 90 B0 JSR \$B090 Variable dimensionieren  
 B085 20 79 00 JSR \$0079 CHRGOT letztes Zeichen holen  
 B088 D0 F4 BNE \$B07E nicht Ende: zur nächsten Var.  
 B08A 60 RTS Rücksprung

\*\*\*\*\* Variable holen

Einsprung von \$A9A5, \$AC15, \$AD24, \$AF28, \$B3C0

B088 A2 00 LDX #\$00 Flag für nicht dimensionieren  
 B08D 20 79 00 JSR \$0079 CHRGOT letztes Zeichen holen

Einsprung von \$B082

B090 86 0C STX \$0C DIM-Flag setzen

Einsprung von \$B3EA

B092 85 45 STA \$45 Variablenname  
 B094 20 79 00 JSR \$0079 CHRGOT letztes Zeichen holen  
 B097 20 13 B1 JSR \$B113 prüft auf Buchstabe  
 B09A B0 03 BCS \$B09F ja: \$B09F  
 B09C 4C 08 AF JMP \$AF08 'SYNTAX ERROR'  
 B09F A2 00 LDX #\$00 Wert laden und damit  
 B0A1 86 0D STX \$0D Stringflag löschen  
 B0A3 86 0E STX \$0E Integerflag löschen  
 B0A5 20 73 00 JSR \$0073 CHRGET nächstes Zeichen holen  
 B0A8 90 05 BCC \$B0AF Ziffer?  
 B0AA 20 13 B1 JSR \$B113 prüft auf Buchstabe  
 B0AD 90 0B BCC \$B0BA nein: \$B0BA  
 B0AF AA TAX zweiter Buchstabe des Names  
 B0B0 20 73 00 JSR \$0073 CHRGET nächstes Zeichen holen

BOB3	90 FB	BCC \$B0B0	Ziffer?
BOB5	20 13 B1	JSR \$B113	prüft auf Buchstabe
BOB8	80 F6	BCS \$B0B0	ja: weitere Zeichen überlesen
BOBA	C9 24	CMP #\$24	'\$' Code?
BOBC	D0 06	BNE \$B0C4	nein: \$B0C4
BOBE	A9 FF	LDA #\$FF	Wert laden und
BOC0	85 0D	STA \$0D	Stringflag setzen
BOC2	D0 10	BNE \$B0D4	Sprung
BOC4	C9 25	CMP #\$25	'%' Code?
BOC6	D0 13	BNE \$B0DB	nein: \$B0DB
BOC8	A5 10	LDA \$10	Integer erlaubt?
BOCA	D0 D0	BNE \$B09C	nein: 'SYNTAX ERROR'
BOCC	A9 80	LDA #\$80	Wert für Integer laden
BOCE	85 0E	STA \$0E	und Integerflag setzen
BOD0	05 45	ORA \$45	Bit 7 im 1. Zeichen setzen und
BOD2	85 45	STA \$45	speichern (Bit7=1: Integer)
BOD4	8A	TXA	X nach Akku speichern
BOD5	09 80	ORA #\$80	Bit 7 im 2. Buchstaben setzen
BOD7	AA	TAX	X-Reg. zurückholen
BOD8	20 73 00	JSR \$0073	CHRGET nächstes Zeichen holen
BODB	86 46	STX \$46	zweiten Buchstaben speichern
BODD	38	SEC	Feldvariablen erlaubt?
BODE	05 10	ORA \$10	wenn nicht, Bit7 setzen
BOE0	E9 28	SBC #\$28	'(' -Wert abziehen
BOE2	D0 03	BNE \$B0E7	nicht Klammer auf?
BOE4	4C D1 B1	JMP \$B1D1	dimensionierte Variable holen
BOE7	A0 00	LDY #\$00	Wert laden und
BOE9	84 10	STY \$10	FN-Flag = 0 setzen
BOEB	A5 2D	LDA \$2D	Zeiger auf Variablenanfang
BOED	A6 2E	LDX \$2E	holen (LOW und HIGH)
BOEF	86 60	STX \$60	und zum
BOF1	85 5F	STA \$5F	Suchen merken
BOF3	E4 30	CPX \$30	Suchzeiger = Variablenanfang
BOF5	D0 04	BNE \$B0FB	nein: \$B0FB
BOF7	C5 2F	CMP \$2F	Ende der Variablen erreicht?
BOF9	F0 22	BEQ \$B11D	ja: nicht gefunden, anlegen
BOFB	A5 45	LDA \$45	ersten Buchstaben des Namens
BOFD	D1 5F	CMP (\$5F),Y	mit Tabelle vergleichen
BOFF	D0 08	BNE \$B109	nein: weitersuchen

B101	A5 46	LDA \$46	zweiten Buchstaben
B103	C8	INY	Zeiger erhöhen
B104	D1 5F	CMP (\$5F),Y	vergleichen
B106	F0 7D	BEQ \$B185	gleich: gefunden
B108	88	DEY	Zeiger vermindern
B109	18	CLC	Carry setzen (Addition)
B10A	A5 5F	LDA \$5F	Zeiger um 7
B10C	69 07	ADC #\$07	erhöhen (2+5 Byte REAL Var.)
B10E	90 E1	BCC \$B0F1	(Länge eines V.-Eintrags)
B110	E8	INX	Übertrag addieren
B111	D0 DC	BNE \$B0EF	weiter suchen

\*\*\*\*\* prüft auf Buchstabe

Einsprung von \$AE92, \$B097, \$B0AA, \$B0B5

B113	C9 41	CMP #\$41	'A'-Code? (Buchstabencode)
B115	90 05	BCC \$B11C	nein: \$B11C sonst C = 0
B117	E9 5B	SBC #\$5B	'Z'+1
B119	38	SEC	ja: dann C = 1
B11A	E9 A5	SBC #\$A5	nein: dann C = 0
B11C	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Variable anlegen

B11D	68	PLA	
B11E	48	PHA	Aufrufadresse prüfen
B11F	C9 2A	CMP #\$2A	Aufruf von FRMEVL?
B121	D0 05	BNE \$B128	nein: dann neu anlegen
B123	A9 13	LDA #\$13	Zeiger auf Konstante 0
B125	A0 BF	LDY #\$BF	(LOW und HIGH)
B127	60	RTS	Rücksprung
B128	A5 45	LDA \$45	LOW- und HIGH-Byte
B12A	A4 46	LDY \$46	des Variablennames
B12C	C9 54	CMP #\$54	'T'-Code?
B12E	D0 0B	BNE \$B13B	nein: \$B13B
B130	C0 C9	CPY #\$C9	'I\$'-Code?
B132	F0 EF	BEQ \$B123	ja: TI\$
B134	C0 49	CPY #\$49	'I'-Code?
B136	D0 03	BNE \$B13B	nein: \$B13B
B138	4C 08 AF	JMP \$AF08	'SYNTAX ERROR'

B13B	C9 53	CMP #\$53	'S'-Code?
B13D	D0 04	BNE \$B143	nein: \$B143
B13F	C0 54	CPY #\$54	'T'-Code?
B141	F0 F5	BEQ \$B138	ST, dann 'SYNTAX ERROR'
B143	A5 2F	LDA \$2F	LOW- und HIGH-Byte des
B145	A4 30	LDY \$30	Zeigers auf Arraytabelle
B147	85 5F	STA \$5F	laden und
B149	84 60	STY \$60	merken
B14B	A5 31	LDA \$31	LOW- und HIGH-Byte des
B14D	A4 32	LDY \$32	Zeigers auf Ende der
B14F	85 5A	STA \$5A	Arraytabelle
B151	84 5B	STY \$5B	merken
B153	18	CLC	Carry für Addition setzen
B154	69 07	ADC #\$07	um 7 verschieben für Anlage
B156	90 01	BCC \$B159	einer neuen Variablen
B158	C8	INY	Übertrag addieren
B159	85 58	STA \$58	LOW- und HIGH-Byte des
B15B	84 59	STY \$59	neuen Blockendes speichern
B15D	20 B8 A3	JSR \$A388	Block verschieben
B160	A5 58	LDA \$58	Werte
B162	A4 59	LDY \$59	wiederholen
B164	C8	INY	und damit
B165	85 2F	STA \$2F	Zeiger auf Arraytabelle
B167	84 30	STY \$30	neu setzen
B169	A0 00	LDY #\$00	Zeiger setzen
B168	A5 45	LDA \$45	erster Buchstabe des Namens
B16D	91 5F	STA (\$5F),Y	und speichern
B16F	C8	INY	Zeiger erhöhen,
B170	A5 46	LDA \$46	zweiten Buchstaben holen
B172	91 5F	STA (\$5F),Y	und abspeichern
B174	A9 00	LDA #\$00	Nullwert laden
B176	C8	INY	Zeiger erhöhen
B177	91 5F	STA (\$5F),Y	nächsten 5 Werte
B179	C8	INY	der Variable auf 0 setzen
B17A	91 5F	STA (\$5F),Y	2. Byte speichern
B17C	C8	INY	Zeiger erhöhen
B17D	91 5F	STA (\$5F),Y	3. Byte speichern
B17F	C8	INY	Zeiger erhöhen
B180	91 5F	STA (\$5F),Y	4. Byte speichern
B182	C8	INY	Zeiger erhöhen

B183	91 5F	STA (\$5F),Y	5. Byte speichern
B185	A5 5F	LDA \$5F	Zeiger auf Variablenwert
B187	18	CLC	Carry löschen (Addition)
B188	69 02	ADC #\$02	zwei für Namen addieren
B18A	A4 60	LDY \$60	in Zeiger auf Variable
B18C	90 01	BCC \$B18F	
B18E	C8	INY	Zeiger auf erstes Byte
B18F	85 47	STA \$47	als Variablenzeiger
B191	84 48	STY \$48	nach \$47/48 speichern
B193	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* berechnet Zeiger auf erstes  
Arrayelement

Einsprung von \$B253, \$B261

B194	A5 0B	LDA \$0B	Anzahl der Dimensionen
B196	0A	ASL	mal 2
B197	69 05	ADC #\$05	plus 5
B199	65 5F	ADC \$5F	zu \$5F und
B19B	A4 60	LDY \$60	\$60 addieren
B19D	90 01	BCC \$B1A0	Erhöhung umgehen
B19F	C8	INY	Übertrag addieren
B1A0	85 58	STA \$58	Ergebnis-Zeiger nach
B1A2	84 59	STY \$59	\$58/59 speichern
B1A4	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\*

B1A5 90 80 00 00 00 Konstante -32768

\*\*\*\*\* Umwandlung FAC nach Integer

B1AA	20 BF B1	JSR \$B1BF	FAC nach Integer wandeln
B1AD	A5 64	LDA \$64	LOW-Byte
B1AF	A4 65	LDY \$65	HIGH-Byte
B1B1	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Ausdruck holen und  
nach Integer

Einsprung von \$B1E3

\$B1E2	20 73 00	JSR \$0073	CHRGET nächstes Zeichen holen
\$B1E5	20 9E AD	JSR \$AD9E	FRMEVL, Ausdruck auswerten

Einsprung von \$B7A1

\$B1B8	20 8D AD	JSR \$AD8D	prüft auf numerisch
\$B1BB	A5 66	LDA \$66	Vorzeichen?
\$B1BD	30 0D	BMI \$B1CC	negativ: dann 'ILLEGAL QUANT'

Einsprung von \$A9C7, \$AED4, \$AFED, \$AFFE, \$B1AA

\$B1BF	A5 61	LDA \$61	Exponent
\$B1C1	C9 90	CMP #\$90	Betrag größer 32768?
\$B1C3	90 09	BCC \$B1CE	nein: \$B1CE
\$B1C5	A9 A5	LDA #\$A5	Zeiger auf
\$B1C7	A0 B1	LDY #\$B1	Konstante -32768 setzen
\$B1C9	20 5B BC	JSR \$BC5B	Vergleich FAC mit Konstante
\$B1CC	D0 7A	BNE \$B248	ungleich: 'ILLEGAL QUANT'
\$B1CE	4C 9B BC	JMP \$BC9B	wandelt Fließkomma in Integer

\*\*\*\*\* dimensionierte Variable holen

Einsprung von \$B0E4

\$B1D1	A5 0C	LDA \$0C	DIM Flag
\$B1D3	05 0E	ORA \$0E	Integer Flag
\$B1D5	48	PHA	auf Stapel retten
\$B1D6	A5 0D	LDA \$0D	String Flag
\$B1D8	48	PHA	auf Stapel retten
\$B1D9	A0 00	LDY #\$00	Anzahl der Indizes
\$B1DB	98	TYA	in Akku und
\$B1DC	48	PHA	auf Stapel retten
\$B1DD	A5 46	LDA \$46	2. Buchstabe des Variablenn.
\$B1DF	48	PHA	und retten
\$B1E0	A5 45	LDA \$45	1. Buchstabe der Variablenn.
\$B1E2	48	PHA	retten
\$B1E3	20 B2 B1	JSR \$B1B2	Index holen und nach Integer
\$B1E6	68	PLA	die zwei

B1E7	85 45	STA \$45	Bytes des
B1E9	68	PLA	Variablennamens zurückholen
B1EA	85 46	STA \$46	und wieder abspeichern
B1EC	68	PLA	Anzahl der Indizes
B1ED	A8	TAY	holen und ins Y-Reg.
B1EE	BA	TSX	Stapelzeiger als Zeiger setzen
B1EF	BD 02 01	LDA \$0102,X	Variablenflags
B1F2	48	PHA	aus dem Stapel kopieren
B1F3	BD 01 01	LDA \$0101,X	und oben auf den
B1F6	48	PHA	Stapel legen
B1F7	A5 64	LDA \$64	anstelle der
B1F9	9D 02 01	STA \$0102,X	Variablenflags
B1FC	A5 65	LDA \$65	Index LOW und HIGH in
B1FE	9D 01 01	STA \$0101,X	den Stapel kopieren
B201	C8	INY	Anzahl der Indizes erhöhen
B202	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT letztes Zeichen holen
B205	C9 2C	CMP #\$2C	',' Komma?
B207	F0 D2	BEQ \$B1DB	ja: dann nächsten Index
B209	84 0B	STY \$0B	Anzahl der Indizes speichern
B20B	20 F7 AE	JSR \$AEF7	prüft auf Klammer zu
B20E	68	PLA	Flags vom
B20F	85 0D	STA \$0D	Stapel
B211	68	PLA	zurückholen
B212	85 0E	STA \$0E	und abspeichern
B214	29 7F	AND #\$7F	Integerflag herstellen
B216	85 0C	STA \$0C	und abspeichern
B218	A6 2F	LDX \$2F	LOW- und HIGH-Byte des
B21A	A5 30	LDA \$30	Zeigers auf Arraytabelle
B21C	86 5F	STX \$5F	holen und
B21E	85 60	STA \$60	Zeiger merken
B220	C5 32	CMP \$32	Ende erreicht?
B222	D0 04	BNE \$B22B	nein: weiter
B224	E4 31	CPX \$31	mit Tabellenende vergleichen
B226	F0 39	BEQ \$B261	ja: nicht gefunden, anlegen
B228	A0 00	LDY #\$00	Zeiger setzen
B22A	B1 5F	LDA (\$5F),Y	Namen aus Tabelle holen
B22C	C8	INY	Zeiger erhöhen
B22D	C5 45	CMP \$45	mit ges. Namen vergleichen
B22F	D0 06	BNE \$B237	ungleich: \$B237
B231	A5 46	LDA \$46	Vergleich mit

```

B235 D1 5F    CMP ($5F),Y zweitem Buchstaben
B235 F0 16    BEQ $B24D gefunden: $B24D
B237 C8      INY Zeiger erhöhen
B238 B1 5F    LDA ($5F),Y Suchzeiger zur
B23A 18      CLC Feldlänge
B23B 65 5F    ADC $5F Addieren
B23D AA      TAX ergibt Zeiger auf
B23E C8      INY nächstes Array
B23F B1 5F    LDA ($5F),Y gleiches System
B241 65 60    ADC $60 mit zweitem Byte
B243 90 D7    BCC $B21C und weiter suchen

```

Übersprung von \$B308

```

B245 A2 12    LDX #$12 Nummer für 'bad subscript'
B247 2C      .BYTE $2C

```

Übersprung von \$AA24, \$B798, \$B9F1

```

B248 A2 0E    LDX #$0E Nummer für 'illegal quanti.'
B24A 4C 37 A4 JMP $A437 Fehlermeldung ausgeben

B24D A2 13    LDX #$13 Nummer für 'redim'd array'
B24F A5 0C    LDA $0C DIM-Flag null?
B251 D0 F7    BNE $B24A nein: dann Fehlermeldung
B253 20 94 B1 JSR $B194 Zeiger auf 1.Arrayelement
B256 A5 08    LDA $08 Zahl der gefundenen Dimensio.
B258 A0 04    LDY #$04 Zeiger setzen
B25A D1 5F    CMP ($5F),Y mit Dimensionen des Arrays
                vergleichen
B25C D0 E7    BNE $B245 ungleich: 'bad subscript'
B25E 4C EA B2 JMP $B2EA sucht gewünschtes Element

```

```

***** Arrayvariable anlegen
B261 20 94 B1 JSR $B194 Länge des Arraykopfs
B264 20 08 A4 JSR $A408 prüft auf genügend Platz
B267 A0 00    LDY #$00 Zeiger für Polynom-
B269 84 72    STY $72 auswertung neu setzen
B26B A2 05    LDX #$05 Wert für Variablenlänge(REAL)
B26D A5 45    LDA $45 erster Buchstabe des Namens

```

B26F	91 5F	STA (\$5F),Y	in Arraytabelle
B271	10 01	BPL \$B274	kein Integer?
B273	CA	DEX	bei Integerzahl
B274	C8	INY	Bytes vermindern
B275	A5 46	LDA \$46	zweiter Buchstabe
B277	91 5F	STA (\$5F),Y	in Tabelle schreiben
B279	10 02	BPL \$B27D	kein String oder Integer?
B27B	CA	DEX	entgeltige
B27C	CA	DEX	Variablenlänge herstellen
B27D	86 71	STX \$71	und speichern (2, 3 oder 5)
B27F	A5 0B	LDA \$0B	Anzahl der Dimensionen holen
B281	C8	INY	Zeiger
B282	C8	INY	um 3
B283	C8	INY	erhöhen
B284	91 5F	STA (\$5F),Y	im Arrayheader speichern
B286	A2 0B	LDX #\$0B	11, Defaultwert für
B288	A9 00	LDA #\$00	Dimensionierung
B28A	24 0C	BIT \$0C	Aufruf durch DIM-Befehl?
B28C	50 08	BVC \$B296	nein: \$B296
B28E	68	PLA	Dimension vom Stapel holen
B28F	18	CLC	Carry löschen (Addition)
B290	69 01	ADC #\$01	eins addieren
B292	AA	TAX	und ins X-Reg.
B293	68	PLA	2.Wert holen
B294	69 00	ADC #\$00	Übertrag addieren
B296	C8	INY	Zeiger erhöhen
B297	91 5F	STA (\$5F),Y	und speichern
B299	C8	INY	Zeiger erhöhen
B29A	8A	TXA	1.Wert wieder in den Akku
B29B	91 5F	STA (\$5F),Y	und ebenfalls speichern
B29D	20 4C B3	JSR \$B34C	Platz für Dimensionen berechn.
B2A0	86 71	STX \$71	LOW- und HIGH-Byte des
B2A2	85 72	STA \$72	Variablenende-Zeigers merken
B2A4	A4 22	LDY \$22	Zeiger auf Arrayheader
B2A6	C6 0B	DEC \$0B	weitere Dimensionen?
B2A8	D0 DC	BNE \$B286	ja: \$B286 (Schleifenbeginn)
B2AA	65 59	ADC \$59	Feldlänge plus Startadresse
B2AC	B0 5D	BCS \$B30B	Überlauf: 'OUT OF MEMORY'
B2AE	85 59	STA \$59	Wert wieder speichern
B2B0	AB	TAY	und ins Y-Reg. bringen

B2B1	8A	TXA	Variablenendzeiger in Akku
B2B2	65 58	ADC \$58	2.Zeichen addieren
B2B4	90 03	BCC \$B2B9	Überlauf: Platz prüfen
B2B6	C8	INY	Endadresse erhöhen
B2B7	F0 52	BEQ \$B30B	Überlauf: 'OUT OF MEMORY'
B2B9	20 08 A4	JSR \$A408	prüft auf Speicherplatz
B2BC	85 31	STA \$31	Zeiger auf Ende
B2BE	84 32	STY \$32	der Arraytabelle setzen
B2C0	A9 00	LDA #\$00	Array mit Nullen füllen
B2C2	E6 72	INC \$72	
B2C4	A4 71	LDY \$71	1.Schleifenende?
B2C6	F0 05	BEQ \$B2CD	ja: \$B2CD
B2C8	88	DEY	Zeiger vermindern
B2C9	91 58	STA (\$58),Y	Nullwert setzen
B2CB	D0 FB	BNE \$B2C8	fertig: \$B2C8
B2CD	C6 59	DEC \$59	
B2CF	C6 72	DEC \$72	
B2D1	D0 F5	BNE \$B2C8	
B2D3	E6 59	INC \$59	
B2D5	38	SEC	Carry setzen (Subtr.)
B2D6	A5 31	LDA \$31	Zeiger auf Feldende
B2D8	E5 5F	SBC \$5F	- Zeiger auf Arrayheader
B2DA	A0 02	LDY #\$02	Zeiger setzen
B2DC	91 5F	STA (\$5F),Y	Arraylänge LOW
B2DE	A5 32	LDA \$32	Zeiger auf Feldende
B2E0	C8	INY	Zeiger erhöhen
B2E1	E5 60	SBC \$60	- Zeiger auf Arrayheader
B2E3	91 5F	STA (\$5F),Y	Arraylänge HIGH
B2E5	A5 0C	LDA \$0C	Aufruf vom DIM-Befehl?
B2E7	D0 62	BNE \$B34B	ja: RTS

\*\*\*\*\* Arrayelement suchen

B2E9	C8	INY	Zeiger erhöhen
------	----	-----	----------------

Einsprung von \$B25E

B2EA	B1 5F	LDA (\$5F),Y	Zahl der Dimensionen
B2EC	85 0B	STA \$0B	speichern
B2EE	A9 00	LDA #\$00	Nullwert laden und
B2F0	85 71	STA \$71	Zeiger auf Polynom-

B2F2	85 72	STA \$72	auswertung löschen
B2F4	C8	INY	Zeiger erhöhen
B2F5	68	PLA	1. Indexwert vom Stapel
B2F6	AA	TAX	holen und ins X-Reg. bringen
B2F7	85 64	STA \$64	Wert speichern
B2F9	68	PLA	2. Indexwert holen
B2FA	85 65	STA \$65	und speichern
B2FC	D1 5F	CMP (\$5F),Y	mit Wert im Array vergleichen
B2FE	90 0E	BCC \$B30E	kleiner?
B300	D0 06	BNE \$B308	größer: 'bad subscript'
B302	C8	INY	Zeiger erhöhen
B303	8A	TXA	1.Wert zurückholen
B304	D1 5F	CMP (\$5F),Y	LOW-Byte vergleichen
B306	90 07	BCC \$B30F	kleiner: dann weiter
B308	4C 45 B2	JMP \$B245	'bad subscript'
B30B	4C 35 A4	JMP \$A435	'out of memory'

*****			Berechnung der Adresse eines Arrayelements
B30E	C8	INY	Zeiger erhöhen
B30F	A5 72	LDA \$72	Zeiger auf Polynomausw.(HIGH)
B311	05 71	ORA \$71	Zeiger auf Polynomausw.(LOW)
B313	18	CLC	Carry löschen
B314	F0 0A	BEQ \$B320	Multiplikation umgehen
B316	20 4C B3	JSR \$B34C	Multiplikation
B319	8A	TXA	$(X/Y) = (\$71/72) * ((\$5F/60), Y)$
B31A	65 64	ADC \$64	
B31C	AA	TAX	Akku zurück ins X-Reg.
B31D	98	TYA	
B31E	A4 22	LDY \$22	Zeiger in Arrayheader
B320	65 65	ADC \$65	
B322	86 71	STX \$71	
B324	C6 0B	DEC \$0B	Anzahl der Dimensionen
B326	D0 CA	BNE \$B2F2	mit nächstem Index weiter
B328	85 72	STA \$72	
B32A	A2 05	LDX #\$05	Variablenlänge (5, REAL)
B32C	A5 45	LDA \$45	erster Buchstabe des Namens
B32E	10 01	BPL \$B331	Integer? nein: \$B331
B330	CA	DEX	Länge vermindern
B331	A5 46	LDA \$46	zweiter Buchstabe des Namens

B333	10 02	BPL \$B337	FLP? ja: \$B337
B335	CA	DEX	Länge 2 mal
B336	CA	DEX	vermindern
B337	86 28	STX \$28	Länge der Variablen 2,3 oder5
B339	A9 00	LDA #\$00	Wert laden und damit
B33B	20 55 B3	JSR \$B355	Offset im Array berechnen
B33E	8A	TXA	zur Adresse des ersten
B33F	65 58	ADC \$58	Elements addieren
B341	85 47	STA \$47	ergibt Variablenadresse
B343	98	TYA	2.Byte in Akku holen
B344	65 59	ADC \$59	addieren, ergibt
B346	85 48	STA \$48	HIGH-Byte der Adresse
B348	A8	TAY	ins Y-Reg. bringen und
B349	A5 47	LDA \$47	1.Byte wieder in Akku holen
B34B	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Hilfsroutine für  
Arrayberechnung

Einsprung von \$B29D, \$B316

B34C	84 22	STY \$22	Register merken
B34E	B1 5F	LDA (\$5F),Y	1.Wert holen
B350	85 28	STA \$28	und abspeichern
B352	88	DEY	Zeiger vermindern
B353	B1 5F	LDA (\$5F),Y	2.Wert holen

Einsprung von \$B338

B355	85 29	STA \$29	und abspeichern
B357	A9 10	LDA #\$10	Wert laden und damit
B359	85 5D	STA \$5D	Verschiebezähler setzen
B35B	A2 00	LDX #\$00	LOW- und HIGH-Byte des Er-
B35D	A0 00	LDY #\$00	gebnisregisters auf 0 setzen
B35F	8A	TXA	LOW-Byte in Akku holen und
B360	0A	ASL	um 1 Bit nach links schieben
B361	AA	TAX	Byte zurück ins X-Reg.
B362	98	TYA	HIGH-Byte in den Akku holen,
B363	2A	ROL A	um 1 Bit nach links schieben
B364	A8	TAY	und zurückbringen

B365	B0 A4	BCS \$B30B	Überlauf: 'out of memory'
B367	06 71	ASL \$71	nächstes Bit aus
B369	26 72	ROL \$72	\$71/72 herausholen
B368	90 08	BCC \$B378	=0? ja: Addition umgehen
B36D	18	CLC	Carry setzen (Addition)
B36E	8A	TXA	LOW-Byte holen
B36F	65 28	ADC \$28	1.Wert addieren
B371	AA	TAX	LOW-Byte zurückbringen
B372	98	TYA	HIGH-Byte holen
B373	65 29	ADC \$29	2.Wert addieren
B375	A8	TAY	HIGH-Byte zurückholen
B376	B0 93	BCS \$B30B	Überlauf: 'out of memory'
B378	C6 5D	DEC \$5D	nächstes Bit holen
B37A	D0 E3	BNE \$B35F	alle 16 Bits? nein: weiter

B37C	60	RTS	Rücksprung
------	----	-----	------------

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion FRE

B37D	A5 0D	LDA \$0D	Typflag
B37F	F0 03	BEQ \$B384	kein String
B381	20 A6 B6	JSR \$B6A6	FRESTR
B384	20 26 B5	JSR \$B526	Garbage Collection
B387	38	SEC	Carry setzen (Subtr.)
B388	A5 33	LDA \$33	Stringanfang (LOW)
B38A	E5 31	SBC \$31	- Variablenende (LOW)
B38C	A8	TAY	ergibt freien Speicher
B38D	A5 34	LDA \$34	Stringanfang (HIGH)
B38F	E5 32	SBC \$32	- Variablenende (HIGH)

Einsprung von \$AEEO, \$AF6B, \$B013

B391	A2 00	LDX #\$00	Wert laden und
B393	86 0D	STX \$0D	Flag auf numerisch setzen
B395	85 62	STA \$62	LOW- und HIGH-Byte des
B397	84 63	STY \$63	Ergebnisses merken
B399	A2 90	LDX #\$90	und nach
B39B	4C 44 BC	JMP \$BC44	Fließkomma wandlen

```
***** BASIC-Funktion POS
B39E 38 SEC C=1 Cursorposition holen
B39F 20 F0 FF JSR $FFFF Cursorposition holen
```

Einsprung von \$B77F, \$B795, \$B821

```
B3A2 A9 00 LDA #$00 Z=1
B3A4 F0 EB BEQ $B391 unbedingter Sprung
```

```
***** Test auf Direkt-Modus
```

Einsprung von \$AB7B, \$ABCE, \$B3B6

```
B3A6 A6 3A LDX $3A Flag laden (Direktm. = $FF)
B3A8 EB INX testen
B3A9 D0 A0 BNE $B34B nein: dann RTS
B3AB A2 15 LDX #$15 Nummer für 'illegal direct'
B3AD 2C .BYTE $2C
B3AE A2 1B LDX #$1B Nummer für 'undef'd function'
B3B0 4C 37 A4 JMP $A437 Fehlermeldung ausgeben
```

```
***** BASIC-Befehl DEF FN
B3B3 20 E1 B3 JSR $B3E1 prüft FN-Syntax
B3B6 20 A6 B3 JSR $B3A6 testet auf Direkt-Modus
B3B9 20 FA AE JSR $AEFA prüft auf 'Klammer auf'
B3BC A9 80 LDA #$80 Wert laden
B3BE 85 10 STA $10 sperrt INTEGER-Variable
B3C0 20 8B B0 JSR $B08B sucht Variable
B3C3 20 8D AD JSR $AD8D prüft auf numerisch
B3C6 20 F7 AE JSR $AEF7 prüft auf 'Klammer zu'
B3C9 A9 B2 LDA #$B2 '=' BASIC-Code
B3CB 20 FF AE JSR $AEFF prüft auf '='
B3CE 48 PHA erstes Zeichen auf Stapel
B3CF A5 48 LDA $48 LOW- und HIGH-Byte der
B3D1 48 PHA FN-Variablen-Adresse
B3D2 A5 47 LDA $47 auf den Stapel
B3D4 48 PHA legen
B3D5 A5 7B LDA $7B LOW- und HIGH-Byte
B3D7 48 PHA des Programmzeigers
B3D8 A5 7A LDA $7A auf den Stapel
```

B3DA	48	PHA	legen
B3DB	20 F8 A8	JSR \$A8F8	Programmzeiger auf Statement
B3DE	4C 4F B4	JMP \$B44F	FN-Variable vom Stapel holen

\*\*\*\*\* prüft FN-Syntax

Einsprung von \$B3B3, \$B3F4

B3E1	A9 A5	LDA #\$A5	FN-Code
B3E3	20 FF AE	JSR \$AEFF	prüft auf FN-Code
B3E6	09 80	ORA #\$80	Wert laden
B3E8	85 10	STA \$10	sperrt INTEGER-Variable
B3EA	20 92 B0	JSR \$B092	sucht Variable
B3ED	85 4E	STA \$4E	LOW- und HIGH-Byte
B3EF	84 4F	STY \$4F	FN-Variablenzeiger setzen
B3F1	4C 8D AD	JMP \$AD8D	prüft auf numerisch

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion FN

Einsprung von \$AEE7

B3F4	20 E1 B3	JSR \$B3E1	prüft FN-Syntax
B3F7	A5 4F	LDA \$4F	LOW- und HIGH-Byte des
B3F9	48	PHA	FN-Variablenzeigers
B3FA	A5 4E	LDA \$4E	auf den Stapel
B3FC	48	PHA	legen
B3FD	20 F1 AE	JSR \$AEF1	holt Term in Klammern
B400	20 8D AD	JSR \$AD8D	prüft auf numerisch
B403	68	PLA	LOW- und HIGH-Byte
B404	85 4E	STA \$4E	des
B406	68	PLA	FN-Variablenzeigers wieder-
B407	85 4F	STA \$4F	holen und speichern
B409	A0 02	LDY #\$02	Zeiger setzen
B40B	B1 4E	LDA (\$4E),Y	Zeiger (LOW) auf FN-Variable
B40D	85 47	STA \$47	in Variablenadresszeiger
B40F	AA	TAX	und ins X-Reg.
B410	C8	INY	Zeiger erhöhen
B411	B1 4E	LDA (\$4E),Y	Zeiger (HIGH) laden
B413	F0 99	BEQ \$B3AE	gibt 'undef'd function'

B415	85 48	STA \$48	in Variablenadresse
B417	C8	INY	Zeiger erhöhen
B418	B1 47	LDA (\$47),Y	FN-Variablenwert holen
B41A	48	PHA	und auf Stapel retten
B41B	88	DEY	Zeiger vermindern
B41C	10 FA	BPL \$B418	fertig? nein: nächster Wert
B41E	A4 48	LDY \$48	
B420	20 D4 BB	JSR \$BBD4	FAC in FN-Variable übertragen
B423	A5 7B	LDA \$7B	Programmzeiger (LOW)
B425	48	PHA	auf Stapel
B426	A5 7A	LDA \$7A	Programmzeiger (HIGH)
B428	48	PHA	auf Stapel
B429	B1 4E	LDA (\$4E),Y	LOW und HIGH-Byte
B42B	85 7A	STA \$7A	des
B42D	C8	INY	Programmzeigers auf
B42E	B1 4E	LDA (\$4E),Y	FN-Ausdruck
B430	85 7B	STA \$7B	speichern
B432	A5 48	LDA \$48	Zeiger auf FN-Variable
B434	48	PHA	holen und
B435	A5 47	LDA \$47	auf den Stapel
B437	48	PHA	retten
B438	20 8A AD	JSR \$AD8A	numerischen Ausdruck holen
B43B	68	PLA	LOW- und HIGH-Byte
B43C	85 4E	STA \$4E	des Zeigers auf FN-
B43E	68	PLA	Variable vom Stapel holen
B43F	85 4F	STA \$4F	und in FN-Zeiger speichern
B441	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT letztes Zeichen holen
B444	F0 03	BEQ \$B449	keine weiteren Zeichen?
B446	4C 08 AF	JMP \$AF08	gibt 'SYNTAX ERROR'
B449	68	PLA	LOW- und HIGH-Byte
B44A	85 7A	STA \$7A	des
B44C	68	PLA	Programmzeigers
B44D	85 7B	STA \$7B	zurückholen

Einsprung von \$B3DE

B44F	A0 00	LDY #\$00	Zeiger setzen
B451	68	PLA	FN-Variable vom Stapel
B452	91 4E	STA (\$4E),Y	zurückholen

B4BD	D0 0B	BNE \$B4CA	nein: \$B4CA
B4BF	98	TYA	Länge in Akku
B4C0	20 75 B4	JSR \$B475	Stringzeiger berechnen
B4C3	A6 6F	LDX \$6F	LOW- und HIGH-Byte der
B4C5	A4 70	LDY \$70	Startadresse holen
B4C7	20 88 B6	JSR \$B688	String in Bereich kopieren

\*\*\*\*\* Stringzeiger in  
Descriptorstapel bringen

Einsprung von \$B674, \$B6FD, \$B729

B4CA	A6 16	LDX \$16	Stringdescriptor-Zeiger
B4CC	E0 22	CPX #\$22	Stringstapel voll?
B4CE	D0 05	BNE \$B4D5	nein: \$B4D5
B4D0	A2 19	LDX #\$19	Nr für 'formula too complex'
B4D2	4C 37 A4	JMP \$A437	Fehlermeldung ausgeben
B4D5	A5 61	LDA \$61	Stringlänge holen und
B4D7	95 00	STA \$00,X	Stringstapel speichern
B4D9	A5 62	LDA \$62	LOW- und HIGH-Byte der
B4DB	95 01	STA \$01,X	Adresse holen
B4DD	A5 63	LDA \$63	und in
B4DF	95 02	STA \$02,X	Stringstapel bringen
B4E1	A0 00	LDY #\$00	Nullwert laden
B4E3	86 64	STX \$64	und Zeiger
B4E5	84 65	STY \$65	jetzt auf Descriptor setzen
B4E7	84 70	STY \$70	Zeiger für Polynomauswertung
B4E9	88	DEY	Register vermindern
B4EA	84 0D	STY \$0D	Stringflag setzen \$FF
B4EC	86 17	STX \$17	Index des letzten
B4EE	E8	INX	Stringdescriptors
B4EF	E8	INX	um drei erhöhen
B4F0	E8	INX	und als
B4F1	86 16	STX \$16	neuen Index merken
B4F3	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Platz für String reservieren,  
Länge in A

Einsprung von \$B47D

B4F4	46 0F	LSR \$0F	Flag für Garbage Collection zurücksetzen
B4F6	48	PHA	Stringlänge
B4F7	49 FF	EOR #\$FF	Alle Bits umdrehen
B4F9	38	SEC	mit HIGH-Byte des
B4FA	65 33	ADC \$33	Stringanfangs-Zeigers addieren
B4FC	A4 34	LDY \$34	LOW-Byte ins Y-Reg.
B4FE	B0 01	BCS \$B501	Carry gesetzt ? dann weiter
B500	88	DEY	ansonsten LOW-Byte erniedrigen
B501	C4 32	CPY \$32	Zu wenig Platz, dann
B503	90 11	BCC \$B516	Garbage Collection durchführen
B505	D0 04	BNE \$B50B	alles ok ?
B507	C5 31	CMP \$31	Ende der Arrays, dann
B509	90 0B	BCC \$B516	Garbage Collect durchführen
B50B	85 33	STA \$33	ansonsten
B50D	84 34	STY \$34	alle
B50F	85 35	STA \$35	Zeiger
B511	84 36	STY \$36	neu
B513	AA	TAX	setzen
B514	68	PLA	Stringlänge zurückholen
B515	60	RTS	Rücksprung
B516	A2 10	LDX #\$10	Nummer für 'OUT OF MEMORY'
B518	A5 0F	LDA \$0F	Flag für Garbage Collection
B51A	30 B6	BMI \$B4D2	durchgeführt? 'OUT OF MEMORY'
B51C	20 26 B5	JSR \$B526	Garbage Collection
B51F	A9 80	LDA #\$80	Flag setzen
B521	85 0F	STA \$0F	und speichern
B523	68	PLA	Stringlänge
B524	D0 D0	BNE \$B4F6	String nochmals einbauen

B454	68	PLA	und abspeichern
B455	C8	INY	Zeiger erhöhen
B456	91 4E	STA (\$4E),Y	2.Wert abspeichern
B458	68	PLA	3.Wert vom Stapel holen
B459	C8	INY	Zeiger erhöhen
B45A	91 4E	STA (\$4E),Y	und abspeichern
B45C	68	PLA	4.Wert vom Stapel holen
B45D	C8	INY	Zeiger erhöhen
B45E	91 4E	STA (\$4E),Y	und abspeichern
B460	68	PLA	5.Wert vom Stapel holen
B461	C8	INY	Zeiger erhöhen
B462	91 4E	STA (\$4E),Y	und abspeichern
B464	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion STR\$

B465	20 8D AD	JSR \$AD8D	prüft auf numerisch
B468	A0 00	LDY #\$00	Wert laden und
B46A	20 DF BD	JSR \$BDDF	FAC nach ASCII umwandeln
B46D	68	PLA	Rücksprungadresse vom
B46E	68	PLA	Stapel entfernen

Einsprung von \$AF59

B46F	A9 FF	LDA #\$FF	LOW-Byte
B471	A0 00	LDY #\$00	Startadresse des Strings=\$FF
B473	F0 12	BEQ \$B487	

\*\*\*\*\* Stringzeiger berechnen

Einsprung von \$AA56, \$B4C0, \$B65D

B475	A6 64	LDX \$64	Zeiger in
B477	A4 65	LDY \$65	\$64/65 in
B479	86 50	STX \$50	Zeiger auf Stringdescriptor
B47B	84 51	STY \$51	speichern

Einsprung von \$B6F3, \$B70F

B47D	20 F4 B4	JSR \$B4F4	Platz für String, Länge in A
B480	86 62	STX \$62	Adresse LOW

B482	84 63	STY \$63	Adresse HIGH
B484	85 61	STA \$61	Länge
B486	60	RTS	

\*\*\*\*\* String holen, Zeiger in A/Y

Einsprung von \$AABF, \$AB1E, \$AEC6

B487	A2 22	LDX #\$22	'''-Code
B489	86 07	STX \$07	nach Suchzeichen
B48B	86 08	STX \$08	und Hochkommaflag

Einsprung von \$AC7D

B48D	85 6F	STA \$6F	Startadresse des Strings
B48F	84 70	STY \$70	nach \$6F/70
B491	85 62	STA \$62	und \$62/63
B493	84 63	STY \$63	speichern
B495	A0 FF	LDY #\$FF	Zeiger setzen
B497	C8	INY	Zeiger erhöhen
B498	B1 6F	LDA (\$6F),Y	nächstes Zeichen des Strings
B49A	F0 0C	BEQ \$B4A8	Endekennzeichen?
B49C	C5 07	CMP \$07	Suchzeichen?
B49E	F0 04	BEQ \$B4A4	ja: \$B4A4
B4A0	C5 08	CMP \$08	= Zeichen in Hochkommaflag
B4A2	D0 F3	BNE \$B497	nein: \$B497
B4A4	C9 22	CMP #\$22	'''-Code?
B4A6	F0 01	BEQ \$B4A9	ja: \$B4A9
B4A8	18	CLC	Carry löschen (Addition)
B4A9	84 61	STY \$61	Länge des Str. speichern und
B4AB	98	TYA	in Akku holen
B4AC	65 6F	ADC \$6F	und zur Startadresse addieren
B4AE	85 71	STA \$71	ergibt Endadresse LOW + 1
B4B0	A6 70	LDX \$70	Übertrag
B4B2	90 01	BCC \$B4B5	Addition umgehen
B4B4	E8	INX	Übertrag addieren
B4B5	86 72	STX \$72	Endadresse HIGH + 1
B4B7	A5 70	LDA \$70	Startadresse HIGH
B4B9	F0 04	BEQ \$B4BF	null?
B4BB	C9 02	CMP #\$02	zwei?

## \*\*\*\*\* Garbage Collection

Einsprung von \$A41C, \$B384, \$B51C

B526	A6 37	LDX \$37	LOW-Byte Basic-RAM-Zeiger
B528	A5 38	LDA \$38	HIGH-Byte Basic-RAM-Zeiger

Einsprung von \$B63A

B52A	86 33	STX \$33	in Stringzeiger
B52C	85 34	STA \$34	speichern
B52E	A0 00	LDY #\$00	LOW- und HIGH-Byte
B530	84 4F	STY \$4F	der FN Zeiger
B532	84 4E	STY \$4E	auf Null setzen
B534	A5 31	LDA \$31	LOW- und HIGH-Byte der
B536	A6 32	LDX \$32	Array-Zeiger laden
B538	85 5F	STA \$5F	und in die Arithmetikregister
B53A	86 60	STX \$60	speichern
B53C	A9 19	LDA #\$19	Startadresse
B53E	A2 00	LDX #\$00	der Descriptorentabelle
B540	85 22	STA \$22	als Suchzeiger nach
B542	86 23	STX \$23	\$22 und \$23 bringen
B544	C5 16	CMP \$16	identisch mit String-Zeiger?
B546	F0 05	BEQ \$B54D	wenn ja, dann weiter
B548	20 C7 B5	JSR \$B5C7	Stringposition feststellen
B54B	F0 F7	BEQ \$B544	unbedingter Sprung
B54D	A9 07	LDA #\$07	Schrittweite für die Suche
B54F	85 53	STA \$53	in Variablentabelle
B551	A5 2D	LDA \$2D	Tabellenzeiger
B553	A6 2E	LDX \$2E	laden
B555	85 22	STA \$22	und als Suchzeiger nach
B557	86 23	STX \$23	\$22 und \$23 bringen
B559	E4 30	CPX \$30	Am Ende der Tabelle angelangt
B55B	D0 04	BNE \$B561	wenn nicht, dann zu \$B561
B55D	C5 2F	CMP \$2F	ansonsten Sprung zur
B55F	F0 05	BEQ \$B566	Array-Behandlung
B561	20 BD B5	JSR \$B5BD	Stringposition feststellen
B564	F0 F3	BEQ \$B559	unbedingter Sprung
B566	85 58	STA \$58	Zeiger in die
B568	86 59	STX \$59	Array-Tabelle speichern

B56A	A9 03	LDA #03	Schrittweite für Suche
B56C	85 53	STA \$53	innerhalb des Arrays festlegen
B56E	A5 58	LDA \$58	Am Ende
B570	A6 59	LDX \$59	der
B572	E4 32	CPX \$32	Arraytabelle angelangt, dann
B574	D0 07	BNE \$B57D	Sprung zu \$B57D
B576	C5 31	CMP \$31	Vergleich mit HIGH-Byte
B578	D0 03	BNE \$B57D	Sprung zu \$B57D
B57A	4C 06 B6	JMP \$B606	ansonsten Transfer
B57D	85 22	STA \$22	Zeiger auf Array-Header
B57F	86 23	STX \$23	stellen
B581	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null setzen
B583	B1 22	LDA (\$22),Y	Variablenname erstes Zeichen
B585	AA	TAX	ins X-Reg übertragen
B586	C8	INY	Zähler erhöhen
B587	B1 22	LDA (\$22),Y	Variablenname zweites Zeichen
B589	08	PHP	Statusregister retten
B58A	C8	INY	Zähler erhöhen
B58B	B1 22	LDA (\$22),Y	Die Länge
B58D	65 58	ADC \$58	des Arrays
B58F	85 58	STA \$58	zu
B591	C8	INY	Zeiger
B592	B1 22	LDA (\$22),Y	auf
B594	65 59	ADC \$59	Arraytabelle
B596	85 59	STA \$59	addieren
B598	28	PLP	Statusregister wiederholen
B599	10 D3	BPL \$B56E	keine Stringvariable ?
B59B	8A	TXA	dann weitersuchen
B59C	30 D0	BMI \$B56E	Stringvariable, nein, weiter
B59E	C8	INY	Zähler erhöhen
B59F	B1 22	LDA (\$22),Y	Dimensionenanzahl holen
B5A1	A0 00	LDY #\$00	Zähler wieder Null
B5A3	0A	ASL A	mal 2
B5A4	69 05	ADC #\$05	plus 5
B5A6	65 22	ADC \$22	zum Zeiger addieren
B5A8	85 22	STA \$22	und speichern
B5AA	90 02	BCC \$B5AE	wenn ungleich, dann zu \$B5AE
B5AC	E6 23	INC \$23	Zeiger erhöhen
B5AE	A6 23	LDX \$23	und in Array schieben
B5B0	E4 59	CPX \$59	auf nächstes Feld vergleichen

B5B2	D0 04	BNE \$B5B8	wenn ungleich, dann zu \$B5B8
B5B4	C5 58	CMP \$58	wenn gleich, dann
B5B6	F0 BA	BEQ \$B572	zu \$B572
B5B8	20 C7 B5	JSR \$B5C7	Stringposition feststellen
B5BB	F0 F3	BEQ \$B580	unbedingter Sprung

\*\*\*\*\* prüft Beseitigungsmöglichkeit

Einsprung von \$B561

B5BD	B1 22	LDA (\$22),Y	Variablenname erstes Zeichen
B5BF	30 35	BMI \$B5F6	Integer o. Funktion ?
B5C1	C8	INY	Zähler erhöhen
B5C2	B1 22	LDA (\$22),Y	Variablenname zweites Zeichen
B5C4	10 30	BPL \$B5F6	wenn Real, dann \$B5F6
B5C6	C8	INY	Zähler erhöhen

Einsprung von \$B548, \$B5B8

B5C7	B1 22	LDA (\$22),Y	holt Stringlänge
B5C9	F0 2B	BEQ \$B5F6	wenn Stringlänge=0,dann \$B5F6
B5CB	C8	INY	Zähler erhöhen
B5CC	B1 22	LDA (\$22),Y	holt Startadresse des Strings
B5CE	AA	TAX	schiebt ins X-Reg
B5CF	C8	INY	Zähler erhöhen
B5D0	B1 22	LDA (\$22),Y	holt Stringzeiger
B5D2	C5 34	CMP \$34	Vergleich mit \$34
B5D4	90 06	BCC \$B5DC	wenn gleich, dann \$B5DC
B5D6	D0 1E	BNE \$B5F6	wenn größer, dann \$B5F6
B5D8	E4 33	CPX \$33	mit \$33 vergleichen
B5DA	B0 1A	BCS \$B5F6	wenn gleich, dann \$B5F6
B5DC	C5 60	CMP \$60	Vergleich mit \$60
B5DE	90 16	BCC \$B5F6	wenn gleich, dann \$B5F6
B5E0	D0 04	BNE \$B5E6	wenn größer, dann \$B5E6
B5E2	E4 5F	CPX \$5F	Vergleich mit \$5F
B5E4	90 10	BCC \$B5F6	wenn gleich, dann \$B5F6
B5E6	86 5F	STX \$5F	Startadresse des
B5E8	85 60	STA \$60	Strings speichern
B5EA	A5 22	LDA \$22	Stringdescriptor
B5EC	A6 23	LDX \$23	laden

B5EE	85 4E	STA \$4E	und
B5F0	86 4F	STX \$4F	speichern
B5F2	A5 53	LDA \$53	Tabellen Schrittweite laden
B5F4	85 55	STA \$55	und speichern
B5F6	A5 53	LDA \$53	und zum
B5F8	18	CLC	Suchzeiger
B5F9	65 22	ADC \$22	addieren
B5FB	85 22	STA \$22	und wieder
B5FD	90 02	BCC \$B601	speichern
B5FF	E6 23	INC \$23	Zeiger erhöhen
B601	A6 23	LDX \$23	und laden
B603	A0 00	LDY #\$00	Zähler löschen
B605	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Strings zusammenfügen

Einsprung von \$B57A

B606	A5 4F	LDA \$4F	String zwischen Tabellenende
B608	05 4E	ORA \$4E	und dem oberen RAM-Bereich
B60A	F0 F5	BEQ \$B601	gefunden ? nein, dann RTS
B60C	A5 55	LDA \$55	Arraysuchlauf, dann \$55=03
B60E	29 04	AND #\$04	ansonsten \$55=07
B610	4A	LSR A	wenn Einzelvariable, dann
B611	A8	TAY	Y-Reg =2 und 0 bei Array
B612	85 55	STA \$55	Wert sichern
B614	B1 4E	LDA (\$4E),Y	Stringlänge holen
B616	65 5F	ADC \$5F	zum LOW-Byte der Stringanfangs-
B618	85 5A	STA \$5A	adresse Add., =Endadresse +1
B61A	A5 60	LDA \$60	auf gleiche
B61C	69 00	ADC #\$00	Weise das
B61E	85 58	STA \$58	HIGH-Byte berechnen
B620	A5 33	LDA \$33	Zielbereich
B622	A6 34	LDX \$34	für den
B624	85 58	STA \$58	Transfer
B626	86 59	STX \$59	holen
B628	20 BF A3	JSR \$A3BF	Strings verschieben
B62B	A4 55	LDY \$55	LOW-Byte
B62D	C8	INY	der
B62E	A5 58	LDA \$58	Anfangsadresse in

B630	91 4E	STA (\$4E),Y	Descriptor speichern
B632	AA	TAX	HIGH-Byte
B633	E6 59	INC \$59	der Anfangsadresse
B635	A5 59	LDA \$59	in
B637	C8	INY	Descriptor
B638	91 4E	STA (\$4E),Y	bringen
B63A	4C 2A B5	JMP \$B52A	nicht alles ?, dann weiter

\*\*\*\*\* Stringverknüpfung '+'

Einsprung von \$ADE5

B63D	A5 65	LDA \$65	HIGH-Byte des Descriptors vom
B63F	48	PHA	ersten String auf Stack
B640	A5 64	LDA \$64	LOW-Byte
B642	48	PHA	in Stack
B643	20 83 AE	JSR \$AE83	zweiten String holen
B646	20 8F AD	JSR \$AD8F	prüft auf Stringvariable
B649	68	PLA	Descriptorzeiger des ersten
B64A	85 6F	STA \$6F	Strings wiederholen
B64C	68	PLA	und
B64D	85 70	STA \$70	speichern
B64F	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null
B651	B1 6F	LDA (\$6F),Y	Länge des ersten Strings
B653	18	CLC	plus Länge
B654	71 64	ADC (\$64),Y	des zweiten Strings
B656	90 05	BCC \$B65D	kleiner als 256
B658	A2 17	LDX #\$17	Nummer für 'STRING TOO LONG'
B65A	4C 37 A4	JMP \$A437	Fehlermeldung ausgeben
B65D	20 75 B4	JSR \$B475	Platz für verknüpften String
B660	20 7A B6	JSR \$B67A	ersten String übertragen
B663	A5 50	LDA \$50	Zeiger auf
B665	A4 51	LDY \$51	zweiten Stringdescriptor
B667	20 AA B6	JSR \$B6AA	FRESTR
B66A	20 8C B6	JSR \$B68C	2. String an 1. anhängen
B66D	A5 6F	LDA \$6F	Descriptorzeiger des
B66F	A4 70	LDY \$70	zweiten Strings
B671	20 AA B6	JSR \$B6AA	FRESTR

B674	20 CA B4	JSR \$B4CA	Descriptor in Stringstack
B677	4C B8 AD	JMP \$ADB8	zurück zur Formelauswertung

\*\*\*\*\* String in reserv. Bereich

Einsprung von \$AA61, \$B660

B67A	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null
B67C	B1 6F	LDA (\$6F),Y	Stringlänge holen
B67E	48	PHA	und merken
B67F	C8	INY	Zähler erhöhen
B680	B1 6F	LDA (\$6F),Y	LOW-Byte der Stringadresse
B682	AA	TAX	ins X-Reg
B683	C8	INY	Zähler erhöhen
B684	B1 6F	LDA (\$6F),Y	HIGH-Byte der Stringadresse
B686	A8	TAY	ins Y-Reg und
B687	68	PLA	Stack

Einsprung von \$B4C7

B688	86 22	STX \$22	Zeiger auf
B68A	84 23	STY \$23	String speichern

Einsprung von \$B66A, \$B726

B68C	A8	TAY	Länge null ?
B68D	F0 0A	BEQ \$B699	dann fertig
B68F	48	PHA	wieder in Stack
B690	88	DEY	Zähler erniedrigen
B691	B1 22	LDA (\$22),Y	String
B693	91 35	STA (\$35),Y	in den
B695	98	TYA	Stringbereich
B696	D0 F8	BNE \$B690	übertragen
B698	68	PLA	Den
B699	18	CLC	Zeiger
B69A	65 35	ADC \$35	um
B69C	85 35	STA \$35	die
B69E	90 02	BCC \$B6A2	Stringlänge
B6A0	E6 36	INC \$36	erhöhen
B6A2	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Stringverwaltung FRESTR

Einsprung von \$B782, \$E25A

B6A3 20 8F AD JSR \$AD8F prüft auf Stringvariable

Einsprung von \$A9E0, \$AB21, \$B034, \$B381

B6A6 A5 64 LDA \$64 Zeiger auf  
B6A8 A4 65 LDY \$65 Stringdescriptor

Einsprung von \$B041, \$B667, \$B671, \$B716

B6AA 85 22 STA \$22 nach  
B6AC 84 23 STY \$23 \$22 und \$23 bringen  
B6AE 20 DB B6 JSR \$B6DB Descriptor vom Stringstack  
B6B1 08 PHP Statusregister retten  
B6B2 A0 00 LDY #\$00 Zähler auf Null  
B6B4 B1 22 LDA (\$22),Y Stringlänge holen  
B6B6 48 PHA und in Stack schieben  
B6B7 C8 INY Zähler erhöhen  
B6B8 B1 22 LDA (\$22),Y LOW-Byte der Anfangsadresse  
B6BA AA TAX ins X-Reg schieben  
B6BB C8 INY Zähler erhöhen  
B6BC B1 22 LDA (\$22),Y HIGH-Byte der Anfangsadresse  
B6BE A8 TAY ins Y-Reg schieben  
B6BF 68 PLA Stringlänge wieder aus Stack  
B6C0 28 PLP Statusreg. wieder aus Stack  
B6C1 D0 13 BNE \$B6D6 Neustring=Altstring nein? RTS  
B6C3 C4 34 CPY \$34 Stringadresse identisch mit  
B6C5 D0 0F BNE \$B6D6 Zeiger auf Stringende?  
B6C7 E4 33 CPX \$33 nein, dann  
B6C9 D0 0B BNE \$B6D6 zu \$B6D6  
B6CB 48 PHA String-Anfangszeiger  
B6CC 18 CLC auf Länge  
B6CD 65 33 ADC \$33 des  
B6CF 85 33 STA \$33 Strings  
B6D1 90 02 BCC \$B6D5 hinaufsetzen  
B6D3 E6 34 INC \$34 Stringlänge

B605	68	PLA	holen
B606	86 22	STX \$22	LOW-Byte der Startadresse
B608	84 23	STY \$23	HIGH-Byte der Startadresse
B6DA	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Stringzeiger aus  
Descriptorstack entfernen

Einsprung von \$AA6C, \$B6AE

B6DB	C4 18	CPY \$18	Zeiger auf Stringdescriptor
B6DD	D0 0C	BNE \$B6EB	identisch mit \$18, nicht? RTS
B6DF	C5 17	CMP \$17	identisch mit 17
B6E1	D0 08	BNE \$B6EB	wenn nicht, dann RTS
B6E3	85 16	STA \$16	Zeiger nach \$16 speichern
B6E5	E9 03	SBC #\$03	Von Adresse \$17
B6E7	85 17	STA \$17	3 abziehen
B6E9	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null
B6EB	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion CHR\$

B6EC	20 A1 B7	JSR \$B7A1	holt Byte-Wert (0 bis 255)
B6EF	8A	TXA	Kode in Akku
B6F0	48	PHA	Akkuinhalt in Stack
B6F1	A9 01	LDA #\$01	Länge des Strings gleich 1
B6F3	20 7D B4	JSR \$B47D	Platz für String freimachen
B6F6	68	PLA	ASCII-Kode zurückholen
B6F7	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null
B6F9	91 62	STA (\$62),Y	als Stringzeichen speichern
B6FB	68	PLA	Rücksprungadresse aus
B6FC	68	PLA	Stack entfernen
B6FD	4C CA B4	JMP \$B4CA	Descriptor in Stringstack

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion LEFT\$

B700	20 61 B7	JSR \$B761	Stringadresse & Länge aus Stack holen
B703	D1 50	CMP (\$50),Y	Länge mit LEFT\$-Parameter vergleichen
B705	98	TYA	LEFT\$-Parameter

## Einsprung von \$B734

B706	90 04	BCC \$B70C	kleiner als Stringlänge ?
B708	B1 50	LDA (\$50),Y	Stringlänge holen
B70A	AA	TAX	und ins X-Reg schieben
B70B	98	TYA	Stringlänge und
B70C	48	PHA	Parameter für LEFT\$
B70D	8A	TXA	in Stack
B70E	48	PHA	schieben
B70F	20 7D B4	JSR \$B47D	Platz für neuen String reservieren
B712	A5 50	LDA \$50	Zeiger auf Stringdescriptor
B714	A4 51	LDY \$51	laden
B716	20 AA B6	JSR \$B6AA	FRESTR
B719	68	PLA	Länge des neuen Strings aus
B71A	A8	TAY	Stack holen und ins X-Reg
B71B	68	PLA	alte
B71C	18	CLC	Stringadresse
B71D	65 22	ADC \$22	entsprechend
B71F	85 22	STA \$22	erhöhen
B721	90 02	BCC \$B725	und speichern
B723	E6 23	INC \$23	HIGH-Byte erhöhen
B725	98	TYA	neue Stringlänge holen
B726	20 8C B6	JSR \$B68C	neuen String in Stringbereich übertragen
B729	4C CA B4	JMP \$B4CA	Descriptor in Stringstack bringen

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion RIGHT\$

B72C	20 61 B7	JSR \$B761	Stringparameter und Länge vom Stack holen
B72F	18	CLC	von Stringlänge
B730	F1 50	SBC (\$50),Y	abziehen
B732	49 FF	EOR #\$FF	Nummer des ersten Elements im alten String
B734	4C 06 B7	JMP \$B706	weiter wie LEFT\$

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion MID\$

B737	A9 FF	LDA #\$FF	Ersatzwert für den zweiten
B739	85 65	STA \$65	Zahlenparameter

B73B	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT letztes Zeichen holen
B73E	C9 29	CMP #\$29	)' Klammer zu
B740	F0 06	BEQ \$B748	wenn ja, dann kein zweiter Parameter, weiter bei \$B748
B742	20 FD AE	JSR \$AEFD	prüft auf Komma
B745	20 9E B7	JSR \$B79E	holt Byte-Wert des zweiten Parameters
B748	20 61 B7	JSR \$B761	Stringparameter und Startposition holen
B74B	F0 4B	BEQ \$B798	1. Parameter null, 'ILLEGAL QUANTITY'
B74D	CA	DEX	erste Elementposition
B74E	8A	TXA	innerhalb
B74F	48	PHA	des alten Strings
B750	18	CLC	im Stack ablegen
B751	A2 00	LDX #\$00	Zähler setzen
B753	F1 50	SBC (\$50),Y	alte Stringlänge kleiner als erster Parameter ?
B755	B0 B6	BCS \$B70D	wenn ja, dann zu LEFT\$
B757	49 FF	EOR #\$FF	Berechnen der neuen Länge
B759	C5 65	CMP \$65	wenn kleiner als zweiter
B75B	90 B1	BCC \$B70E	Parameter, dann zu LEFT \$
B75D	A5 65	LDA \$65	Zweitparameter als 'rechte' Stringbegrenzung
B75F	B0 AD	BCS \$B70E	unbedingter Sprung

\*\*\*\*\* Stringparameter numerischer Wert  
vom Stack holen

Einsprung von \$B700, \$B72C, \$B748

B761	20 F7 AE	JSR \$AEF7	prüft auf Klammer zu
B764	68	PLA	LOW-Byte der
B765	A8	TAY	Aufrufadresse merken
B766	68	PLA	HIGH-Byte der
B767	85 55	STA \$55	Aufrufadresse merken
B769	68	PLA	LOW-und HIGH-Byte der
B76A	68	PLA	Aufrufadresse merken
B76B	68	PLA	1. Parameter holen

B76C	AA	TAX	und ins X-Reg
B76D	68	PLA	LOW- und HIGH-Byte
B76E	85 50	STA \$50	des
B770	68	PLA	Stringdescriptors
B771	85 51	STA \$51	nach
B773	A5 55	LDA \$55	\$51 und \$52 speichern
B775	48	PHA	Aufrufadresse
B776	98	TYA	wieder auf
B777	48	PHA	Stack
B778	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null
B77A	8A	TXA	Länge, zweiter Parameter
B77B	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion LEN

B77C	20 82 B7	JSR \$B782	FRESTR, Stringlänge holen
B77F	4C A2 B3	JMP \$B3A2	Byte-Wert nach Fließkommaformat wandeln

\*\*\*\*\* Stringparameter holen

Einsprung von \$B77C, \$B78B, \$B7AD

B782	20 A3 B6	JSR \$B6A3	FRESTR, String holen, Länge in A
B785	A2 00	LDX #\$00	Typeflag
B787	86 0D	STX \$0D	auf numerisch setzen
B789	A8	TAY	Länge in Y
B78A	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion ASC

B78B	20 82 B7	JSR \$B782	String holen, Zeiger in \$22/\$23, Länge in Y
B78E	F0 08	BEQ \$B798	Länge gleich null, 'ILLEGAL QUANTITY'
B790	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null
B792	B1 22	LDA (\$22),Y	erstes Zeichen holen
B794	A8	TAY	ASCII-Kode
B795	4C A2 B3	JMP \$B3A2	nach Fließkomma wandeln
B798	4C 48 B2	JMP \$B248	'ILLEGAL QUANTITY'

\*\*\*\*\* holt Byte-Wert nach X

Einsprung von \$AAFF

B79B 20 73 00 JSR \$0073 CHRGET nächstes Zeichen holen

Einsprung von \$A94V, \$AA86, \$AB85, \$ABA5, \$AFC7, \$B745,  
\$B7F4, \$E203, \$E221

B79E 20 8A AD JSR \$ADBA FRMNUM numerischen Wert  
nach FAC holen

Einsprung von \$B6EC

B7A1 20 88 B1 JSR \$B1B8 prüft auf Bereich und  
wandelt nach Integer  
B7A4 A6 64 LDX \$64 HIGH-Byte  
B7A6 D0 F0 BNE \$B798 ungleich null, dann  
'ILLEGAL QUANTITY'  
B7A8 A6 65 LDX \$65 LOW-Byte des geholten  
Ausdrucks ins X-Reg  
B7AA 4C 79 00 JMP \$0079 CHRGOT letztes Zeichen holen

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion VAL

B7AD 20 82 B7 JSR \$B782 Stringadresse und Länge holen  
B7B0 D0 03 BNE \$B7B5 Stringlänge ungleich Null ?  
B7B2 4C F7 B8 JMP \$B8F7 Null in FAC  
B7B5 A6 7A LDX \$7A Programmzeiger  
B7B7 A4 7B LDY \$7B holen  
B7B9 86 71 STX \$71 und  
B7BB 84 72 STY \$72 speichern  
B7BD A6 22 LDX \$22 Stringanfangsadresse  
B7BF 86 7A STX \$7A in Stringzeiger bringen  
B7C1 18 CLC LOW-Byte des  
B7C2 65 22 ADC \$22 ersten Zeichens  
B7C4 85 24 STA \$24 nach dem String speichern  
B7C6 A6 23 LDX \$23 HIGH-Byte  
B7C8 86 7B STX \$7B des ersten  
B7CA 90 01 BCC \$B7CD Zeichens  
B7CC E8 INX nach dem String

B7CD	86 25	STX \$25	speichern
B7CF	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null
B7D1	B1 24	LDA (\$24),Y	erstes Byte nach String
B7D3	48	PHA	auf Stack
B7D4	98	TYA	speichern
B7D5	91 24	STA (\$24),Y	und durch null ersetzen
B7D7	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT letztes Zeichen holen
B7DA	20 F3 BC	JSR \$BCF3	String in Fließkommazahl umwandeln
B7DD	68	PLA	Zeichen nach String
B7DE	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null
B7E0	91 24	STA (\$24),Y	wieder zurücksetzen

Einsprung von \$AC80, \$AEC9

B7E2	A6 71	LDX \$71	Die
B7E4	A4 72	LDY \$72	Programmzeiger
B7E6	86 7A	STX \$7A	wieder
B7E8	84 7B	STY \$7B	zurückholen
B7EA	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* GETADR und GETBYT holt  
16-Bit und 8-Bit-Wert

Einsprung von \$B824, \$B82D

B7EB	20 8A AD	JSR \$AD8A	FRMNUM holt numerischen Wert
B7EE	20 F7 B7	JSR \$B7F7	FAC in Adressformat wandeln \$14/\$15

Einsprung von \$B839

B7F1	20 FD AE	JSR \$AEFD	CHKCOM prüft auf Komma
B7F4	4C 9E B7	JMP \$B79E	holt Byte-Wert nach X

\*\*\*\*\* GETADR FAC in positive  
16-Bit-Zahl wandeln

Einsprung von \$B7EE, \$B813, \$E12D

B7F7	A5 66	LDA \$66	Vorzeichen
B7F9	30 9D	BMI \$B798	negativ, dann 'ILLEGAL QUANTITY'
B7FB	A5 61	LDA \$61	Exponent
B7FD	C9 91	CMP #\$91	Zahl mit 65536 vergleichen
B7FF	B0 97	BCS \$B798	größer, dann 'ILLEGAL QUANTITY'
B801	20 9B BC	JSR \$BC9B	FAC in Adressformat wandeln
B804	A5 64	LDA \$64	Wert
B806	A4 65	LDY \$65	holen
B808	84 14	STY \$14	und nach \$14/\$15
B80A	85 15	STA \$15	speichern
B80C	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion PEEK

B80D	A5 15	LDA \$15	\$15 und \$16
B80F	48	PHA	in
B810	A5 14	LDA \$14	Stack
B812	48	PHA	sichern
B813	20 F7 B7	JSR \$B7F7	FAC nach Adressformat wandeln
B816	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null
B818	B1 14	LDA (\$14),Y	Peek-Wert holen
B81A	A8	TAY	nach Y-Reg
B81B	68	PLA	\$15 und \$16
B81C	85 14	STA \$14	wieder
B81E	68	PLA	vom Stack
B81F	85 15	STA \$15	zurückholen
B821	4C A2 B3	JMP \$B3A2	Y nach Fließkommaformat

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl POKE

B824	20 EB B7	JSR \$B7EB	Poke-Adresse und Wert holen
B827	8A	TXA	Poke-Wert in Akku
B828	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null

B82A 91 14 STA (\$14),Y und in Speicher schreiben  
 B82C 60 RTS Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl WAIT

B82D 20 EB B7 JSR \$B7EB Adresse und Wert holen  
 B830 86 49 STX \$49 zweiter Parameter nach \$49  
 B832 A2 00 LDX #\$00 Default für dritten Parameter  
 B834 20 79 00 JSR \$0079 CHRGOT letztes Zeichen  
 B837 F0 03 BEQ \$B83C kein dritter Parameter ?  
 B839 20 F1 B7 JSR \$B7F1 prüft auf Komma und holt  
 Parameter  
 B83C 86 4A STX \$4A dritter Parameter nach \$4A  
 B83E A0 00 LDY #\$00 Zähler auf Null  
 B840 B1 14 LDA (\$14),Y Wait-Adresse  
 B842 45 4A EOR \$4A logisch  
 B844 25 49 AND \$49 verknüpfen  
 B846 F0 F8 BEQ \$B840 weiter warten  
 B848 60 RTS Rücksprung

\*\*\*\*\* Arithmetik-Routinen

\*\*\*\*\* FAC = FAC + 0.5

Einsprung von \$BE2F, \$E290

B849 A9 11 LDA #\$11 Zeiger auf  
 B84B A0 BF LDY #\$BF Konstante 0.5  
 B84D 4C 67 B8 JMP \$B867 FAC = FAC + Konstante (A/Y)

\*\*\*\*\* Minus FAC = Konstante  
 (A/Y) - FAC

B850 20 8C BA JSR \$BA8C Konstante (A/Y) nach ARG

\*\*\*\*\* Minus FAC = ARG - FAC

B853 A5 66 LDA \$66 Die  
 B855 49 FF EOR #\$FF Vorzeichen  
 B857 85 66 STA \$66 umdrehen  
 B859 45 6E EOR \$6E mit Vorzeichen von FAC  
 B85B 85 6F STA \$6F verknüpfen

005D A5 61 LDA \$61 Exponent von FAC  
 005F 4C 6A B8 JMP \$B86A FAC = FAC + ARG

\*\*\*\*\*

0062 20 99 B9 JSR \$B999 Exponenten von FAC und ARG  
 0065 90 3C BCC \$B8A3 angleichen

\*\*\*\*\* Plus FAC = Konstante (A/Y) + FAC

Einsprung von \$AD\$F, \$B84D, \$BA01, \$BA1D, \$E081, \$E0D0,  
 \$E268, \$E2A4

0067 20 8C BA JSR \$BA8C Konstante (A/Y) nach ARG

\*\*\*\*\* Plus FAC = FAC + ARG

Einsprung von \$B85F, \$BD8E

006A D0 03 BNE \$B86F FAC ungleich null ?  
 006C 4C FC BB JMP \$BBFC nein, dann FAC = ARG  
 006F A6 70 LDX \$70 Rundungsbyte für FAC  
 0071 86 56 STX \$56 in \$56 speichern  
 0073 A2 69 LDX #\$69 Offset-Zeiger für ARG laden  
 0075 A5 69 LDA \$69 Exponent von ARG laden

Einsprung von \$BAF1

0077 A8 TAY in Y-Reg schieben  
 0078 F0 CE BEQ \$B848 wenn ARG=0, dann RTS  
 007A 38 SEC Exponent von  
 007B E5 61 SBC \$61 FAC subtrahieren  
 007D F0 24 BEQ \$B8A3 wenn Exponent gleich, dann zu  
 \$B8A3  
 007F 90 12 BCC \$B893 wenn Exponent von FAC größer,  
 dann zu \$B893  
 0081 84 61 STY \$61 FAC-Exponent durch  
 ARG-Vorzeichen ersetzen  
 0083 A4 6E LDY \$6E FAC-Vorzeichen durch  
 0085 84 66 STY \$66 ARG-Vorzeichen ersetzen

B887	49 FF	EOR #\$FF	Vorzeichen wechseln
B889	69 00	ADC #\$00	Carry ist schon 1
B88B	A0 00	LDY #\$00	Rundungsstelle
B88D	84 56	STY \$56	löschen
B88F	A2 61	LDX #\$61	Offset-Zeiger für FAC laden
B891	D0 04	BNE \$B897	unbedingter Sprung
B893	A0 00	LDY #\$00	FAC-Rundungsstelle
B895	84 70	STY \$70	löschen
B897	C9 F9	CMP #\$F9	wenn Exponentendifferenz
B899	30 C7	BMI \$B862	größer als 7, dann zu \$B862
B89B	A8	TAY	Akku löschen
B89C	A5 70	LDA \$70	FAC-Rundungsstelle
B89E	56 01	LSR \$01,X	laden
B8A0	20 B0 B9	JSR \$B9B0	Mantisse verschieben
B8A3	24 6F	BIT \$6F	wenn FAC- und ARG-Vorzeichen
B8A5	10 57	BPL \$B8FE	identisch, dann zu \$B8FE
B8A7	A0 61	LDY #\$61	Offset-Zeiger für FAC laden
B8A9	E0 69	CPX #\$69	wenn Offset-Zeiger für ARG
B8AB	F0 02	BEQ \$B8AF	initialisiert, dann zu \$B8AF
B8AD	A0 69	LDY #\$69	Offset-Zeiger laden
B8AF	38	SEC	Carryflag für Subtraktion setzen
B8B0	49 FF	EOR #\$FF	Alle Bits umdrehen
B8B2	65 56	ADC \$56	Rundungsstelle addieren
B8B4	85 70	STA \$70	und speichern
B8B6	B9 04 00	LDA \$0004,Y	viertes Byte
B8B9	F5 04	SBC \$04,X	subtrahieren und in
B8BB	85 65	STA \$65	FAC speichern
B8BD	B9 03 00	LDA \$0003,Y	drittes Byte
B8C0	F5 03	SBC \$03,X	subtrahieren und in
B8C2	85 64	STA \$64	FAC speichern
B8C4	B9 02 00	LDA \$0002,Y	zweites Byte
B8C7	F5 02	SBC \$02,X	subtrahieren und in
B8C9	85 63	STA \$63	FAC speichern
B8CB	B9 01 00	LDA \$0001,Y	erstes Byte
B8CE	F5 01	SBC \$01,X	subtrahieren und in
B8D0	85 62	STA \$62	FAC speichern

Einsprung von \$8C55, \$8CE6

B8D2	B0 03	BCS \$88D7	wenn Übertrag negativ, dann weiter
B8D4	20 47 B9	JSR \$8947	Mantisse von FAC invertieren

Einsprung von \$889F, \$E0EF

B8D7	A0 00	LDY #\$00	Y-Reg und
B8D9	98	TYA	Akku löschen
B8DA	18	CLC	Carry löschen
B8DB	A6 62	LDX \$62	wenn \$62=0 dann,
B8DD	D0 4A	BNE \$B929	zu \$B929
B8DF	A6 63	LDX \$63	Das
B8E1	86 62	STX \$62	gesamte
B8E3	A6 64	LDX \$64	FAC
B8E5	86 63	STX \$63	wieder
B8E7	A6 65	LDX \$65	norma-
B8E9	86 64	STX \$64	lisieren
B8EB	A6 70	LDX \$70	Rundungsstelle
B8ED	86 65	STX \$65	wieder
B8EF	84 70	STY \$70	löschen
B8F1	69 08	ADC #\$08	Zähler um 8 Bits verschieben
B8F3	C9 20	CMP #\$20	wenn 32 Bits verschoben,
B8F5	D0 E4	BNE \$B8DB	dann weiter

Einsprung von \$B7B2, \$BADC

B8F7	A9 00	LDA #\$00	Mantisse =0
------	-------	-----------	-------------

Einsprung von \$BF81

B8F9	85 61	STA \$61	FAC =0
------	-------	----------	--------

Einsprung von \$BACC

B8FB	85 66	STA \$66	Exponent =0
B8FD	60	RTS	Rücksprung

B8FE	65 56	ADC \$56	Rundungsstelle addieren
B900	85 70	STA \$70	und speichern
B902	A5 65	LDA \$65	FAC
B904	65 60	ADC \$60	und ARG
B906	85 65	STA \$65	addieren
B908	A5 64	LDA \$64	FAC
B90A	65 6C	ADC \$6C	und ARG
B90C	85 64	STA \$64	addieren
B90E	A5 63	LDA \$63	FAC
B910	65 68	ADC \$68	und ARG
B912	85 63	STA \$63	addieren
B914	A5 62	LDA \$62	FAC
B916	65 6A	ADC \$6A	und ARG
B918	85 62	STA \$62	addieren
B91A	4C 36 B9	JMP \$B936	Überlaufbit in Mantisse zurückshiften
B91D	69 01	ADC #\$01	Zähler erhöhen
B91F	06 70	ASL \$70	FAC solange
B921	26 65	ROL \$65	nach links
B923	26 64	ROL \$64	verschieben bis das
B925	26 63	ROL \$63	Bit 7
B927	26 62	ROL \$62	gesetzt ist
B929	10 F2	BPL \$B91D	nicht gesetzt ? dann nochmal
B92B	38	SEC	wenn Binärexponent kleiner
B92C	E5 61	SBC \$61	als die Anzahl der
B92E	80 C7	BCS \$B8F7	Verschiebungen, dann wird die Zahl als Null behandelt
B930	49 FF	EOR #\$FF	Exponent um
B932	69 01	ADC #\$01	Verschiebungsanzahl
B934	85 61	STA \$61	vermindern

Einsprung von \$B91A

B936	90 0E	BCC \$B946	Carry gesetzt, nein dann RTS
------	-------	------------	------------------------------

Einsprung von \$BC28

B938	E6 61	INC \$61	Exponent erhöhen
B93A	F0 42	BEQ \$B97E	wenn Überlauf in Exponent, dann 'OVERFLOW ERROR'

B93C	66 62	ROR \$62	Überlaufbit in Carry schieben
B93E	66 63	ROR \$63	Das Carry-Flag
B940	66 64	ROR \$64	erhält die
B942	66 65	ROR \$65	Position des
B944	66 70	ROR \$70	höchstwertigen Bits
B946	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Mantisse von FAC invertieren

Einsprung von \$B8D4

B947	A5 66	LDA \$66	FAC Vorzeichen
B949	49 FF	EOR #\$FF	invertieren
B94B	85 66	STA \$66	und speichern

Einsprung von \$BCAB

B94D	A5 62	LDA \$62	FAC
B94F	49 FF	EOR #\$FF	invertieren
B951	85 62	STA \$62	und speichern
B953	A5 63	LDA \$63	FAC
B955	49 FF	EOR #\$FF	invertieren
B957	85 63	STA \$63	und speichern
B959	A5 64	LDA \$64	FAC
B95B	49 FF	EOR #\$FF	invertieren
B95D	85 64	STA \$64	und speichern
B95F	A5 65	LDA \$65	FAC
B961	49 FF	EOR #\$FF	invertieren
B963	85 65	STA \$65	und speichern
B965	A5 70	LDA \$70	FAC-Rundungsbyte
B967	49 FF	EOR #\$FF	invertieren
B969	85 70	STA \$70	und speichern
B96B	E6 70	INC \$70	Mantisse erhöhen
B96D	D0 0E	BNE \$B97D	nicht Null? dann RTS

Einsprung von \$BC23

B96F	E6 65	INC \$65	FAC erhöhen
B971	D0 0A	BNE \$B97D	nicht Null? dann RTS
B973	E6 64	INC \$64	FAC erhöhen

B975	D0 06	BNE \$B97D	nicht Null? dann RTS
B977	E6 63	INC \$63	FAC erhöhen
B979	D0 02	BNE \$B97D	nicht Null? dann RTS
B97B	E6 62	INC \$62	FAC erhöhen
B97D	60	RTS	Rücksprung

Einsprung von \$BADF, \$BD9D

B97E	A2 0F	LDX #\$0F	Nummer für 'OVERFLOW'
B980	4C 37 A4	JMP \$A437	Fehlermeldung ausgeben

\*\*\*\*\* Rechtsverschieben eines Registers

Einsprung von \$BA5B

B983	A2 25	LDX #\$25	Offset-Zeiger auf Register
B985	B4 04	LDY \$04,X	FAC-
B987	84 70	STY \$70	Rundungsbyte
B989	B4 03	LDY \$03,X	1 mal
B98B	94 04	STY \$04,X	verschieben
B98D	B4 02	LDY \$02,X	2 mal
B98F	94 03	STY \$03,X	verschieben
B991	B4 01	LDY \$01,X	3 mal
B993	94 02	STY \$02,X	verschieben
B995	A4 68	LDY \$68	FAC-
B997	94 01	STY \$01,X	Rundungsbyte

Einsprung von \$B862, \$BCB5

B999	69 08	ADC #\$08	Zähler um 8 erhöhen
B99B	30 E8	BMI \$B985	größer als 0?
B99D	F0 E6	BEQ \$B985	wenn nicht, dann weiter verschieben
B99F	E9 08	SBC #\$08	Zähler um 8 vermindern
B9A1	A8	TAY	Zähler sichern
B9A2	A5 70	LDA \$70	FAC-Rundungsbyte laden
B9A4	B0 14	BCS \$B9BA	wenn Null, dann CLC, RTS
B9A6	16 01	ASL \$01,X	höchstwertiges Bit =1?,
B9A8	90 02	BCC \$B9AC	wenn nicht, dann zu \$B9AC

B9AA	F6 01	INC \$01,X	höchste Mantissenstelle erhöhen
B9AC	76 01	ROR \$01,X	sämtliche
B9AE	76 01	ROR \$01,X	Stellen

Einsprung von \$B8A0, \$BCC6

B9B0	76 02	ROR \$02,X	um ein
B9B2	76 03	ROR \$03,X	Bit nach
B9B4	76 04	ROR \$04,X	rechts
B9B6	6A	ROR A	verschieben
B9B7	C8	INY	Zähler um eins erhöhen
B9B8	D0 EC	BNE \$B9A6	verschieben bis Zähler =0
B9BA	18	CLC	Carry löschen
B9BB	60	RTS	Rücksprung

*****			Konstanten für LOG
B9BC	81 00 00 00 00		1
B9C1	03		3 = Polynomgrad, dann 4 Koeffizienten
B9C2	7F 5E 56 CB 79		.434255942
B9C7	80 13 9B 0B 64		.576584541
B9CC	80 76 38 93 16		.961800759
B9D1	82 38 AA 3B 20		2.88539007
B9D5	80 35 04 F3 34		.707106781 = 1/SQR(2)
B9DB	81 35 04 F3 34		1.41421356 = SQR(2)
B9E0	80 80 00 00 00		-.5
B9E5	80 31 72 17 F8		.693147181 = LOG(2)

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion LOG

Einsprung von \$BFA3

B9EA	20 2B BC	JSR \$B8C2B	Vorzeichen holen
B9ED	F0 02	BEQ \$B9F1	null ?, dann fertig
B9EF	10 03	BPL \$B9F4	positiv ?, dann ok
B9F1	4C 48 B2	JMP \$B248	'ILLEGAL QUANTITY'
B9F4	A5 61	LDA \$61	Exponent
B9F6	E9 7F	SBC #\$7F	normalisieren
B9F8	48	PHA	und merken

B9F9	A9 80	LDA #80	Zahl in Bereich 0.5 bis 1
B9FB	85 61	STA \$61	bringen
B9FD	A9 D6	LDA \$D6	Zeiger auf
B9FF	A0 B9	LDY \$B9	Konstante 1/SQR(2)
BA01	20 67 B8	JSR \$B867	zu FAC addieren
BA04	A9 DB	LDA #\$DB	Zeiger auf
BA06	A0 B9	LDY #\$B9	Konstante SQR(2)
BA08	20 0F BB	JSR \$BB0F	SQR(2) durch FAC dividieren
BA0B	A9 BC	LDA #\$BC	Zeiger
BA0D	A0 B9	LDY #\$B9	auf Konstante 1
BA0F	20 50 B8	JSR \$B850	1 minus FAC
BA12	A9 C1	LDA #\$C1	Zeiger auf
BA14	A0 B9	LDY #\$B9	Polynomkoeffizienten
BA16	20 43 E0	JSR \$E043	Polynomberechnung
BA19	A9 E0	LDA #\$E0	Zeiger auf
BA1B	A0 B9	LDY #\$B9	Konstante -0.5
BA1D	20 67 B8	JSR \$B867	zu FAC addieren
BA20	68	PLA	Exponent zurückholen
BA21	20 7E BD	JSR \$BD7E	FAC = FAC + FAC
BA24	A9 E5	LDA #\$E5	Zeiger auf
BA26	A0 B9	LDY #\$B9	Konstante LOG(2)

\*\*\*\*\* Multiplikation FAC =  
Konstante (A/Y) \* FAC

Einsprung von \$BE04, \$BFAA, \$BFF1, \$E04C, \$E056, \$E070,  
\$E0C9

BA28	20 8C BA	JSR \$BA8C	Konstante nach ARG
------	----------	------------	--------------------

\*\*\*\*\* Multiplikation FAC = ARG \*  
FAC

BA2B	D0 03	BNE \$BA30	nicht null ?
BA2D	4C 88 BA	JMP \$BA8B	RTS
BA30	20 B7 BA	JSR \$BAB7	Exponent berechnen
BA33	A9 00	LDA #\$00	Alle
BA35	85 26	STA \$26	Funktions-
BA37	85 27	STA \$27	register
BA39	85 28	STA \$28	lö-
BA3B	85 29	STA \$29	schen

BA3D	A5 70	LDA \$70	bitweise
BA3F	20 59 BA	JSR \$BA59	Multiplikation
BA42	A5 65	LDA \$65	bitweise
BA44	20 59 BA	JSR \$BA59	Multiplikation
BA47	A5 64	LDA \$64	bitweise
BA49	20 59 BA	JSR \$BA59	Multiplikation
BA4C	A5 63	LDA \$63	bitweise
BA4E	20 59 BA	JSR \$BA59	Multiplikation
BA51	A5 62	LDA \$62	bitweise
BA53	20 5E BA	JSR \$BA5E	Multiplikation
BA56	4C 8F BB	JMP \$BB8F	Register nach FAC, linksbündig machen

\*\*\*\*\* bitweise Multiplikation

Einsprung von \$BA3F, \$BA44, \$BA49, \$BA4E

BA59	D0 03	BNE \$BA5E	Rechtsverschieben
BA5B	4C 83 B9	JMP \$B983	des Registers

Einsprung von \$BA53

BA5E	4A	LSR A	binäre Multiplikation
BA5F	09 80	ORA #\$80	des Akkus
BA61	A8	TAY	mit ARG.
BA62	90 19	BCC \$BA7D	Das Ergebnis kommt
BA64	18	CLC	in das
BA65	A5 29	LDA \$29	Register für
BA67	65 6D	ADC \$6D	Funktionen.
BA69	85 29	STA \$29	Bei gesetztem Bit
BA6B	A5 28	LDA \$28	im Akku
BA6D	65 6C	ADC \$6C	wird ARG
BA6F	85 28	STA \$28	zum
BA71	A5 27	LDA \$27	Funktionsregister
BA73	65 6B	ADC \$6B	addiert.
BA75	85 27	STA \$27	Zusätzlich
BA77	A5 26	LDA \$26	werden
BA79	65 6A	ADC \$6A	die
BA7B	85 26	STA \$26	Funktionsregister
BA7D	66 26	ROR \$26	noch

BA7F	66 27	ROR \$27	verdoppelt.
BA81	66 28	ROR \$28	Die Routine
BA83	66 29	ROR \$29	arbeitet
BA85	66 70	ROR \$70	im selben
BA87	98	TYA	Prinzip
BA88	4A	LSR A	wie
BA89	D0 D6	BNE \$BA61	bei \$B34C.

Einsprung von \$BA2D

BA8B	60	RTS	Rücksprung
------	----	-----	------------

\*\*\*\*\* ARG = Konstante (A/Y)

Einsprung von \$B850, \$B867, \$BA28, \$BB0F

BA8C	85 22	STA \$22	Die
BA8E	84 23	STY \$23	Konstante,
BA90	A0 04	LDY #\$04	auf
BA92	B1 22	LDA (\$22),Y	die
BA94	85 6D	STA \$6D	das
BA96	88	DEY	Akku
BA97	B1 22	LDA (\$22),Y	und
BA99	85 6C	STA \$6C	das
BA9B	88	DEY	Y-Reg
BA9C	B1 22	LDA (\$22),Y	zeigt, nach ARG.
BA9E	85 6B	STA \$6B	Die
BAA0	88	DEY	gesamten
BAA1	B1 22	LDA (\$22),Y	Vor-
BAA3	85 6E	STA \$6E	zei-
BAA5	45 66	EOR \$66	chen
BAA7	85 6F	STA \$6F	von
BAA9	A5 6E	LDA \$6E	FAC
BAAB	09 80	ORA #\$80	und
BAAD	85 6A	STA \$6A	ARG
BAAF	88	DEY	ver-
BAB0	B1 22	LDA (\$22),Y	knüp-
BAB2	85 69	STA \$69	fen
BAB4	A5 61	LDA \$61	FAC-Exponent
BAB6	60	RTS	Rücksprung

Einsprung von \$BA30, \$BB1E

BAB7 A5 69 LDA \$69 wenn Exponent von ARG=0,

Einsprung von \$E03F

BAB9	F0 1F	BEQ \$BADA	dann zu \$BADA
BABB	18	CLC	FAC- und ARG-
BABC	65 61	ADC \$61	Exponent
BABE	90 04	BCC \$BAC4	addieren
BAC0	30 1D	BMI \$BADF	wenn Überlauf, dann 'OVERFLOW ERROR'
BAC2	18	CLC	Carry
BAC3	2C	.BYTE \$2C	löschen
BAC4	10 14	BPL \$BADA	Wenn Unterlauf, dann zu \$BADA
BAC6	69 80	ADC #\$80	ergibt
BAC8	85 61	STA \$61	FAC-
BACA	D0 03	BNE \$BACF	Exponent
BACC	4C FB B8	JMP \$B8FB	FAC = 0
BACF	A5 6F	LDA \$6F	FAC- und ARG-Vorzeichen verknüpfen
BAD1	85 66	STA \$66	und speichern
BAD3	60	RTS	Rücksprung

Einsprung von \$E00B

BAD4	A5 66	LDA \$66	wenn positives
BAD6	49 FF	EOR #\$FF	Vorzeichen, dann
BAD8	30 05	BMI \$BADF	'OVERFLOW ERROR'
BADA	68	PLA	Einsprungsadresse
BADB	68	PLA	vom Stack holen
BADC	4C F7 B8	JMP \$B8F7	FAC = 0
BADF	4C 7E B9	JMP \$B97E	'OVERFLOW ERROR'

\*\*\*\*\* FAC = FAC \* 10

Einsprung von \$A9F2, \$AA0E, \$BD5B, \$BD71, \$BE21

BAE2	20 0C BC	JSR \$BC0C	FAC runden und nach ARG
BAE5	AA	TAX	FAC-Exponent
BAE6	F0 10	BEQ \$BAF8	FAC gleich null, dann fertig
BAE8	18	CLC	Exponent + 2
BAE9	69 02	ADC #\$02	entspricht mal 4
BAEB	B0 F2	BCS \$BADF	Übertrag ?

Einsprung von \$AA04

BAED	A2 00	LDX #\$00	Vergleichsbyte
BAEF	86 6F	STX \$6F	löschen
BAF1	20 77 B8	JSR \$B877	FAC = FAC + ARG entspricht mal 5
BAF4	E6 61	INC \$61	Exponent erhöhen entspricht mal 2
BAF6	F0 E7	BEQ \$BADF	Übertrag, dann 'OVERFLOW'
BAF8	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\*

BAF9	84 20 00 00 00		Fließkommakonstante 10
------	----------------	--	------------------------

\*\*\*\*\* FAC = FAC / 10

Einsprung von \$BD52, \$BE28

BAFE	20 0C BC	JSR \$BC0C	FAC runden und nach ARG
BB01	A9 F9	LDA #\$F9	Zeiger
BB03	A0 BA	LDY #\$BA	auf
BB05	A2 00	LDX #\$00	Konstante 10

Einsprung von \$E274

BB07	86 6F	STX \$6F	Vergleichsbyte löschen
BB09	20 A2 BB	JSR \$BBA2	Konstante 10 nach FAC
BB0C	4C 12 BB	JMP \$BB12	FAC = ARG / FAC

\*\*\*\*\* FAC = Konstante (A/Y) / FAC

Einsprung von \$BA08, \$E2D9, \$E321

BB0F 20 8C BA JSR \$BA8C Konstante (A/Y) nach ARG

\*\*\*\*\* FAC = ARG / FAC

Einsprung von \$BB0C

BB12	F0 76	BEQ \$BB8A	FAC gleich null, 'DIVISION BY ZERO'
BB14	20 18 BC	JSR \$BC1B	FAC runden
BB17	A9 00	LDA #\$00	Vorzeichen
BB19	38	SEC	von FAC-
BB1A	E5 61	SBC \$61	Exponent
BB1C	85 61	STA \$61	wechseln
BB1E	20 B7 BA	JSR \$BAB7	Exponent des Ergebnisses bestimmen
BB21	E6 61	INC \$61	wenn Exponentenüberlauf,
BB23	F0 BA	BEQ \$BADF	dann 'OVERFLOW ERROR'
BB25	A2 FC	LDX #\$FC	Zeiger
BB27	A9 01	LDA #\$01	auf
BB29	A4 6A	LDY \$6A	Funktionsregister
BB2B	C4 62	CPY \$62	diese
BB2D	D0 10	BNE \$BB3F	Routine
BB2F	A4 6B	LDY \$6B	vergleicht
BB31	C4 63	CPY \$63	das
BB33	D0 0A	BNE \$BB3F	FAC
BB35	A4 6C	LDY \$6C	und
BB37	C4 64	CPY \$64	das
BB39	D0 04	BNE \$BB3F	ARG
BB3B	A4 6D	LDY \$6D	byte-
BB3D	C4 65	CPY \$65	weise
BB3F	08	PHP	Statusregister retten
BB40	2A	ROL A	Carry gelöscht,
BB41	90 09	BCC \$BB4C	dann zu \$BB4C
BB43	E8	INX	Ergebnis
BB44	95 29	STA \$29,X	aufbauen
BB46	F0 32	BEQ \$BB7A	wenn X-Reg =0, dann zu \$BB7A

BB48	10 34	BPL \$BB7E	wenn X-Reg =1, dann zu \$BB7E
BB4A	A9 01	LDA #\$01	wenn
BB4C	28	PLP	FAC kleiner oder gleich
BB4D	B0 0E	BCS \$BB5D	ARG, dann zu \$BB5D

## Einsprung von \$BB77

BB4F	06 6D	ASL \$6D	Das
BB51	26 6C	ROL \$6C	ARG
BB53	26 6B	ROL \$6B	ver-
BB55	26 6A	ROL \$6A	doppeln
BB57	B0 E6	BCS \$BB3F	wenn Überlauf, dann zu \$BB3F
BB59	30 CE	BMI \$BB29	wenn Bit 7 gesetzt, dann zu \$BB29
BB5B	10 E2	BPL \$BB3F	ansonsten zu \$BB3F
BB5D	A8	TAY	Die
BB5E	A5 6D	LDA \$6D	Mantisse
BB60	E5 65	SBC \$65	von
BB62	85 6D	STA \$6D	ARG
BB64	A5 6C	LDA \$6C	minus
BB66	E5 64	SBC \$64	der
BB68	85 6C	STA \$6C	Mantisse
BB6A	A5 6B	LDA \$6B	von
BB6C	E5 63	SBC \$63	FAC
BB6E	85 6B	STA \$6B	sub-
BB70	A5 6A	LDA \$6A	tra-
BB72	E5 62	SBC \$62	hie-
BB74	85 6A	STA \$6A	ren
BB76	98	TYA	und wieder
BB77	4C 4F BB	JMP \$BB4F	zu \$BB4C
BB7A	A9 40	LDA #\$40	unbedingter
BB7C	D0 CE	BNE \$BB4C	Sprung
BB7E	0A	ASL A	den
BB7F	0A	ASL A	Akku
BB80	0A	ASL A	mit
BB81	0A	ASL A	64
BB82	0A	ASL A	multi-
BB83	0A	ASL A	plizieren

```

BB84  85 70      STA $70      Ergeben = Rundungsstelle
BB86  28         PLP         Statusregister aus Stack
BB87  4C 8F BB    JMP $BB8F    Hilfsregister nach FAC
    
```

\*\*\*\*\*

```

BB8A  A2 14      LDX #$14    Nummer für 'DIVISION BY ZERO'
BB8C  4C 37 A4    JMP $A437   Fehlermeldung ausgeben
    
```

\*\*\*\*\*

Einsprung von \$BA56, \$BB87

```

BB8F  A5 26      LDA $26      Hilfs-
BB91  85 62      STA $62      register
BB93  A5 27      LDA $27      ($26 - $29)
BB95  85 63      STA $63      nach
BB97  A5 28      LDA $28      FAC
BB99  85 64      STA $64      über-
BB9B  A5 29      LDA $29      tra-
BB9D  85 65      STA $65      gen
BB9F  4C D7 B8    JMP $B8D7    FAC linksbündig machen
    
```

\*\*\*\*\* Konstante (A/Y) nach FAC übertragen

Einsprung von \$A78F, \$AD42, \$AEA2, \$AFA4, \$BB09, \$BF78, \$E0C2, \$E2C9

```

BBA2  85 22      STA $22      Zeiger
BBA4  84 23      STY $23      setzen
BBA6  A0 04      LDY #$04     Zähler setzen
BBA8  B1 22      LDA ($22),Y  LOW-Byte
BBAA  85 65      STA $65      der
BBAC  88         DEY         Mantisse
BBAD  B1 22      LDA ($22),Y  und
BBAF  85 64      STA $64      HIGH-
BBB1  88         DEY         Byte
BBB2  B1 22      LDA ($22),Y  der
BBB4  85 63      STA $63      Mantisse
BBB6  88         DEY         in
    
```

BBB7	B1 22	LDA (\$22),Y	FAC
BBB9	85 66	STA \$66	holen
BBBB	09 80	ORA #80	Vorzeichen
BBBD	85 62	STA \$62	der
BBBF	88	DEY	Man-
BBC0	B1 22	LDA (\$22),Y	tisse
BBC2	85 61	STA \$61	Exponent
BBC4	84 70	STY \$70	Rundungsstelle
BBC6	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\*

Einsprung von \$E05D

BBC7	A2 5C	LDX #\$5C	Adresse LOW
BBC9	2C	.BYTE \$2C	Akku #4

\*\*\*\*\* FAC nach Akku #3 übertragen

Einsprung von \$E047, \$E2B4

BBCA	A2 57	LDX #\$57	Adresse LOW Akku #3
BBCB	A0 00	LDY #\$00	Adresse HIGH
BBCD	F0 04	BEQ \$BBD4	unbedingter Sprung

Einsprung von \$A9D4, \$AD52

\*\*\*\*\* FAC nach Variable übertragen

BBD0	A6 49	LDX \$49	Variablenadresse
BBD2	A4 4A	LDY \$4A	holen

Einsprung von \$B420, \$BF88, \$E0F6

BBD4	20 1B BC	JSR \$BC1B	FAC runden
BBD7	86 22	STX \$22	Zeiger auf
BBD9	84 23	STY \$23	Zieladresse
BBD8	A0 04	LDY #\$04	Zähler setzen
BBD5	A5 65	LDA \$65	LOW-Byte der Mantisse
BBD6	91 22	STA (\$22),Y	Den
BBE1	88	DEY	FAC

BBE2	A5 64	LDA \$64	in
BBE4	91 22	STA (\$22),Y	den
BBE6	88	DEY	Ziel-
BBE7	A5 63	LDA \$63	bereich
BBE9	91 22	STA (\$22),Y	über-
BBEB	88	DEY	tragen
BBEC	A5 66	LDA \$66	FAC-Vorzeichen
BBEE	09 7F	ORA #\$7F	Die Bits 0 bis 6 setzen
BBF0	25 62	AND \$62	Vorzeichen auf
BBF2	91 22	STA (\$22),Y	Speicherformat
BBF4	88	DEY	bringen
BBF5	A5 61	LDA \$61	FAC-Exponent
BBF7	91 22	STA (\$22),Y	übertragen
BBF9	84 70	STY \$70	FAC-Rundungsstelle löschen
BBFB	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* ARG nach FAC übertragen

Einsprung von \$AFFC, \$B86C

BBFC	A5 6E	LDA \$6E	ARG-Vorzeichen
------	-------	----------	----------------

Einsprung von \$BF9E

BBFE	85 66	STA \$66	in FAC-Reg übertragen
BC00	A2 05	LDX #\$05	5 Bytes
BC02	B5 68	LDA \$68,X	ARG in
BC04	95 60	STA \$60,X	FAC
BC06	CA	DEX	übertragen
BC07	D0 F9	BNE \$BC02	schon alle Zeichen ?
BC09	86 70	STX \$70	FAC-Rundungsstelle löschen
BC0B	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* FAC nach ARG übertragen

Einsprung von \$A9FC, \$BAE2, \$BAFE, \$BD7F, \$BF71, \$E26B,  
\$E277

BC0C	20 1B BC	JSR \$BC1B	FAC runden
------	----------	------------	------------

## Einsprung von \$E002

BC0F	A2 06	LDX #06	6 Zeichen
BC11	B5 60	LDA \$60,X	FAC in
BC13	95 68	STA \$68,X	ARG
BC15	CA	DEX	übertragen
BC16	D0 F9	BNE \$BC11	schon alle Zeichen ?
BC18	86 70	STX \$70	FAC-Rundungsstelle löschen
BC1A	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* FAC runden

## Einsprung von \$A9C4, \$AE43, \$BB14, \$BBD4, \$BC0C

BC1B	A5 61	LDA \$61	Exponent null ?,
BC1D	F0 FB	BEQ \$BC1A	dann fertig
BC1F	06 70	ASL \$70	Rundungsstelle größer \$7F ?
BC21	90 F7	BCC \$BC1A	nein, dann fertig

## Einsprung von \$BFFA

BC23	20 6F B9	JSR \$B96F	Mantisse um eins erhöhen
BC26	D0 F2	BNE \$BC1A	jetzt null ?
BC28	4C 38 B9	JMP \$B938	nach rechts verschieben, Exponent erhöhen

\*\*\*\*\* Vorzeichen von FAC holen

## Einsprung von \$A79F, \$B9EA, \$BC39, \$E097

BC2B	A5 61	LDA \$61	wenn null,
BC2D	F0 09	BEQ \$BC38	dann RTS
BC2F	A5 66	LDA \$66	FAC-Vorzeichen

## Einsprung von \$BC98

BC31	2A	ROL A	holen
BC32	A9 FF	LDA #\$FF	negativ?
BC34	B0 02	BCS \$BC38	dann RTS

BC36	A9 01	LDA #01	sonst positiv
BC38	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion SGN

BC39	20 2B BC	JSR \$BC2B	Vorzeichen holen
BC3C	85 62	STA \$62	und in FAC speichern
BC3E	A9 00	LDA #00	\$63
BC40	85 63	STA \$63	löschen
BC42	A2 88	LDX #\$88	Exponent

Einsprung von \$B39B

BC44	A5 62	LDA \$62	Vorzeichen
BC46	49 FF	EOR #\$FF	invertieren
BC48	2A	ROL A	und nach links rollen

Einsprung von \$BDD4

BC49	A9 00	LDA #00	Die Adressen
BC4B	85 65	STA \$65	\$65
BC4D	85 64	STA \$64	und \$64 löschen

Einsprung von \$AF81

BC4F	86 61	STX \$61	Exponent
BC51	85 70	STA \$70	Rundungsstelle
BC53	85 66	STA \$66	löschen
BC55	4C D2 B8	JMP \$B8D2	linksbündig machen

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion ABS

BC58	46 66	LSR \$66	Vorzeichenbit löschen
BC5A	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Vergleich Konstante (A/Y) mit  
FAC

Einsprung von \$B027, \$B1C9, \$BE0F, \$BE1A, \$BF96

BC5B	85 24	STA \$24	Zeiger auf
------	-------	----------	------------

## Einsprung von \$AD57

BC5D	84 25	STY \$25	Konstante
BC5F	A0 00	LDY #\$00	Zähler setzen
BC61	B1 24	LDA (\$24),Y	Exponent
BC63	C8	INY	Zähler erhöhen
BC64	AA	TAX	ins X-Reg
BC65	F0 C4	BEQ \$BC2B	null?, dann Vorzeichen von FAC holen
BC67	B1 24	LDA (\$24),Y	Konstante
BC69	45 66	EOR \$66	FAC-Vorzeichen
BC6B	30 C2	BMI \$BC2F	verschiedene Vorzeichen?, dann zu \$BC2F
BC6D	E4 61	CPX \$61	Exponenten vergleichen
BC6F	D0 21	BNE \$BC92	falls verschieden, dann zu \$BC92
BC71	B1 24	LDA (\$24),Y	das
BC73	09 80	ORA #\$80	erste
BC75	C5 62	CMP \$62	Byte
BC77	D0 19	BNE \$BC92	vergleichen
BC79	C8	INY	Zähler erhöhen
BC7A	B1 24	LDA (\$24),Y	das zweite
BC7C	C5 63	CMP \$63	Byte
BC7E	D0 12	BNE \$BC92	vergleichen
BC80	C8	INY	Zähler erhöhen
BC81	B1 24	LDA (\$24),Y	das dritte
BC83	C5 64	CMP \$64	Byte
BC85	D0 0B	BNE \$BC92	vergleichen
BC87	C8	INY	Zähler erhöhen
BC88	A9 7F	LDA #\$7F	FAC-Rundungsstelle mit
BC8A	C5 70	CMP \$70	\$7F vergleichen
BC8C	B1 24	LDA (\$24),Y	letzte Stellen, gemäß Ver-
BC8E	E5 65	SBC \$65	gleich der Rundungsstelle, subtrahieren
BC90	F0 28	BEQ \$BCBA	wenn alle Stellen gleich sind, dann RTS
BC92	A5 66	LDA \$66	FAC-Vorzeichen
BC94	90 02	BCC \$BC98	ist die Konstante kleiner FAC, dann zu \$BC98

```
BC96 49 FF      EOR #$FF      Ergebnis kleiner, dann
                        invertieren
BC98 4C 31 BC    JMP $BC31     Flag für Ergebnis setzen
```

```
***** Umwandlung Fließkomma nach
                        Integer
```

```
Einsprung von $AA11, $B1CE, $B801, $BCD2, $BE32
```

```
BC9B A5 61      LDA $61       Exponent
BC9D F0 4A      BEQ $BCE9     null ?
BC9F 38        SEC         Integer-
BCA0 E9 A0      SBC #$A0      Exponent
BCA2 24 66      BIT $66       wenn FAC positiv,
BCA4 10 09      BPL $BCAF     dann zu $BCAF
BCA6 AA        TAX         FAC
BCA7 A9 FF      LDA #$FF      Rundungsbyte
BCA9 85 68      STA $68       setzen
BCAB 20 4D B9   JSR $B94D     Mantisse von FAC invertieren
BCAE 8A        TXA         Exponent in Akku
BCAF A2 61      LDX #$61      FAC-Offset-Zeiger
BCB1 C9 F9      CMP #$F9      wenn Exponent größer als
BCB3 10 06      BPL $BCBB     -8, dann zu $BCBB
BCB5 20 99 B9   JSR $B999     FAC rechtsverschieben
BCB8 84 68      STY $68       FAC-Rundungsbyte löschen
BCBA 60        RTS         Rücksprung

BCBB A8        TAY         Akku löschen
BCBC A5 66      LDA $66       FAC-Vorzeichen laden
BCBE 29 80      AND #$80      das
BCC0 46 62      LSR $62       FAC-
BCC2 05 62      ORA $62       Vorzeichen
BCC4 85 62      STA $62       isolieren
BCC6 20 B0 B9   JSR $B9B0     FAC bitweise nach rechts
                        verschieben
BCC9 84 68      STY $68       FAC-Rundungsbyte löschen
BCCB 60        RTS         Rücksprung
```

## \*\*\*\*\* BASIC-Funktion INT

Einsprung von \$BF8F, \$E00E, \$E27A

BCCC	A5 61	LDA \$61	Exponent
BCCE	C9 A0	CMP #\$A0	ganze Zahl ?
BCD0	80 20	BCS \$BCF2	ja, dann fertig
BCD2	20 9B BC	JSR \$BC9B	FAC nach Integer wandeln
BCD5	84 70	STY \$70	Rundungsstelle löschen
BCD7	A5 66	LDA \$66	Vorzeichen in Akku
BCD9	84 66	STY \$66	und positiv machen
BCDB	49 80	EOR #\$80	Bei
BCDD	2A	ROL A	negativen Vorzeichen
BCDE	A9 A0	LDA #\$A0	das
BCE0	85 61	STA \$61	Carry-
BCE2	A5 65	LDA \$65	flag
BCE4	85 07	STA \$07	löschen
BCE6	4C D2 B8	JMP \$B8D2	FAC linksbündig machen
BCE9	85 62	STA \$62	Mantisse
BCEB	85 63	STA \$63	mit
BCED	85 64	STA \$64	Nullen
BCEF	85 65	STA \$65	füllen
BCF1	A8	TAY	Y-Reg löschen
BCF2	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Umwandlung ASCII nach  
Fließkommaformat

Einsprung von \$AC89, \$AE8F, \$B7DA

BCF3	A0 00	LDY #\$00	Wert festlegen
BCF5	A2 0A	LDX #\$0A	Zähler stellen
BCF7	94 5D	STY \$5D,X	den Bereich
BCF9	CA	DEX	von \$5D bis \$66 mit
BCFA	10 FB	BPL \$BCF7	Nullen füllen
BCFC	90 0F	BCC \$BD0D	wenn erstes Zeichen eine Ziffer, dann zu \$BD0D
BCFE	C9 2D	CMP #\$2D	Nummer für '-!'
BD00	D0 04	BNE \$BD06	wenn nicht, dann zu \$BD06
BD02	86 67	STX \$67	Flag für negativ

BD04	F0 04	BEQ \$BD0A	unbedingter Sprung
BD06	C9 2B	CMP #\$2B	Nummer für '+'
BD08	D0 05	BNE \$BD0F	wenn nicht, dann zu \$BD0F

Einsprung von \$BD7B

BD0A	20 73 00	JSR \$0073	CHRGET nächstes Zeichen holen
BD0D	90 5B	BCC \$BD6A	wenn Ziffer, dann zu \$BD6A
BD0F	C9 2E	CMP #\$2E	Nummer für '.'
BD11	F0 2E	BEQ \$BD41	wenn ja, dann zu \$BD41
BD13	C9 45	CMP #\$45	Nummer für 'E'
BD15	D0 30	BNE \$BD47	wenn nicht, dann zu \$BD47
BD17	20 73 00	JSR \$0073	CHRGET nächstes Zeichen holen
BD1A	90 17	BCC \$BD33	wenn Ziffer, dann zu \$BD33
BD1C	C9 AB	CMP #\$AB	'-' BASIC-Kode
BD1E	F0 0E	BEQ \$BD2E	wenn ja, dann zu \$BD2E
BD20	C9 2D	CMP #\$2D	Nummer für '-'
BD22	F0 0A	BEQ \$BD2E	wenn ja, dann zu \$BD2E
BD24	C9 AA	CMP #\$AA	'+' BASIC-Kode
BD26	F0 08	BEQ \$BD30	wenn ja, dann zu \$BD30
BD28	C9 2B	CMP #\$2B	Nummer für '+'
BD2A	F0 04	BEQ \$BD30	wenn ja, dann zu \$BD30
BD2C	D0 07	BNE \$BD35	unbedingter Sprung
BD2E	66 60	ROR \$60	Bit 7 setzen

Einsprung von \$BDB0

BD30	20 73 00	JSR \$0073	CHRGET nächstes Zeichen holen
BD33	90 5C	BCC \$BD91	wenn Ziffer, dann zu \$BD91
BD35	24 60	BIT \$60	Bit 7 gesetzt ?
BD37	10 0E	BPL \$BD47	wenn nicht, dann zu \$BD47
BD39	A9 00	LDA #\$00	Vorzeichen des
BD3B	38	SEC	Exponenten
BD3C	E5 5E	SBC \$5E	wechseln
BD3E	4C 49 BD	JMP \$BD49	weiter bei \$BD49
BD41	66 5F	ROR \$5F	Aufruf durch Dezimalpunkt
BD43	24 5F	BIT \$5F	schon zweiter Dezimalpunkt
BD45	50 C3	BVC \$BD0A	wenn nicht, dann weiter
BD47	A5 5E	LDA \$5E	Zahl gemäß

## Einsprung von \$BD3E

BD49	38	SEC	Position
BD4A	E5 5D	SBC \$5D	des Dezimalpunkts
BD4C	85 5E	STA \$5E	und Exponenten anpassen
BD4E	F0 12	BEQ \$BD62	Zahl= Null, dann zu \$BD62
BD50	10 09	BPL \$BD5B	Zahl kleiner als \$7F
BD52	20 FE BA	JSR \$BAFE	FAC = FAC / 10
BD55	E6 5E	INC \$5E	Zahl erhöhen
BD57	D0 F9	BNE \$BD52	unbedingter
BD59	F0 07	BEQ \$BD62	Sprung
BD5B	20 E2 BA	JSR \$BAE2	FAC = FAC * 10
BD5E	C6 5E	DEC \$5E	Zahl gemäß
BD60	D0 F9	BNE \$BD5B	Exponenten anpassen
BD62	A5 67	LDA \$67	wenn negativ,
BD64	30 01	BMI \$BD67	dann Vorzeichen invertieren
BD66	60	RTS	Rücksprung
BD67	4C B4 BF	JMP \$BFB4	Vorzeichenwechsel FAC = -FAC

BD6A	48	PHA	Aufruf durch Mantisse
BD6B	24 5F	BIT \$5F	wenn Vorkomastelle,
BD6D	10 02	BPL \$BD71	dann zu \$BD71
BD6F	E6 5D	INC \$5D	Zähler erhöhen
BD71	20 E2 BA	JSR \$BAE2	FAC = FAC * 10
BD74	68	PLA	ASC II in
BD75	38	SEC	Ziffer umwandeln
BD76	E9 30	SBC #\$30	'0' abziehen gibt hex
BD78	20 7E BD	JSR \$BD7E	addiert nächste Stelle zu FAC
BD7B	4C 0A BD	JMP \$BD0A	nächstes Zeichen

## Einsprung von \$AA29, \$BA21, \$BD78

BD7E	48	PHA	Wert aus Stack
BD7F	20 0C BC	JSR \$BC0C	FAC nach ARG
BD82	68	PLA	Wert in Stack
BD83	20 3C BC	JSR \$BC3C	Accu in höchste Stelle von FAC
BD86	A5 6E	LDA \$6E	FAC-Vorzeichen und
BD88	45 66	EOR \$66	ARG-Vorzeichen
BD8A	85 6F	STA \$6F	verknüpfen
BD8C	A6 61	LDX \$61	erste Stelle von FAC holen

```

BD8E  4C 6A B8  JMP $B86A  FAC = FAC + ARG
BD91  A5 5E     LDA $5E    Aufruf durch 'E'
BD93  C9 0A     CMP #$0A   wenn dritte Exponentenziffer,
BD95  90 09     BCC $BDA0 dann zu $BDA0
BD97  A9 64     LDA #$64   wenn Vorzeichen
BD99  24 60     BIT $60    negativ,
BD9B  30 11     BMI $BDAE dann Unterlauf
BD9D  4C 7E B9  JMP $B97E  zu 'OVERFLOW ERROR'

```

```

BDA0  0A         ASL A      Den
BDA1  0A         ASL A      Exponenten
BDA2  18         CLC       mit
BDA3  65 5E     ADC $5E    10
BDA5  0A         ASL A      multi-
BDA6  18         CLC       plizieren
BDA7  A0 00     LDY #$00   Zähler setzen
BDA9  71 7A     ADC ($7A),Y Exponenten-
BDAB  38         SEC       ziffer
BDAC  E9 30     SBC #$30   addie-
BDAE  85 5E     STA $5E    ren
BDB0  4C 30 BD  JMP $BD30  nächstes Zeichen holen

```

```

***** Konstanten für Fließkomma
nach ASCII
BDB3  9B 3E BC 1F FD  99999999.9
BDB8  9E 6E 6B 27 FD  999999999
BDBD  9E 6E 6B 28 00  1E9

```

```

***** Ausgabe der Zeilennummer
bei Fehlermeldung

```

Einsprung von \$A471

```

BDC2  A9 71     LDA #$71   Zeiger
BDC4  A0 A3     LDY #$A3   auf 'in'
BDC6  20 DA BD  JSR $BD DA String ausgeben
BDC9  A5 3A     LDA $3A    laufende
BDCB  A6 39     LDX $39    Zeilennummer holen

```

\*\*\*\*\* positive Integerzahl  
in A/X ausgeben

Einsprung von \$A6EA, \$E43A

BDCD	85 62	STA \$62	für Umwandlung
BDCF	86 63	STX \$63	in FAC schreiben
BDD1	A2 90	LDX #\$90	Exponent
BDD3	38	SEC	= 16
BDD4	20 49 BC	JSR \$BC49	Integer nach Fließkomma wandeln
BDD7	20 DF BD	JSR \$BDDF	FAC nach ASCII wandeln

Einsprung von \$BDC6

BDDA	4C 1E AB	JMP \$AB1E	String ausgeben
------	----------	------------	-----------------

\*\*\*\*\* FAC nach ASCII-Format  
wandeln und nach \$100

Einsprung von \$AABC

BDDD	A0 01	LDY #\$01	Stringzeiger
------	-------	-----------	--------------

Einsprung von \$B46A, \$BDD7

BDDF	A9 20	LDA #\$20	' ' Leerzeichen für positive Zahl
BDE1	24 66	BIT \$66	wenn Vorzeichen
BDE3	10 02	BPL \$BDE7	positiv ?, dann zu \$BDE7
BDE5	A9 2D	LDA #\$2D	'-' Minuszeichen für negative Zahl
BDE7	99 FF 00	STA \$00FF,Y	in
BDEA	85 66	STA \$66	Pufferbereich
BDEC	84 71	STY \$71	schreiben
BDEE	C8	INY	Zähler erhöhen
BDEF	A9 30	LDA #\$30	'0'
BDF1	A6 61	LDX \$61	Exponent
BDF3	D0 03	BNE \$BDF8	wenn Zahl nicht null ?
BDF5	4C 04 BF	JMP \$BF04	dann fertig

BDF8	A9 00	LDA #	\$00	FAC
BDFA	E0 80	CPX #	\$80	mit 1 vergleichen
BDFC	F0 02	BEQ \$	BE00	wenn ja ,dann zu \$BE00
BDFE	B0 09	BCS \$	BE09	FAC größer 1
BE00	A9 BD	LDA #	\$BD	Zeiger auf
BE02	A0 BD	LDY #	\$BD	Konstante 1E9
BE04	20 28 BA	JSR \$	BA28	Konstante (Zeiger A/Y) * FAC
BE07	A9 F7	LDA #	\$F7	= -9
BE09	85 5D	STA \$	5D	\$ 5D = -9
BE0B	A9 B8	LDA #	\$B8	Zeiger auf
BE0D	A0 BD	LDY #	\$BD	Konstante 99999999
BE0F	20 5B BC	JSR \$	BC5B	Vergleich Konstante (Zeiger A/Y) mit FAC
BE12	F0 1E	BEQ \$	BE32	gleich
BE14	10 12	BPL \$	BE28	kleiner
BE16	A9 B3	LDA #	\$B3	Zeiger auf
BE18	A0 BD	LDY #	\$BD	Konstante 99999999.9
BE1A	20 5B BC	JSR \$	BC5B	Vergleich Konstante (Zeiger A/Y) mit FAC
BE1D	F0 02	BEQ \$	BE21	gleich
BE1F	10 0E	BPL \$	BE2F	kleiner
BE21	20 E2 BA	JSR \$	BAAE2	FAC = FAC * 10
BE24	C6 5D	DEC \$	5D	Dezimalexponent erniedrigen
BE26	D0 EE	BNE \$	BE16	schon 0?
BE28	20 FE BA	JSR \$	BAFE	FAC = FAC / 10
BE2B	E6 5D	INC \$	5D	Dezimalexponent erhöhen
BE2D	D0 DC	BNE \$	BE0B	überlauf ?
BE2F	20 49 B8	JSR \$	B849	FAC = FAC + .5 , runden
BE32	20 9B BC	JSR \$	BC9B	FAC nach Integer
BE35	A2 01	LDX #	\$01	FAC ist nun im Bereich von
BE37	A5 5D	LDA \$	5D	1E8 bis 1E9, \$5D hat Wert
BE39	18	CLC		von Zehnerpotenz
BE3A	69 0A	ADC #	\$0A	Zahl =0.01
BE3C	30 09	BMI \$	BE47	Betrag kleiner 0.1 ?
BE3E	C9 0B	CMP #	\$0B	wenn ja, dann
BE40	B0 06	BCS \$	BE48	Betrag größer 1E9 ?
BE42	69 FF	ADC #	\$FF	die
BE44	AA	TAX		Be-
BE45	A9 02	LDA #	\$02	rechnung
BE47	38	SEC		des

BE48	E9 02	SBC #\$02	Exponenten-
BE4A	85 5E	STA \$5E	flags
BE4C	86 5D	STX \$5D	Negative Darstellung des
BE4E	8A	TXA	Exponenten
BE4F	F0 02	BEQ \$BE53	wenn 0.1, dann zu \$BE53
BE51	10 13	BPL \$BE66	wenn nicht 0.01, dann zu \$BE66
BE53	A4 71	LDY \$71	Zeiger für Polynomauswertung
BE55	A9 2E	LDA #\$2E	Nummer für '.'
BE57	C8	INY	Zeiger erhöhen
BE58	99 FF 00	STA \$00FF,Y	in Stringbereich
BE5B	8A	TXA	schreiben
BE5C	F0 06	BEQ \$BE64	wenn 0.1, dann zu \$BE64
BE5E	A9 30	LDA #\$30	Nummer für '0'
BE60	C8	INY	Zeiger erhöhen
BE61	99 FF 00	STA \$00FF,Y	in Stringbereich
BE64	84 71	STY \$71	schreiben
BE66	A0 00	LDY #\$00	Zeiger

## Einsprung von \$AF56

BE68	A2 80	LDX #\$80	stellen
BE6A	A5 65	LDA \$65	Durch
BE6C	18	CLC	Addition
BE6D	79 19 BF	ADC \$BF19,Y	und
BE70	85 65	STA \$65	Subtraktion
BE72	A5 64	LDA \$64	der
BE74	79 18 BF	ADC \$BF18,Y	Werte
BE77	85 64	STA \$64	aus
BE79	A5 63	LDA \$63	der
BE7B	79 17 BF	ADC \$BF17,Y	Tabelle
BE7E	85 63	STA \$63	werden
BE80	A5 62	LDA \$62	die
BE82	79 16 BF	ADC \$BF16,Y	einzelnen
BE85	85 62	STA \$62	Ziffern
BE87	E8	INX	des
BE88	B0 04	BCS \$BE8E	Zahlen-
BE8A	10 DE	BPL \$BE6A	Strings
BE8C	30 02	BMI \$BE90	be-
BE8E	30 DA	BMI \$BE6A	rech-

BE90	8A	TXA	net
BE91	90 04	BCC \$BE97	alles addiert?, wenn nicht, dann zu \$BE97
BE93	49 FF	EOR #\$FF	Ergebnis mit 10
BE95	69 0A	ADC #\$0A	komplementieren
BE97	69 2F	ADC #\$2F	'0' - 1
BE99	C8	INY	Zähler
BE9A	C8	INY	ent-
BE9B	C8	INY	sprechend
BE9C	C8	INY	erhöhen
BE9D	84 47	STY \$47	Zähler sichern
BE9F	A4 71	LDY \$71	Zeiger auf Stringbereich laden
BEA1	C8	INY	und erhöhen
BEA2	AA	TAX	Ziffer
BEA3	29 7F	AND #\$7F	in
BEA5	99 FF 00	STA \$00FF,Y	Stringbereich
BEA8	C6 5D	DEC \$5D	bringen
BEAA	D0 06	BNE \$BEB2	wenn Einerstelle nicht erreicht, dann zu \$BEB2
BEAC	A9 2E	LDA #\$2E	Nummer für '.'
BEAE	C8	INY	Zähler erhöhen
BEAF	99 FF 00	STA \$00FF,Y	in Stringbereich schreiben
BEB2	84 71	STY \$71	Zähler speichern
BEB4	A4 47	LDY \$47	Neuen Zähler holen
BEB6	8A	TXA	FAC-
BEB7	49 FF	EOR #\$FF	Um-
BEB9	29 80	AND #\$80	wand-
BEBB	AA	TAX	lung
BEBC	C0 24	CPY #\$24	Tabellenende erreicht,
BEBE	F0 04	BEQ \$BEC4	dann zu \$BEC4
BEC0	C0 3C	CPY #\$3C	Tabellenende bei TIS-Berechnung
BEC2	D0 A6	BNE \$BE6A	nicht erreicht, dann zu \$BE6A
BEC4	A4 71	LDY \$71	Zähler wieder holen
BEC6	B9 FF 00	LDA \$00FF,Y	letzte Stelle suchen
BEC9	88	DEY	Zähler erniedrigen
BECA	C9 30	CMP #\$30	Nummer für '0'
BECC	F0 F8	BEQ \$BEC6	wenn ja, dann zu \$BEC6
BECE	C9 2E	CMP #\$2E	Nummer für '.'
BED0	F0 01	BEQ \$BED3	wenn ja, dann zu \$BED3

BED2	C8	INY	Zähler erhöhen
BED3	A9 2B	LDA #2B	Nummer für '+'
BED5	A6 5E	LDX \$5E	wenn Flag nicht gesetzt,
BED7	F0 2E	BEQ \$BF07	dann zu \$BF07
BED9	10 08	BPL \$BEE3	wenn Exponent positiv, dann zu \$BEE3
BEDB	A9 00	LDA #00	Den
BEDD	38	SEC	Exponenten
BEDE	E5 5E	SBC \$5E	be-
BEE0	AA	TAX	rechnen
BEE1	A9 2D	LDA #2D	Nummer für '-'
BEE3	99 01 01	STA \$0101,Y	in Stringbereich schreiben
BEE6	A9 45	LDA #45	Nummer für 'E'
BEE8	99 00 01	STA \$0100,Y	in Stringbereich schreiben
BEEB	8A	TXA	Zehner-
BEEC	A2 2F	LDX #2F	stelle
BEEE	38	SEC	für
BEEF	E8	INX	den
BEF0	E9 0A	SBC #0A	Exponenten
BEF2	B0 FB	BCS \$BEEF	berechnen
BEF4	69 3A	ADC #3A	'9' + 1
BEF6	99 03 01	STA \$0103,Y	in Stringbereich schreiben
BEF9	8A	TXA	Zehnerstelle
BEFA	99 02 01	STA \$0102,Y	in Stringbereich schreiben
BEFD	A9 00	LDA #00	Puffer mit \$0
BEFF	99 04 01	STA \$0104,Y	abschließen
BF02	F0 08	BEQ \$BF0C	unbedingter Sprung

## Einsprung von \$BDF5

BF04	99 FF 00	STA \$00FF,Y	Puffer
BF07	A9 00	LDA #00	mit \$0
BF09	99 00 01	STA \$0100,Y	abschließen
BF0C	A9 00	LDA #00	Zeiger auf
BF0E	A0 01	LDY #01	Puffer \$100
BF10	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\*

BF11 80 00 00 00 00      Konstante 0.5 für  
SQR-Funktion

\*\*\*\*\* Konstanten für Gleitkomma  
nach ASCII

32-Bit Binärzahlen mit Vorzeichen

BF16	FA 0A 1F 00	-100 000 000
BF1A	00 98 96 80	10 000 000
BF1E	FF F0 BD C0	-1 000 000
BF22	00 01 86 A0	100 000
BF26	FF FF D8 F0	-10 000
BF2A	00 00 03 E8	1 000
BF2E	FF FF FF 9C	- 100
BF32	00 00 00 0A	10
BF36	FF FF FF FF	-1

\*\*\*\*\* Konstanten für Umwandlung  
TI nach TI\$

BF3A	FF DF 0A 80	-2 160 000
BF3E	00 03 4B C0	216 000
BF42	FF FF 73 60	-36 000
BF46	00 00 0E 10	3 600
BF4A	FF FF FD A8	- 600
BF4E	00 00 00 3C	60
BF52	EC	

BF53 AA ...  
BF70 ... AA

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion SQR

BF71	20 0C BC	JSR \$BC0C	FAC runden und nach ARG
BF74	A9 11	LDA #\$11	Zeiger auf
BF76	A0 BF	LDY #\$BF	Konstante 0.5

\*\*\*\*\* Potenzierung FAC = ARG  
hoch Konstante (A/Y)

BF78 20 A2 BB JSR \$BBA2 Konstante nach FAC

```

***** Potenzierung FAC = ARG
hoch FAC
BF7B F0 70 BEQ $BFED wenn FAC=0, dann zu $BFED
BF7D A5 69 LDA $69 Exponent ARG = Basis
BF7F D0 03 BNE $BF84 nicht null ?,
BF81 4C F9 B8 JMP $B8F9 dann fertig
BF84 A2 4E LDX #$4E Zeiger auf
BF86 A0 00 LDY #$00 Hilfsakku
BF88 20 D4 BB JSR $BBD4 FAC nach Hilfsakku
BF8B A5 6E LDA $6E Exponent FAC = Potenzexponent
BF8D 10 0F BPL $BF9E kleiner eins ?,
BF8F 20 CC BC JSR $BCCC dann INT-Funktion
BF92 A9 4E LDA #$4E Zeiger auf
BF94 A0 00 LDY #$00 Hilfsakku
BF96 20 5B BC JSR $BC5B mit FAC vergleichen
BF99 D0 03 BNE $BF9E Exponent nicht ganzzahlig,
dann zu $BF9E

BF9B 98 TYA Akku= 4
BF9C A4 07 LDY $07 Exponentenstelle
BF9E 20 FE BB JSR $BBFE ARG nach FAC
BFA1 98 TYA Exponentenstelle
BFA2 48 PHA in Stack
BFA3 20 EA B9 JSR $B9EA LOG-Funktion
BFA6 A9 4E LDA #$4E Zeiger auf
BFA8 A0 00 LDY #$00 Hilfsakku
BFAA 20 28 BA JSR $BA28 mit FAC multiplizieren
BFAD 20 ED BF JSR $BFED EXP-Funktion
BFB0 68 PLA Exponent aus Stack
BFB1 4A LSR A wenn Exponent gradzahlig,
BFB2 90 0A BCC $BFBE dann fertig

```

```

***** Vorzeichenwechsel

```

Einsprung von \$8D67, \$E030, \$E29D, \$E2AA, \$E313, \$E33A

```

BFB4 A5 61 LDA $61 Exponent
BFB6 F0 06 BEQ $BFBE Zahl gleich null, dann fertig
BFB8 A5 66 LDA $66 Vorzeichen
BFBA 49 FF EOR #$FF invertieren und

```

BFBC	85 66	STA \$66	speichern
BFBE	60	RTS	Rücksprung
*****			
BFBF	81 38 AA 3B 29		Konstanten für EXP 1.44269504 = 1/LOG(2)
BFC4	07		7 = Polynomgrad, 8 Koeffizienten
BFC5	71 34 58 3E 56		2.14987637E-5
BFCA	74 16 7E B3 1B		1.4352314E-4
BFCF	77 2F EE E3 85		1.34226348E-3
BFD4	7A 1D 84 1C 2A		9.614011701E-3
BFD9	7C 63 59 58 0A		.0555051269
BFDE	7E 75 FD E7 C6		.240226385
BFE3	80 31 72 18 10		.693147186
BFE8	81 00 00 00 00		1

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion EXP

Einsprung von \$BFAD

BFED	A9 BF	LDA #\$BF	Zeiger auf
BFEF	A0 BF	LDY #\$BF	Konstante 1/LOG(2)
BFF1	20 28 BA	JSR \$BA28	mit FAC multiplizieren
BFF4	A5 70	LDA \$70	80 zu Rundungsstelle
BFF6	69 50	ADC #\$50	addieren
BFF8	90 03	BCC \$BFFD	wenn kleiner als \$\$F, dann zu \$BFFD
BFFA	20 23 BC	JSR \$BC23	Mantisse von FAC um eins erhöhen
BFFD	4C 00 E0	JMP \$E000	weiter bei \$E000

Einsprung von \$BFFD

E000	85 56	STA \$56	Rundungsstelle
E002	20 0F BC	JSR \$BC0F	FAC nach ARG bringen
E005	A5 61	LDA \$61	Exponent
E007	C9 88	CMP #\$88	Zahl größer 128 ?, dann zu \$E00E
E009	90 03	BCC \$E00E	
E00B	20 D4 BA	JSR \$BAD4	falls positiv 'OVERFLOW'
E00E	20 CC BC	JSR \$BCCC	INTEGER-Funktion

E011	A5 07	LDA \$07	ganze Zahl
E013	18	CLC	Zahl
E014	69 81	ADC #\$81	gleich
E016	F0 F3	BEQ \$E00B	127 ?, dann zu \$E00B
E018	38	SEC	ansonsten
E019	E9 01	SBC #\$01	subtrahieren
E01B	48	PHA	und in Stack
E01C	A2 05	LDX #\$05	FAC
E01E	B5 69	LDA \$69,X	und
E020	B4 61	LDY \$61,X	ARG
E022	95 61	STA \$61,X	ver-
E024	94 69	STY \$69,X	tauschen
E026	CA	DEX	Zähler erniedrigen
E027	10 F5	BPL \$E01E	schon alle Zeichen?
E029	A5 56	LDA \$56	Rundungs-
E02B	85 70	STA \$70	stelle
E02D	20 53 B8	JSR \$B853	ARG - FAC
E030	20 B4 BF	JSR \$BFB4	Vorzeichenwechsel
E033	A9 C4	LDA #\$C4	Zeiger auf
E035	A0 BF	LDY #\$BF	Polynomkoeffizienten
E037	20 59 E0	JSR \$E059	Polynom berechnen
E03A	A9 00	LDA #\$00	Vergleichsbyte
E03C	85 6F	STA \$6F	löschen
E03E	68	PLA	Zahl aus Stack
E03F	20 B9 BA	JSR \$BAB9	Exponenten von FAC und ARG addieren
E042	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Polynomberechnung  
 $y = a_1 \cdot x + a_2 \cdot x^2 + a_3 \cdot x^3 + \dots$

Einsprung von \$BA16, \$E2B1, \$E328

E043	85 71	STA \$71	Zeiger auf
E045	84 72	STY \$72	Polynomkoeffizienten
E047	20 CA BB	JSR \$BBCA	FAC nach Akku #3 bringen
E04A	A9 57	LDA #\$57	Zeiger auf Akku #3
E04C	20 28 BA	JSR \$BA28	FAC * Akku #3 (quadrieren)
E04F	20 5D E0	JSR \$E05D	Polynomberechnung
E052	A9 57	LDA #\$57	Zeiger auf

```
E054 A0 00 LDY #$00 Akku #3
E056 4C 28 BA JMP $BA28 FAC = FAC * Akku #3
```

```
***** Polynomberechnung
y=a0+a1*x+a2*x^2+a3*x^3+...
```

Einsprung von \$E037

```
E059 85 71 STA $71 Zeiger auf
E05B 84 72 STY $72 Polynomgrad
```

Einsprung von \$E04F

```
E05D 20 C7 BB JSR $BBC7 FAC nach Akku #4 bringen
E060 B1 71 LDA ($71),Y Polynomgrad
E062 85 67 STA $67 als Zähler
E064 A4 71 LDY $71 Zeiger für Polynomauswertung
E066 C8 INY Zeiger erhöhen,
E067 98 TYA zeigt dann
E068 D0 02 BNE $E06C auf ersten Koeffizienten
E06A E6 72 INC $72 Zeiger
E06C 85 71 STA $71 für
E06E A4 72 LDY $72 Polynomauswertung
E070 20 28 BA JSR $BA28 FAC = FAC * Konstante
E073 A5 71 LDA $71 Zeiger in
E075 A4 72 LDY $72 (A/Y)
E077 18 CLC Zeiger
E078 69 05 ADC #$05 um 5 erhöhen - nächste Zahl
E07A 90 01 BCC $E07D wenn kleiner, dann zu $E07D
E07C C8 INY ansonsten erhöhen
E07D 85 71 STA $71 Zeiger für
E07F 84 72 STY $72 Polynomauswertung speichern
E081 20 67 B8 JSR $B867 FAC = FAC + Konstante
E084 A9 5C LDA #$5C Zeiger auf
E086 A0 00 LDY #$00 Akku #4
E088 C6 67 DEC $67 Zähler erniedrigen
E08A D0 E4 BNE $E070 schon alle, nein, dann
zu $E070
E08C 60 RTS Rücksprung
```

\*\*\*\*\* Konstanten für RND

E08D	98 35 44 7A 00	11879546
E092	68 28 B1 46 00	3.92767774E-4

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion RND

E097	20 2B BC	JSR \$BC2B	Vorzeichen holen
E09A	30 37	BMI \$E0D3	negativ ?, dann zu \$E0D3
E09C	D0 20	BNE \$E0BE	nicht Null?, dann zu \$E0BE
E09E	20 F3 FF	JSR \$FFF3	Basis-Adresse CIA holen
E0A1	86 22	STX \$22	als Zeiger
E0A3	84 23	STY \$23	speichern
E0A5	A0 04	LDY #\$04	Zähler setzen
E0A7	B1 22	LDA (\$22),Y	LOW-Byte Timer A laden
E0A9	85 62	STA \$62	und speichern
E0AB	C8	INY	Zähler erhöhen
E0AC	B1 22	LDA (\$22),Y	HIGH-Byte Timer A laden
E0AE	85 64	STA \$64	und speichern
E0B0	A0 08	LDY #\$08	Zähler neu setzen
E0B2	B1 22	LDA (\$22),Y	TOD 1/10 sec laden
E0B4	85 63	STA \$63	und speichern
E0B6	C8	INY	Zähler erhöhen
E0B7	B1 22	LDA (\$22),Y	TOD sec laden
E0B9	85 65	STA \$65	und speichern
E0BB	4C E3 E0	JMP \$E0E3	weiter bei \$E0E3
E0BE	A9 88	LDA #\$88	Zeiger auf
E0C0	A0 00	LDY #\$00	letzten RND-Wert
E0C2	20 A2 BB	JSR \$BBA2	nach FAC holen
E0C5	A9 8D	LDA #\$8D	Zeiger auf
E0C7	A0 E0	LDY #\$E0	Konstante
E0C9	20 28 BA	JSR \$BA28	FAC = FAC * Konstante
E0CC	A9 92	LDA #\$92	Zeiger auf
E0CE	A0 E0	LDY #\$E0	Konstante
E0D0	20 67 B8	JSR \$B867	FAC = FAC + Konstante
E0D3	A6 65	LDX \$65	alle
E0D5	A5 62	LDA \$62	Stel-
E0D7	85 65	STA \$65	len
E0D9	86 62	STX \$62	im
E0DB	A6 63	LDX \$63	FAC

E0DD	A5 64	LDA \$64	ver-
E0DF	85 63	STA \$63	tau-
E0E1	86 64	STX \$64	schen

Einsprung von \$E0BB

E0E3	A9 00	LDA #\$00	Vorzeichen
E0E5	85 66	STA \$66	positiv
E0E7	A5 61	LDA \$61	Exponent in
E0E9	85 70	STA \$70	Rundungsstelle
E0EB	A9 80	LDA #\$80	Zufallszahl
E0ED	85 61	STA \$61	speichern
E0EF	20 D7 B8	JSR \$B8D7	FAC linksbündig machen
E0F2	A2 88	LDX #\$88	Zeiger auf
E0F4	A0 00	LDY #\$00	letzten RND-Wert

Einsprung von \$E2C2

E0F6	4C D4 BB	JMP \$BBD4	FAC runden und speichern
------	----------	------------	--------------------------

\*\*\*\*\* Fehlerauswertung nach  
I/O-Routinen

Einsprung von \$E1D1

E0F9	C9 F0	CMP #\$F0	RS 232 OPEN oder CLOSE ?
E0FB	D0 07	BNE \$E104	nein
E0FD	84 38	STY \$38	BASIC-RAM Ende
E0FF	86 37	STX \$37	neu setzen
E101	4C 63 A6	JMP \$A663	und zum CLR-Befehl
E104	AA	TAX	Fehlernummer nach X
E105	D0 02	BNE \$E109	nicht Null ?
E107	A2 1E	LDX #\$1E	sonst Nummer für 'BREAK'
E109	4C 37 A4	JMP \$A437	Fehlermeldung ausgeben

\*\*\*\*\* BASIC BSOUT

Einsprung von \$AB47

E10C	20 D2 FF	JSR \$FFD2	ein Zeichen ausgeben
E10F	B0 E8	BCS \$E0F9	Fehler ?
E111	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC BASIN

Einsprung von \$A562

E112	20 CF FF	JSR \$FFCF	ein Zeichen holen
E115	B0 E2	BCS \$E0F9	Fehler ?
E117	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC CKOUT

Einsprung von \$AA93

E118	20 AD E4	JSR \$E4AD	Ausgabegerät setzen
E11B	B0 DC	BCS \$E0F9	Fehler ?
E11D	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC CHKIN

Einsprung von \$AB8F, \$ABAF

E11E	20 C6 FF	JSR \$FFC6	Eingabegerät setzen
E121	B0 D6	BCS \$E0F9	Fehler ?
E123	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC GETIN

Einsprung von \$AC35

E124	20 E4 FF	JSR \$FFE4	ein Zeichen holen
E127	B0 D0	BCS \$E0F9	Fehler ?
E129	60	RTS	Rücksprung

```

***** SYS-Befehl
E12A 20 8A AD JSR $AD8A FRMNUM, numerischen
Ausdruck holen
E12D 20 F7 B7 JSR $B7F7 in Adressformat wandeln,
nach $14/$15
E130 A9 E1 LDA #$E1 Rück-
E132 48 PHA sprungadresse
E133 A9 46 LDA #$46 auf
E135 48 PHA Stack
E136 AD 0F 03 LDA $030F Status,
E139 48 PHA in Stack
E13A AD 0C 03 LDA $030C Akku,
E13D AE 0D 03 LDX $030D X-Register und
E140 AC 0E 03 LDY $030E Y-Register übergeben
E143 28 PLP Status setzen
E144 6C 14 00 JMP ($0014) Routine aufrufen
E147 08 PHP Status speichern
E148 8D 0C 03 STA $030C Akku,
E14B 8E 0D 03 STX $030D X-Register,
E14E 8C 0E 03 STY $030E Y-Register und
E151 68 PLA Status
E152 8D 0F 03 STA $030F wieder speichern
E155 60 RTS Rücksprung

***** SAVE-Befehl
E156 20 D4 E1 JSR $E1D4 Parameter (Dateinamen, Prim.
und Sek. Adresse)
E159 A6 2D LDX $2D Endadresse gleich
E15B A4 2E LDY $2E BASIC-Rücksprung
E15D A9 2B LDA #$2B Startadresse gleich Zeiger
auf BASIC Anfang
E15F 20 D8 FF JSR $FFD8 Save-Routine
E162 B0 95 BCS $E0F9 Fehler ?
E164 60 RTS Rücksprung

***** VERIFY-Befehl
E165 A9 01 LDA #$01 Verify-
E167 2C .BYTE $2C Flag

```

```

***** LOAD-Befehl
E168 A9 00 LDA #$00 Load-Flag
E16A 85 0A STA $0A speichern
E16C 20 D4 E1 JSR $E1D4 Parameter holen
E16F A5 0A LDA $0A Flag
E171 A6 2B LDX $2B Startadresse gleich
E173 A4 2C LDY $2C BASIC-Start
E175 20 D5 FF JSR $FFD5 Load-Routine
E178 B0 57 BCS $E1D1 Fehler ?
E17A A5 0A LDA $0A Load/Verify - Flag
E17C F0 17 BEQ $E195 Load ?
E17E A2 1C LDX #$1C Offset für 'VERIFY ERROR'
E180 20 B7 FF JSR $FFB7 Status holen
E183 29 10 AND #$10 Fehler-Bit isolieren
E185 D0 17 BNE $E19E Statusbit gesetzt, dann
Fehler
E187 A5 7A LDA $7A muß HIGH-Byte $7B sein
E189 C9 02 CMP #$02 Test auf Direkt-Modus
E18B F0 07 BEQ $E194 ja, dann fertig
E18D A9 64 LDA #$64 Zeiger auf
E18F A0 A3 LDY #$A3 'OK'
E191 4C 1E AB JMP $AB1E ausgeben
E194 60 RTS Rücksprung
E195 20 B7 FF JSR $FFB7 Status holen
E198 29 BF AND #$BF EOF-Bit löschen
E19A F0 05 BEQ $E1A1 kein Fehler
E19C A2 1D LDX #$1D Offset für 'LOAD ERROR'
E19E 4C 37 A4 JMP $A437 Fehlermeldung ausgeben
E1A1 A5 7B LDA $7B Direkt-
E1A3 C9 02 CMP #$02 modus testen
E1A5 D0 0E BNE $E1B5 nein, dann weiter
E1A7 86 2D STX $2D Endadresse gleich
E1A9 84 2E STY $2E Rücksprung
E1AB A9 76 LDA #$76 Zeiger auf
E1AD A0 A3 LDY #$A3 'READY'
E1AF 20 1E AB JSR $AB1E String ausgeben
E1B2 4C 2A A5 JMP $A52A Programmzeilen neu binden,
CLR
E1B5 20 8E A6 JSR $A68E CHRGET-Zeiger auf
Programmstart

```

E1B8 20 33 A5 JSR \$A533 Programmzeilen neu binden  
 E1BB 4C 77 A6 JMP \$A677 RESTORE, BASIC initialisieren

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl OPEN

E1BE 20 19 E2 JSR \$E219 Parameter holen  
 E1C1 20 C0 FF JSR \$FFC0 OPEN-Routine  
 E1C4 B0 0B BCS \$E1D1 Fehler ?  
 E1C6 60 RTS Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIC-Befehl CLOSE

E1C7 20 19 E2 JSR \$E219 Parameter holen  
 E1CA A5 49 LDA \$49 Filenummer  
 E1CC 20 C3 FF JSR \$FFC3 CLOSE-Routine  
 E1CF 90 C3 BCC \$E194 kein Fehler, RTS  
 E1D1 4C F9 E0 JMP \$E0F9 zur Fehlerauswertung

\*\*\*\*\* Parameter für LOAD und SAVE  
 holen

Einsprung von \$E156, \$E16C

E1D4 A9 00 LDA #\$00 Default für Länge des  
 Filenamen  
 E1D6 20 BD FF JSR \$FFBD Filenamenparameter setzen  
 E1D9 A2 01 LDX #\$01 Default für Gerätenummer  
 E1DB A0 00 LDY #\$00 Sekundäradresse  
 E1DD 20 BA FF JSR \$FFBA Fileparameter setzen  
 E1E0 20 06 E2 JSR \$E206 weitere Zeichen ?  
 E1E3 20 57 E2 JSR \$E257 Filenamen holen  
 E1E6 20 06 E2 JSR \$E206 weitere Zeichen ?  
 E1E9 20 00 E2 JSR \$E200 Geräteadresse holen  
 E1EC A0 00 LDY #\$00 Sekundäradresse  
 E1EE 86 49 STX \$49 Geräteadresse  
 E1F0 20 BA FF JSR \$FFBA Fileparameter setzen  
 E1F3 20 06 E2 JSR \$E206 weitere Zeichen ?  
 E1F6 20 00 E2 JSR \$E200 Sekundäradresse holen  
 E1F9 8A TXA in Akku schieben  
 E1FA A8 TAY Sekundäradresse  
 E1FB A6 49 LDX \$49 Gerätenummer  
 E1FD 4C BA FF JMP \$FFBA Fileparameter setzen

\*\*\*\*\*

Einsprung von \$E1E9, \$E1F6, \$E231, \$E245

E200	20 0E E2	JSR \$E20E	prüft auf Komma und weitere Zeichen
E203	4C 9E B7	JMP \$B79E	holt Byte-Wert nach X

\*\*\*\*\* prüft auf weitere Zeichen

Einsprung von \$E1E0, \$E1E6, \$E1F3, \$E22E, \$E242, \$E251

E206	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT letztes Zeichen
E209	D0 02	BNE \$E20D	weiteres Zeichen, dann Rückkehr
E20B	68	PLA	sonst Rückkehr zur
E20C	68	PLA	übergeordneten Routine
E20D	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\*

Einsprung von \$E200, \$E254

E20E	20 FD AE	JSR \$AEFD	prüft auf Komma
------	----------	------------	-----------------

Einsprung von \$E21E

E211	20 79 00	JSR \$0079	CHRGOT letztes Zeichen holen
E214	D0 F7	BNE \$E20D	weitere Zeichen, dann Rückkehr
E216	4C 08 AF	JMP \$AF08	'SYNTAX ERROR'

\*\*\*\*\* Parameter für OPEN holen

Einsprung von \$E1BE, \$E1C7

E219	A9 00	LDA #\$00	Default für Länge des Filenamens
E21B	20 BD FF	JSR \$FFBD	Filenamenparameter setzen

E21E	20 11 E2	JSR \$E211	weitere Zeichen ?
E221	20 9E B7	JSR \$B79E	holt logische Filenummer nach X-Reg
E224	86 49	STX \$49	und speichern
E226	8A	TXA	logische Filenummer
E227	A2 01	LDX #\$01	Default für Geräteadresse
E229	A0 00	LDY #\$00	Sekundäradresse
E22B	20 BA FF	JSR \$FFBA	Fileparameter setzen
E22E	20 06 E2	JSR \$E206	weitere Zeichen ?
E231	20 00 E2	JSR \$E200	holt Geräteadresse
E234	86 4A	STX \$4A	und speichern
E236	A0 00	LDY #\$00	Sekundäradresse
E238	A5 49	LDA \$49	logische Filenummer
E23A	E0 03	CPX #\$03	Gerätenummer kleiner 3 ?
E23C	90 01	BCC \$E23F	ja
E23E	88	DEY	sonst Sekundäradresse auf 255 (keine Sek-Adr)
E23F	20 BA FF	JSR \$FFBA	Fileparameter setzen
E242	20 06 E2	JSR \$E206	weitere Zeichen ?
E245	20 00 E2	JSR \$E200	holt Sekundäradresse
E248	8A	TXA	in Akku schieben
E249	A8	TAY	Sekundäradresse
E24A	A6 4A	LDX \$4A	Gerätenummer
E24C	A5 49	LDA \$49	logische Filenummer
E24E	20 BA FF	JSR \$FFBA	Fileparameter setzen
E251	20 06 E2	JSR \$E206	weitere Zeichen ?
E254	20 0E E2	JSR \$E20E	prüft auf Komma

Einsprung von \$E1E3

E257	20 9E AD	JSR \$AD9E	FRMEVL Ausdruck holen
E25A	20 A3 B6	JSR \$B6A3	holt Stringparameter, FRESTR
E25D	A6 22	LDX \$22	Adresse des
E25F	A4 23	LDY \$23	Filenamens
E261	4C BD FF	JMP \$FFBD	Filenamenparameter setzen

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion COS

E264	A9 E0	LDA #\$E0	Zeiger auf
E266	A0 E2	LDY #\$E2	Konstante Pi/2
E268	20 67 B8	JSR \$B867	zu FAC addieren

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion SIN

Einsprung von \$E2BB

E26B	20 0C BC	JSR \$BC0C	FAC runden und nach ARG
E26E	A9 E5	LDA #\$E5	Zeiger auf
E270	A0 E2	LDY #\$E2	Konstante Pi*2
E272	A6 6E	LDX \$6E	Vorzeichen von ARG
E274	20 07 BB	JSR \$BB07	FAC durch 2*Pi dividieren
E277	20 0C BC	JSR \$BC0C	FAC runden und nach ARG
E27A	20 CC BC	JSR \$BCCC	INT - Funktion
E27D	A9 00	LDA #\$00	Vergleichsbyte
E27F	85 6F	STA \$6F	löschen
E281	20 53 B8	JSR \$B853	ARG minus FAC
E284	A9 EA	LDA #\$EA	Zeiger auf
E286	A0 E2	LDY #\$E2	Konstante 0.25
E288	20 50 B8	JSR \$B850	0.25 - FAC
E28B	A5 66	LDA \$66	Vorzeichen laden
E28D	48	PHA	Vorzeichen in Stack
E28E	10 0D	BPL \$E29D	positiv ?
E290	20 49 B8	JSR \$B849	FAC + 0.5
E293	A5 66	LDA \$66	Vorzeichen
E295	30 09	BMI \$E2A0	negativ ?
E297	A5 12	LDA \$12	Vorzeichen laden
E299	49 FF	EOR #\$FF	und umdrehen
E29B	85 12	STA \$12	Vorzeichen speichern

Einsprung von \$E2DD

E29D	20 B4 BF	JSR \$BFB4	Vorzeichen wechseln
E2A0	A9 EA	LDA #\$EA	Zeiger auf
E2A2	A0 E2	LDY #\$E2	Konstante 0.25
E2A4	20 67 B8	JSR \$B867	FAC + 0.25
E2A7	68	PLA	Vorzeichen holen
E2A8	10 03	BPL \$E2AD	positiv ?
E2AA	20 B4 BF	JSR \$BFB4	Vorzeichen wechseln
E2AD	A9 EF	LDA #\$EF	Zeiger auf
E2AF	A0 E2	LDY #\$E2	Polynomkoeffizienten
E2B1	4C 43 E0	JMP \$E043	Polynom berechnen

\*\*\*\*\* BASIC-Funktion TAN

E2B4	20 CA BB	JSR \$BBCA	FAC nach Akku#3
E2B7	A9 00	LDA #\$00	Flag
E2B9	85 12	STA \$12	setzen
E2BB	20 6B E2	JSR \$E26B	SIN berechnen
E2BE	A2 4E	LDX #\$4E	Zeiger auf
E2C0	A0 00	LDY #\$00	Hilfsakku
E2C2	20 F6 E0	JSR \$E0F6	FAC nach Hilfsakku
E2C5	A9 57	LDA #\$57	Zeiger auf
E2C7	A0 00	LDY #\$00	Akku#3
E2C9	20 A2 BB	JSR \$BBA2	Akku#3 nach FAC
E2CC	A9 00	LDA #\$00	Vorzeichen
E2CE	85 66	STA \$66	löschen
E2D0	A5 12	LDA \$12	Flag
E2D2	20 DC E2	JSR \$E2DC	COS berechnen
E2D5	A9 4E	LDA #\$4E	Zeiger auf
E2D7	A0 00	LDY #\$00	Hilfsakku (SIN)
E2D9	4C 0F BB	JMP \$BB0F	durch FAC dividieren

Einsprung von \$E2D2

E2DC	48	PHA	COS
E2DD	4C 9D E2	JMP \$E29D	berechnen

\*\*\*\*\* Konstanten für SIN und COS

E2E0	81 49 0F DA A2	1.57079633	Pi/2
E2E5	83 49 0F DA A2	6.28318531	2*Pi
E2EA	7F 00 00 00 00	.25	
E2EF	05	5 = Polynomgrad, 6	Koeffizienten
E2F0	84 E6 1A 2D 1B	-14.3813907	
E2F5	86 28 07 FB F8	42.0077971	
E2FA	87 99 68 89 01	-76.7041703	
E2FF	87 23 35 DF E1	81.6052237	
E304	86 A5 5D E7 28	-41.3147021	
E309	83 49 0F DA A2	6.28318531	2*Pi

```

***** BASIC-Funktion ATN
E30E  A5 66      LDA $66      Vorzeichen
E30F  48         PHA          retten
E311  10 03      BPL $E316     positiv ?
E313  20 B4 BF   JSR $BFB4     Vorzeichen vertauschen
E316  A5 61      LDA $61      Exponent
E318  48         PHA          retten
E319  C9 81      CMP #$81     Zahl mit 1 vergleichen
E31B  90 07      BCC $E324     kleiner ?
E31D  A9 BC      LDA #$BC     Zeiger auf
E31F  A0 B9      LDY #$B9     Konstante 1
E321  20 0F BB   JSR $BB0F     1 durch FAC dividieren
                               (Kehrwert)
E324  A9 3E      LDA #$3E     Zeiger auf
E326  A0 E3      LDY #$E3     Polynomkoeffizienten
E328  20 43 E0   JSR $E043     Polynom berechnen
E32B  68         PLA          Exponent zurückholen
E32C  C9 81      CMP #$81     war Zahl
E32E  90 07      BCC $E337     kleiner 1, dann zu $E337
E330  A9 E0      LDA #$E0     Zeiger auf
E332  A0 E2      LDY #$E2     Konstante Pi/2
E334  20 50 BB   JSR $B850     Pi/2 minus FAC
E337  68         PLA          Vorzeichen holen
E338  10 03      BPL $E33D     positiv ?
E33A  4C B4 BF   JMP $BFB4     Vorzeichen wechseln
E33D  60         RTS          Rücksprung

```

```

***** Fließkommakonstanten für
ATN-Funktion
E33E  0B         11 = Polynomgrad, dann 12
                               Koeffizienten
E33F  76 B3 83 BD D3 -6.84793912E-04
E344  79 1E F4 A6 F5 4.85094216E-03
E349  7B 83 FC B0 10 -.0161117015
E34E  7C 0C 1F 67 CA .034209638
E353  7C DE 53 CB C1 -.054279133
E358  7D 14 64 70 4C .0724571965
E35D  7D B7 EA 51 7A -.0898019185
E362  7D 63 30 88 7E .110932413
E367  7E 92 44 99 3A -.142839808

```

E36C	7E 4C CC 91 C7	.19999912
E371	7F AA AA AA 13	-.33333316
E376	81 00 00 00 00	1

\*\*\*\*\* BASIC NMI-Einsprung

Einsprung von \$FE6F

E37B	20 CC FF JSR \$FFCC	CLRCH
E37E	A9 00 LDA #\$00	Eingabegerät gleich
E380	85 13 STA \$13	Tastatur
E382	20 7A A6 JSR \$A67A	BASIC initialisieren
E385	58 CLI	Interrupt freigeben

Einsprung von \$A714, \$A854

E386	A2 80 LDX #\$80	Flag für kein Fehler
E388	6C 00 03 JMP (\$0300)	BASIC Warmstart Vektor JMP \$E38B

Einsprung von \$A437, \$E388

E38B	8A TXA	Fehlernummer in Akku
E38C	30 03 BMI \$E391	kein Fehler, dann 'ready.'
E38E	4C 3A A4 JMP \$A43A	Fehlermeldung ausgeben
E391	4C 74 A4 JMP \$A474	Ready - Modus

\*\*\*\*\* BASIC Kaltstart

Einsprung von \$FCFF

E394	20 53 E4 JSR \$E453	BASIC-Vektoren setzen
E397	20 BF E3 JSR \$E3BF	RAM initialisieren
E39A	20 22 E4 JSR \$E422	Einschaltmeldung ausgeben
E39D	A2 FB LDX #\$FB	Stackzeiger
E39F	9A TXS	setzen
E3A0	D0 E4 BNE \$E386	zum Warmstart

```
***** Kopie der CHRGET-Routine
E3A2 E6 7A INC $7A LOW-Byte Zeiger erhöhen
E3A4 D0 02 BNE $E3A8 Zeiger in BASIC-Text erhöhen
E3A6 E6 7B INC $7B HIGH-Byte Zeiger erhöhen
E3AB AD 60 EA LDA $EA60 BASIC-Adresse laden
E3AB C9 3A CMP #$3A keine Zahl,
E3AD B0 0A BCS $E3B9 dann fertig
E3AF C9 20 CMP #$20 ' ' Leerzeichen überlesen
E3B1 F0 EF BEQ $E3A2 ja, nächstes Zeichen
E3B3 38 SEC Test auf
E3B4 E9 30 SBC #$30 Ziffer,
E3B6 38 SEC dann
E3B7 E9 D0 SBC #$D0 C=1
E3B9 60 RTS Rücksprung
```

```
***** Anfangswert für RND-Funktion
E3BA 80 4F C7 52 58 .811635157
```

```
***** RAM für BASIC initialisieren
```

```
Einsprung von $E397
```

```
E3BF A9 4C LDA #$4C JMP
E3C1 85 54 STA $54 für Funktionen
E3C3 8D 10 03 STA $0310 für USR-Funktion
E3C6 A9 48 LDA #$48 Zeiger auf
E3C8 A0 B2 LDY #$B2 'ILLEGAL QUANTITY'
E3CA 8D 11 03 STA $0311 als USR-Vektor
E3CD 8C 12 03 STY $0312 speichern
E3D0 A9 91 LDA #$91 Adresse
E3D2 A0 B3 LDY #$B3 $B391
E3D4 85 05 STA $05 als Vektor für
E3D6 84 06 STY $06 Fest-/Fließkomma-Wandlung
E3D8 A9 AA LDA #$AA Adresse
E3DA A0 B1 LDY #$B1 $B1AA
E3DC 85 03 STA $03 als Vektor für
E3DE 84 04 STY $04 Fließ-/Festkomma-Wandlung
E3E0 A2 1C LDX #$1C Zähler setzen
E3E2 BD A2 E3 LDA $E3A2,X CHRGET-Routine
E3E5 95 73 STA $73,X ins
```

E3E7	CA	DEX	RAM kopieren
E3E8	10 F8	BPL \$E3E2	schon alles?
E3EA	A9 03	LDA #\$03	Schrittweise
E3EC	85 53	STA \$53	für Garbage Collection
E3EE	A9 00	LDA #\$00	FAC-Rundungsbyte
E3F0	85 68	STA \$68	löschen
E3F2	85 13	STA \$13	Eingabegerät gleich
E3F4	85 18	STA \$18	Tastatur
E3F6	A2 01	LDX #\$01	Dummys
E3F8	8E FD 01	STX \$01FD	für Linkadresse beim
E3FB	8E FC 01	STX \$01FC	Zeileneinbau
E3FE	A2 19	LDX #\$19	Zeiger für
E400	86 16	STX \$16	Stringverwaltung
E402	38	SEC	RAM-
E403	20 9C FF	JSR \$FF9C	Start holen
E406	86 2B	STX \$2B	als BASIC-Start
E408	84 2C	STY \$2C	speichern
E40A	38	SEC	RAM-
E40B	20 99 FF	JSR \$FF99	Ende holen
E40E	86 37	STX \$37	als
E410	84 38	STY \$38	BASIC-
E412	86 33	STX \$33	Ende
E414	84 34	STY \$34	speichern
E416	A0 00	LDY #\$00	\$00
E418	98	TYA	an
E419	91 2B	STA (\$2B),Y	BASIC-Start
E41B	E6 2B	INC \$2B	den
E41D	D0 02	BNE \$E421	BASIC-
E41F	E6 2C	INC \$2C	Start + 1
E421	60	RTS	Programmnde

\*\*\*\*\*

Einsprung von \$E39A

E422	A5 2B	LDA \$2B	Zeiger auf
E424	A4 2C	LDY \$2C	BASIC-RAM Start
E426	20 08 A4	JSR \$A408	prüft auf Platz im Speicher
E429	A9 73	LDA #\$73	Zeiger auf
E42B	A0 E4	LDY #\$E4	Einschaltmeldung

```

E42D 20 1E AB JSR $AB1E String ausgeben
E430 A5 37 LDA $37 BASIC-
E432 38 SEC Ende
E433 E5 2B SBC $2B minus
E435 AA TAX BASIC-Start
E436 A5 38 LDA $38 gleich
E438 E5 2C SBC $2C Bytes free
E43A 20 CD BD JSR $BDCD Anzahl ausgeben
E43D A9 60 LDA #$60 Zeiger auf
E43F A0 E4 LDY #$E4 'BASIC BYTES FREE'
E441 20 1E AB JSR $AB1E String ausgeben
E444 4C 44 A6 JMP $A644 zum NEW-Befehl

```

\*\*\*\*\* Tabelle der BASIC-Vektoren

```

E447 8B E3 83 A4 7C A5 1A A7
E44F E4 A7 86 AE

```

\*\*\*\*\*

Einsprung von \$E394

```

E453 A2 0B LDX #$0B Die
E455 BD 47 E4 LDA $E447,X BASIC-
E458 9D 00 03 STA $0300,X Vektoren
E45B CA DEX laden
E45C 10 F7 BPL $E455 schon alle?
E45E 60 RTS Rücksprung

```

\*\*\*\*\* Betriebssystem

\*\*\*\*\* System-Meldungen

```

E45F 00 20 42 41 53 49 43 20 basic bytes free
E467 42 59 54 45 53 20 46 52
E46F 45 45 0D 00
E473 93 0D 20 20 20 20 2A 2A (clr) **** commodore 64 basic v2 ****
E47B 2A 2A 20 43 4F 4D 4D 4F (cr) (cr) 64k ram system
E483 44 4F 52 45 20 36 34 20
E48B 42 41 53 49 43 20 56 32
E493 20 2A 2A 2A 2A 0D 0D 20
E49B 36 34 48 20 52 41 4D 20

```

E4A3 53 59 53 54 45 4D 20 20  
 E4AB 00  
 E4AC 5C

\*\*\*\*\* BASIC-CKOUT Routine

Einsprung von \$E118

E4AD 48 PHA Akkuinhalt in Stack  
 E4AE 20 C9 FF JSR \$FFC9 CKOUT Ausgabegerät setzen  
 E4B1 AA TAX Fehlernummer nach X  
 E4B2 68 PLA Akkuinhalt zurückholen  
 E4B3 90 01 BCC \$E4B6 kein Fehler ?  
 E4B5 8A TXA Fehlernummer wieder in Akku  
 E4B6 60 RTS Rücksprung  
 E4B7 AA .....  
 E4D9 ..... AA

\*\*\*\*\* Hintergrundfarbe setzen

Einsprung von \$EA07

E4DA AD 21 D0 LDA \$D021 Farbe holen  
 E4DD 91 F3 STA (\$F3),Y ins Farbram schreiben  
 E4DF 60 RTS Rücksprung

\*\*\*\*\* wartet auf Commodore-Taste

Einsprung von \$F763

E4E0 69 02 ADC #\$02 2\*256/60 = 8.5 Sekunden  
 warten  
 E4E2 A4 91 LDY \$91 Flag testen  
 E4E4 C8 INY und erhöhen  
 E4E5 D0 04 BNE \$E4EB Taste gedrückt ?  
 E4E7 C5 A1 CMP \$A1 Zeit noch nicht um ?,  
 E4E9 D0 F7 BNE \$E4E2 dann warten  
 E4EB 60 RTS Rücksprung

\*\*\*\*\* Timerkonstanten für RS 232  
Baud Rate, PAL-Version

E4EC	19 26	\$2619	= 9753	50 Baud
E4EE	44 19	\$1944	= 6468	75 Baud
E4F0	1A 11	\$111A	= 4378	110 Baud
E4F2	E8 0D	\$0DE8	= 3560	134.5 Baud
E4F4	70 0C	\$0C70	= 3184	150 Baud
E4F6	06 06	\$0606	= 1542	300 Baud
E4F8	D1 02	\$02D1	= 736	600 Baud
E4FA	37 01	\$0137	= 311	1200 Baud
E4FC	AE 00	\$00AE	= 174	1800 Baud
E4FE	69 00	\$0069	= 105	2400 Baud

\*\*\*\*\* Basis-Adresse des CIAs holen

Einsprung von \$FF3

E500	A2 00	LDX #\$00	Adresse
E502	A0 DC	LDY #\$DC	\$DC00
E504	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* holt Anzahl der Zeilen und  
Spalten

Einsprung von \$FFED

E505	A2 28	LDX #\$28	40 Spalten
E507	A0 19	LDY #\$19	25 Zeilen
E509	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Cursor setzen (C=0) / holen  
(C=1)

Einsprung von \$FFF0

E50A	B0 07	BCS \$E513	Carry gesetzt, dann zu \$E513
E50C	86 D6	STX \$D6	Zeile
E50E	84 D3	STY \$D3	Spalte
E510	20 6C E5	JSR \$E56C	Cursor setzen

E513	A6 D6	LDX \$D6	Zeile
E515	A4 D3	LDY \$D3	Spalte
E517	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Bildschirm Reset

Einsprung von \$FE6C, \$FF5B

E518	20 A0 E5	JSR \$E5A0	Videocontroller initialisieren
E51B	A9 00	LDA #\$00	Shift-
E51D	8D 91 02	STA \$0291	Commodore ermöglichen
E520	85 CF	STA \$CF	Cursor nicht in Blinkphase
E522	A9 48	LDA #\$48	Adresse
E524	8D 8F 02	STA \$028F	(\$028F) = \$EB48
E527	A9 EB	LDA #\$EB	setzen
E529	8D 90 02	STA \$0290	= Zeiger auf Adressen für Tastaturdekodierung
E52C	A9 0A	LDA #\$0A	10
E52E	8D 89 02	STA \$0289	max. Länge des Tastaturpuffers
E531	8D 8C 02	STA \$028C	Zähler für Repeat-Geschwindigkeit
E534	A9 0E	LDA #\$0E	hellblau
E536	8D 86 02	STA \$0286	Augenblickliche Farbe
E539	A9 04	LDA #\$04	Repeat-
E53B	8D 8B 02	STA \$028B	Geschwindigkeit
E53E	A9 0C	LDA #\$0C	Cursor
E540	85 CD	STA \$CD	Blinkzeit
E542	85 CC	STA \$CC	Cursor Blinkflag

\*\*\*\*\* Bildschirm löschen

Einsprung von \$E86E

E544	AD 88 02	LDA \$0288	Speicherseite für Bildschirm-RAM
E547	09 80	ORA #\$80	Adressen
E549	A8	TAY	der
E54A	A9 00	LDA #\$00	Bild-

E54C	AA	TAX	schirm-
E54D	94 D9	STY \$D9,X	zeilen
E54F	18	CLC	40 addieren
E550	69 28	ADC #\$28	(eine Zeile)
E552	90 01	BCC \$E555	kein Übertrag, dann HIGH-Byte nicht erhöhen
E554	C8	INY	HIGH-Byte erhöhen
E555	E8	INX	LOW-Byte erhöhen
E556	E0 1A	CPX #\$1A	26, alle Zeilen ?
E558	D0 F3	BNE \$E54D	nein, dann weiter
E55A	A9 FF	LDA #\$FF	Kennzeichnung der
E55C	95 D9	STA \$D9,X	26, Zeile
E55E	A2 18	LDX #\$18	24, Anzahl der Zeilen minus 1
E560	20 FF E9	JSR \$E9FF	Bildschirmzeile löschen
E563	CA	DEX	Zähler erniedrigen
E564	10 FA	BPL \$E560	schon alle?

\*\*\*\*\* Cursor Home

Einsprung von \$E59D, \$E78F

E566	A0 00	LDY #\$00	Löschen der
E568	84 D3	STY \$D3	Cursorspalte und
E56A	84 D6	STY \$D6	Cursorzeile

\*\*\*\*\* Cursorpos. berechnen,  
Bildschirmzeiger setzen

Einsprung von \$E510, \$E70E, \$E847, \$E88E

E56C	A6 D6	LDX \$D6	Cursorzeile
E56E	A5 D3	LDA \$D3	Cursorspalte
E570	B4 D9	LDY \$D9,X	HIGH-Bytes für Doppelzeilen
E572	30 08	BMI \$E57C	einfache Zeile, dann zu \$E57C
E574	18	CLC	Spalte
E575	69 28	ADC #\$28	+40
E577	85 D3	STA \$D3	und speichern
E579	CA	DEX	nächste Zeile
E57A	10 F4	BPL \$E570	schon alle?
E57C	20 F0 E9	JSR \$E9F0	Zeiger auf Video-RAM setzen

E57F	A9 27	LDA #\$27	39 Spalten
E581	E8	INX	Zeiger auf Bildschirmtabelle erhöhen
E582	B4 D9	LDY \$D9,X	HIGH-Byte Startadresse der Zeile in Y-REG schreiben
E584	30 06	BMI \$E58C	Verzweige falls größer, gleich 128
E586	18	CLC	Cursor eine Zeile
E587	69 28	ADC #\$28	tiefen setzen (+40 Spalten)
E589	E8	INX	Zeiger auf Bildschirmtabelle erhöhen
E58A	10 F6	BPL \$E582	unbedingter Sprung
E58C	85 D5	STA \$D5	Zeilenlänge speichern
E58E	4C 24 EA	JMP \$EA24	Zeiger auf Farb-RAM berechnen Rücksprung

Einsprung von \$E621

E591	E4 C9	CPX \$C9	wenn Cursorzeile
E593	F0 03	BEQ \$E598	gleich null, dann Rücksprung
E595	4C ED E6	JMP \$E6ED	Adresse für zugehörige Zeilennummer nach \$D1/\$D2
E598	60	RTS	Rücksprung
E599	EA	NOP	no operation

\*\*\*\*\*

E59A	20 A0 E5	JSR \$E5A0	Videocontroller initialisieren
E59D	4C 66 E5	JMP \$E566	Cursor Home

\*\*\*\*\* Videocontroller  
initialisieren

Einsprung von \$E518, \$E59A

E5A0	A9 03	LDA #\$03	Ausgabe auf
E5A2	85 9A	STA \$9A	Bildschirm
E5A4	A9 00	LDA #\$00	Eingabe von
E5A6	85 99	STA \$99	Tastatur
E5A8	A2 2F	LDX #\$2F	47

E5AA	BD B8 E0	LDA \$ECBB,X	Konstanten
E5AD	9D FF CF	STA \$CFFF,X	in Videokontroller schreiben
E5B0	CA	DEX	Zähler erniedrigen
E5B1	D0 F7	BNE \$E5AA	schon alle?
E5B3	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Zeichen aus Tastaturpuffer  
holen

Einsprung von \$E5E7, \$F147

E5B4	AC 77 02	LDY \$0277	erstes Zeichen holen
E5B7	A2 00	LDX #\$00	Zähler auf Null
E5B9	BD 78 02	LDA \$0278,X	Puffer nach
E5BC	9D 77 02	STA \$0277,X	vorne aufrücken
E5BF	E8	INX	Zähler erhöhen
E5C0	E4 C6	CPX \$C6	mit Anzahl der
E5C2	D0 F5	BNE \$E5B9	Zeichen vergleichen
E5C4	C6 C6	DEC \$C6	Zeichenzahl erniedrigen
E5C6	98	TYA	Zeichen in Akku holen
E5C7	58	CLI	Interrupt freigeben
E5C8	18	CLC	Carry löschen
E5C9	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Warteschleife für  
Tastatureingabe

E5CA	20 16 E7	JSR \$E716	Zeichen auf Bildschirm ausgeben
E5CD	A5 C6	LDA \$C6	Anzahl der
E5CF	85 CC	STA \$CC	gedrückten
E5D1	8D 92 02	STA \$0292	Tasten
E5D4	F0 F7	BEQ \$E5CD	keine Taste gedrückt ?, dann warten
E5D6	78	SEI	Interrupt verhindern
E5D7	A5 CF	LDA \$CF	Cursor in Blink-Phase ?
E5D9	F0 0C	BEQ \$E5E7	nein
E5DB	A5 CE	LDA \$CE	Zeichen unter dem Cursor
E5DD	AE 87 02	LDX \$0287	Farbe unter dem Cursor
E5E0	A0 00	LDY #\$00	Cursor nicht
E5E2	84 CF	STY \$CF	in Blinkphase

E5E4	20 13 EA	JSR \$EA13	Zeichen und Farbe setzen
E5E7	20 84 E5	JSR \$E5B4	Zeichen aus Tastaturpuffer holen
E5EA	C9 83	CMP #\$83	Kode für
E5EC	D0 10	BNE \$E5FE	'SHIFT RUN' ?
E5EE	A2 09	LDX #\$09	9 Zeichen
E5F0	78	SEI	Interrupt verhindern
E5F1	86 C6	STX \$C6	Zeichenzahl merken
E5F3	BD E6 EC	LDA \$ECE6,X	'LOAD (cr) RUN (cr)'
E5F6	9D 76 02	STA \$0276,X	in Tastaturpuffer holen
E5F9	CA	DEX	nächstes Zeichen
E5FA	D0 F7	BNE \$E5F3	schon alle ?
E5FC	F0 CF	BEQ \$E5CD	und auswerten
E5FE	C9 0D	CMP #\$0D	'CR'
E600	D0 C8	BNE \$E5CA	nein ?, dann zurück zur Warteschleife
E602	A4 D5	LDY \$D5	Länge der Bildschirmzeile
E604	84 D0	STY \$D0	CR-Flag setzen
E606	B1 D1	LDA (\$D1),Y	Zeichen vom Bildschirm holen
E608	C9 20	CMP #\$20	Leerzeichen
E60A	D0 03	BNE \$E60F	am Ende
E60C	88	DEY	der
E60D	D0 F7	BNE \$E606	Zeile
E60F	C8	INY	eliminieren
E610	84 C8	STY \$C8	Position als Index merken
E612	A0 00	LDY #\$00	Cursorspalte
E614	8C 92 02	STY \$0292	gleich Null
E617	84 D3	STY \$D3	Cursorposition auf Null
E619	84 D4	STY \$D4	Hochkommaflag löschen
E61B	A5 C9	LDA \$C9	wenn Cursorzeile schon durch
E61D	30 1B	BMI \$E63A	scrollen verschwunden, dann zu \$E63A
E61F	A6 D6	LDX \$D6	Cursorzeile
E621	20 ED E6	JSR \$E591	Adresse für Startzeile setzen
E624	E4 C9	CPX \$C9	Fehler bei Eingabe ?,
E626	D0 12	BNE \$E63A	dann nochmal lesen
E628	A5 CA	LDA \$CA	letzte Spalte
E62A	85 D3	STA \$D3	in Spaltenzeiger bringen
E62C	C5 C8	CMP \$C8	mit Index vergleichen

E62E	90 0A	BCC \$E63A	wenn kleiner, dann Zeile auswerten
E630	B0 2B	BCS \$E65D	wenn größer oder gleich, dann keine Eingabe

\*\*\*\*\* Ein Zeichen vom Bildschirm  
holen

Einsprung von \$F163, \$F170

E632	98	TYA	die
E633	48	PHA	Re-
E634	8A	TXA	gister
E635	48	PHA	retten
E636	A5 D0	LDA \$D0	CR-Flag
E638	F0 93	BEQ \$E5CD	nein, dann zur Warteschleife
E63A	A4 D3	LDY \$D3	Spalte
E63C	B1 D1	LDA (\$D1),Y	Zeichen vom Bildschirm holen
E63E	85 D7	STA \$D7	und
E640	29 3F	AND #\$3F	nach
E642	06 D7	ASL \$D7	ASCII
E644	24 D7	BIT \$D7	wandeln
E646	10 02	BPL \$E64A	wenn Bit 6 nicht gesetzt, dann zu \$E64A
E648	09 80	ORA #\$80	Bit 7 setzen
E64A	90 04	BCC \$E650	Zeichen nicht revers ?, dann zu \$E650
E64C	A6 D4	LDX \$D4	Hochkommaflag nicht
E64E	D0 04	BNE \$E654	gesetzt ?, dann zu \$E654
E650	70 02	BVS \$E654	wenn ja, dann zu \$E654
E652	09 40	ORA #\$40	Bit 6 im Zeichen setzen
E654	E6 D3	INC \$D3	Cursor eins weiter setzen
E656	20 84 E6	JSR \$E684	auf Hochkomma testen
E659	C4 C8	CPY \$C8	Cursor in letzter Spalte ?
E65B	D0 17	BNE \$E674	wenn nicht, dann zu \$E674
E65D	A9 00	LDA #\$00	Zeile
E65F	85 D0	STA \$D0	vollständig gelesen
E661	A9 0D	LDA #\$0D	'CR'
E663	A6 99	LDX \$99	ans Ende der Zeile setzen
E665	E0 03	CPX #\$03	Eingabe vom Bildschirm ?

E667	F0 06	BEQ \$E66F	ja, dann zu \$E66F
E669	A6 9A	LDX \$9A	Ausgabe auf Bildschirm
E66B	E0 03	CPX #\$03	ja, dann
E66D	F0 03	BEQ \$E672	zu \$E672
E66F	20 16 E7	JSR \$E716	Zeichen auf Bildschirm schreiben
E672	A9 0D	LDA #\$0D	Wert für
E674	85 D7	STA \$D7	'CR'
E676	68	PLA	die
E677	AA	TAX	Register
E678	68	PLA	zurück-
E679	A8	TAY	holen
E67A	A5 D7	LDA \$D7	Bildschirm-Kode
E67C	C9 DE	CMP #\$DE	mit Kode für Pi vergleichen
E67E	D0 02	BNE \$E682	nein ?, dann fertig
E680	A9 FF	LDA #\$FF	ja ?, durch BASIC-Kode für Pi ersetzen
E682	18	CLC	Carry löschen
E683	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* auf Hochkomma testen

Einsprung von \$E656, \$E73F

E684	C9 22	CMP #\$22	''' ?
E686	D0 08	BNE \$E690	nein ?, dann fertig
E688	A5 D4	LDA \$D4	Hochkomma-
E68A	49 01	EOR #\$01	Flag
E68C	85 D4	STA \$D4	umdrehen
E68E	A9 22	LDA #\$22	Hochkomma-Code wieder- herstellen
E690	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Zeichen auf Bildschirm  
ausgeben

Einsprung von \$E7E0

E691	09 40	ORA #\$40	Bit 6 im Zeichen setzen
------	-------	-----------	-------------------------

Einsprung von \$E742

E693 A6 C7 LDX \$C7 RVS ?  
 E695 F0 02 BEQ \$E699 Umwandlung in Bildschirmcode

Einsprung von \$E749, \$E782, \$E82F

E697 09 80 ORA #\$80 ja, dann Bit 7 setzen  
 E699 A6 D8 LDX \$D8 wenn Einfügzähler Null,  
 E69B F0 02 BEQ \$E69F dann zu \$E69F  
 E69D C6 D8 DEC \$D8 Zähler erniedrigen  
 E69F AE 86 02 LDX \$0286 Farbkode  
 E6A2 20 13 EA JSR \$EA13 Zeichen in Bildschirm-RAM  
 schreiben  
 E6A5 20 B6 E6 JSR \$E6B6 Tabelle der Zeilenanfänge  
 aktualisieren

Einsprung von \$E7AA, \$E7CB, \$E826, \$E861, \$E867, \$E871, \$E89E,  
 \$EC5B, \$EC75

E6A8 68 PLA Y-Reg  
 E6A9 A8 TAY aus Stack  
 E6AA A5 D8 LDA \$D8 wenn Einfügzähler Null,  
 E6AC F0 02 BEQ \$E6B0 dann zu \$E6B0  
 E6AE 46 D4 LSR \$D4 Hochkommamodus löschen  
 E6B0 68 PLA X-Reg  
 E6B1 AA TAX aus Stack  
 E6B2 68 PLA Akku aus Stack  
 E6B3 18 CLC Carry löschen  
 E6B4 58 CLI Interrupt freigeben  
 E6B5 60 RTS Rücksprung

\*\*\*\*\* HIGH-Byte für Zeilenanfänge  
 neu berechnen

Einsprung von \$E6A6

E6B6 20 B3 E8 JSR \$E8B3 Zeilenzeiger erhöhen  
 E6B9 E6 D3 INC \$D3 Cursorspalte erhöhen  
 E6BB A5 D5 LDA \$D5 Zeilenlänge holen

E6BD	C5 D3	CMP \$D3	Vergleich mit Cursorspalte
E6BF	B0 3F	BCS \$E700	nicht überschritten, dann RTS
E6C1	C9 4F	CMP #\$4F	79 Zeichen (Doppelzeile) ?
E6C3	F0 32	BEQ \$E6F7	wenn ja, dann zu \$E6F7
E6C5	AD 92 02	LDA \$0292	Zeilenübergang nicht
E6C8	F0 03	BEQ \$E6CD	im Editmodus, dann zu \$E6CD
E6CA	4C 67 E9	JMP \$E967	neue Zeile einfügen
E6CD	A6 D6	LDX \$D6	Zeile
E6CF	E0 19	CPX #\$19	25 ?
E6D1	90 07	BCC \$E6DA	wenn ja, dann zu \$E6DA
E6D3	20 EA E8	JSR \$E8EA	SCROLL
E6D6	C6 D6	DEC \$D6	Cursorzeilenzeiger erniedrigen
E6D8	A6 D6	LDX \$D6	Zähler holen

Einsprung von \$E97E, \$E9C2

E6DA	16 D9	ASL \$D9,X	Zeile
E6DC	56 D9	LSR \$D9,X	markieren
E6DE	E8	INX	Zähler erhöhen
E6DF	B5 D9	LDA \$D9,X	Startzeile
E6E1	09 80	ORA #\$80	markieren
E6E3	95 D9	STA \$D9,X	und speichern
E6E5	CA	DEX	Zähler erniedrigen
E6E6	A5 D5	LDA \$D5	Zeilenlänge
E6E8	18	CLC	mit
E6E9	69 28	ADC #\$28	40 addieren
E6EB	85 D5	STA \$D5	und speichern

Einsprung von \$E595

E6ED	B5 D9	LDA \$D9,X	keine Doppelzeile,
E6EF	30 03	BMI \$E6F4	dann zu \$E6F4
E6F1	CA	DEX	Zähler erniedrigen
E6F2	D0 F9	BNE \$E6ED	noch nicht alle?, dann weiter
E6F4	4C F0 E9	JMP \$E9F0	Zeiger auf Farb-RAM für Zeile X
E6F7	C6 D6	DEC \$D6	Cursorzeile erniedrigen
E6F9	20 7C E8	JSR \$E87C	und initialisieren
E6FC	A9 00	LDA #\$00	Spalte

E6FE	85 D3	STA \$D3	auf Null
E700	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Rückschritt in vorhergehende  
Zeile

Einsprung von \$E753, \$E864

E701	A6 D6	LDX \$D6	Cursorzeile
E703	D0 06	BNE \$E70B	wenn null, dann zu \$E70B
E705	86 D3	STX \$D3	Cursorspalte
E707	68	PLA	Sprungadresse
E708	68	PLA	aus Stack holen
E709	D0 9D	BNE \$E6A8	unbedingter Sprung
E70B	CA	DEX	Zeilennummer
E70C	86 D6	STX \$D6	erniedrigen
E70E	20 6C E5	JSR \$E56C	Cursorposition berechnen
E711	A4 D5	LDY \$D5	Zeilenlänge
E713	84 D3	STY \$D3	speichern
E715	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Ausgabe auf Bildschirm

Einsprung von \$E5CA, \$E66F, \$F1D2

E716	48	PHA	Zeichen
E717	85 D7	STA \$D7	merken
E719	8A	TXA	die
E71A	48	PHA	Re-
E71B	98	TYA	gister
E71C	48	PHA	retten
E71D	A9 00	LDA #\$00	Eingabeflag
E71F	85 D0	STA \$D0	löschen
E721	A4 D3	LDY \$D3	Cursorspalte
E723	A5 D7	LDA \$D7	Zeichen
E725	10 03	BPL \$E72A	wenn kleiner 128, dann zu \$E72A
E727	4C D4 E7	JMP \$E7D4	Zeichen größer \$7F behandeln
E72A	C9 0D	CMP #\$0D	'CARRIAGE RETURN' ?
E72C	D0 03	BNE \$E731	wenn nicht, dann zu \$E731

E72E	4C 91 E8	JMP \$E891	Return ausgeben
E731	C9 20	CMP #\$20	' '
E733	90 10	BCC \$E745	druckendes Zeichen ?
E735	C9 60	CMP #\$60	Zahl kleiner \$60,
E737	90 04	BCC \$E73D	dann keine Graphikzeichen
E739	29 DF	AND #\$DF	Umwandlung in BS-Code
E73B	D0 02	BNE \$E73F	unbedingter Sprung
E73D	29 3F	AND #\$3F	Umwandlung in BS-Code
E73F	20 84 E6	JSR \$E684	Test auf Hochkomma
E742	4C 93 E6	JMP \$E693	zur Ausgabe, ASCII-Kode in BS-Code
E745	A6 D8	LDX \$D8	wenn Einfügzähler =0,
E747	F0 03	BEQ \$E74C	dann zu \$E74C
E749	4C 97 E6	JMP \$E697	ASCII-Kode in BS-Code
E74C	C9 14	CMP #\$14	nicht 'DEL' ?,
E74E	D0 2E	BNE \$E77E	dann zu \$E77E
E750	98	TYA	erste Spalte =0
E751	D0 06	BNE \$E759	dann zu \$E759
E753	20 01 E7	JSR \$E701	zurück in vorherige Zeile
E756	4C 73 E7	JMP \$E773	Zeichen in Cursorposition eliminieren
E759	20 A1 E8	JSR \$E8A1	Rückschritt prüfen
E75C	88	DEY	Zeiger erniedrigen
E75D	84 D3	STY \$D3	und speichern
E75F	20 24 EA	JSR \$EA24	Zeiger auf Farb-RAM berechnen
E762	C8	INY	Zeiger erhöhen
E763	B1 D1	LDA (\$D1),Y	Zeichen vom Bildschirm
E765	88	DEY	Zeiger erniedrigen
E766	91 D1	STA (\$D1),Y	eins nach links schieben
E768	C8	INY	Zeiger erhöhen
E769	B1 F3	LDA (\$F3),Y	Farbe
E76B	88	DEY	Zeiger erniedrigen
E76C	91 F3	STA (\$F3),Y	eins nach links schieben
E76E	C8	INY	Zeiger erhöhen
E76F	C4 D5	CPY \$D5	Endspalte nicht
E771	D0 EF	BNE \$E762	erreicht, dann weiter

## Einsprung von \$E756

E773	A9 20	LDA #\$20	Blank
E775	91 D1	STA (\$D1),Y	einfügen
E777	AD 86 02	LDA \$0286	Farbcode
E77A	91 F3	STA (\$F3),Y	setzen
E77C	10 4D	BPL \$E7CB	fertig
E77E	A6 D4	LDX \$D4	Hochkomma-Modus ?
E780	F0 03	BEQ \$E785	nein
E782	4C 97 E6	JMP \$E697	Zeichen revers ausgeben
E785	C9 12	CMP #\$12	'RVS ON' ?
E787	D0 02	BNE \$E78B	nein, dann
E789	85 C7	STA \$C7	Flag für RVS setzen
E78B	C9 13	CMP #\$13	'HOME' ?
E78D	D0 03	BNE \$E792	nein
E78F	20 66 E5	JSR \$E566	ja, Cursor Home
E792	C9 1D	CMP #\$1D	'Cursor right' ?
E794	D0 17	BNE \$E7AD	nein
E796	C8	INY	Zeiger erhöhen
E797	20 B3 E8	JSR \$E8B3	Cursorposition prüfen
E79A	84 D3	STY \$D3	neuer Zeiger
E79C	88	DEY	Zeiger erniedrigen
E79D	C4 D5	CPY \$D5	keine neue Zeile ?,
E79F	90 09	BCC \$E7AA	dann fertig
E7A1	C6 D6	DEC \$D6	Zeiger erniedrigen
E7A3	20 7C E8	JSR \$E87C	Zeile initialisieren
E7A6	A0 00	LDY #\$00	Spalte
E7A8	84 D3	STY \$D3	gleich null
E7AA	4C A8 E6	JMP \$E6A8	fertig
E7AD	C9 11	CMP #\$11	'Cursor down' ?
E7AF	D0 1D	BNE \$E7CE	nein
E7B1	18	CLC	plus
E7B2	98	TYA	40,
E7B3	69 28	ADC #\$28	eine Zeile
E7B5	A8	TAY	tiefer
E7B6	E6 D6	INC \$D6	Zeiger erhöhen
E7B8	C5 D5	CMP \$D5	neue Zeile erreicht?
E7BA	90 EC	BCC \$E7A8	nein, dann zu \$E7A8
E7BC	F0 EA	BEQ \$E7A8	ja, dann zu \$E7A8
E7BE	C6 D6	DEC \$D6	Zeiger erniedrigen

E7C0	E9 28	SBC #\$28	40 abziehen
E7C2	90 04	BCC \$E7C8	genügend abgezogen, dann zu \$E7C8
E7C4	85 D3	STA \$D3	Spalte setzen
E7C6	D0 F8	BNE \$E7C0	noch mal
E7C8	20 7C E8	JSR \$E87C	Zeile initialisieren
E7CB	4C A8 E6	JMP \$E6A8	fertig
E7CE	20 CB E8	JSR \$E8CB	prüft auf Farbcodes
E7D1	4C 44 EC	JMP \$EC44	Test auf weitere Sonderzeichen

\*\*\*\*\* Zeichen größer \$127

Einsprung von \$E727

E7D4	29 7F	AND #\$7F	Kode größer 127, Bit 7 löschen
E7D6	C9 7F	CMP #\$7F	nicht 'Pi' ?
E7D8	D0 02	BNE \$E7DC	dann zu \$E7DC
E7DA	A9 5E	LDA #\$5E	Bildschirmcode für Pi
E7DC	C9 20	CMP #\$20	Steuerzeichen ?
E7DE	90 03	BCC \$E7E3	ja
E7E0	4C 91 E6	JMP \$E691	druckendes Zeichen ausgeben
E7E3	C9 0D	CMP #\$0D	nicht 'Shift return' ?
E7E5	D0 03	BNE \$E7EA	dann zu \$E7EA
E7E7	4C 91 E8	JMP \$E891	neue Zeile
E7EA	A6 D4	LDX \$D4	Hochkomma-Modus ?
E7EC	D0 3F	BNE \$E82D	ja, Steuerzeichen revers ausgeben
E7EE	C9 14	CMP #\$14	nicht 'INS' ?,
E7F0	D0 37	BNE \$E829	dann zu \$E829
E7F2	A4 D5	LDY \$D5	Zeilenlänge
E7F4	B1 D1	LDA (\$D1),Y	letztes Zeichen in Zeile
E7F6	C9 20	CMP #\$20	gleich Leerzeichen ?
E7F8	D0 04	BNE \$E7FE	nein, dann zu \$E7FE
E7FA	C4 D3	CPY \$D3	Cursor in letzter Spalte ?
E7FC	D0 07	BNE \$E805	nein, dann zu \$E805
E7FE	C0 4F	CPY #\$4F	79 ? maximale Zeilenlänge
E800	F0 24	BEQ \$E826	letzte Spalte, dann keine Aktion

E802	20 65 E9	JSR \$E965	Leerzeile einfügen
E805	A4 D5	LDY \$D5	Zeilenlänge
E807	20 24 EA	JSR \$EA24	Zeiger auf Farbram berechnen
E80A	88	DEY	Zeiger erniedrigen
E80B	B1 D1	LDA (\$D1),Y	Zeichen vom Bildschirm
E80D	C8	INY	Zeiger erhöhen
E80E	91 D1	STA (\$D1),Y	eins nach rechts schieben
E810	88	DEY	Zeiger erniedrigen
E811	B1 F3	LDA (\$F3),Y	und Farbe
E813	C8	INY	Zeiger erhöhen
E814	91 F3	STA (\$F3),Y	verschieben
E816	88	DEY	Zeiger erniedrigen
E817	C4 D3	CPY \$D3	bis zur aktuellen Position aufrücken
E819	D0 EF	BNE \$E80A	nicht ?, dann weiter
E81B	A9 20	LDA #\$20	Leerzeichen
E81D	91 D1	STA (\$D1),Y	an augenblickliche Position schreiben
E81F	AD 86 02	LDA \$0286	Farbe
E822	91 F3	STA (\$F3),Y	setzen
E824	E6 D8	INC \$D8	Anzahl der Inserts erhöhen
E826	4C A8 E6	JMP \$E6A8	Ende der Zeichenausgabe
E829	A6 D8	LDX \$D8	Zähler Null?
E82B	F0 05	BEQ \$E832	dann zu \$E832
E82D	09 40	ORA #\$40	Bit 6 setzen
E82F	4C 97 E6	JMP \$E697	und Zeichen ausgeben

\*\*\*\*\*

E832	C9 11	CMP #\$11	nicht Cursor up ?,
E834	D0 16	BNE \$E84C	dann zu \$E84C
E836	A6 D6	LDX \$D6	Zeile
E838	F0 37	BEQ \$E871	null, dann fertig
E83A	C6 D6	DEC \$D6	Zeilennummer um eins erniedrigen
E83C	A5 D3	LDA \$D3	Spalte
E83E	38	SEC	40
E83F	E9 28	SBC #\$28	abziehen
E841	90 04	BCC \$E847	nicht in Doppelzeile ?, dann zu \$E847
E843	85 D3	STA \$D3	Cursorspalte
E845	10 2A	BPL \$E871	positiv, ok

E847	20 6C E5	JSR \$E56C	Bildschirmzeiger neu setzen
E84A	D0 25	BNE \$E871	unbedingter Sprung
E84C	C9 12	CMP #\$12	nicht 'RVS OFF' ?,
E84E	D0 04	BNE \$E854	dann zu \$E854
E850	A9 00	LDA #\$00	RVS-Flag
E852	85 C7	STA \$C7	löschen
E854	C9 1D	CMP #\$1D	nicht 'Cursor left' ?,
E856	D0 12	BNE \$E86A	dann zu \$E86A
E858	98	TYA	wenn erste Spalte,
E859	F0 09	BEQ \$E864	dann zu \$E864
E85B	20 A1 E8	JSR \$E8A1	Cursorzeile erniedrigen
E85E	88	DEY	Zähler erniedrigen
E85F	84 D3	STY \$D3	Cursorspalte
E861	4C AB E6	JMP \$E6A8	fertig
E864	20 01 E7	JSR \$E701	Rückschritt in vorherige Zeile
E867	4C AB E6	JMP \$E6A8	fertig
E86A	C9 13	CMP #\$13	nicht 'CLR SCREEN' ?,
E86C	D0 06	BNE \$E874	dann zu \$E874
E86E	20 44 E5	JSR \$E544	Bildschirm löschen
E871	4C AB E6	JMP \$E6A8	fertig
E874	09 80	ORA #\$80	Bit 7 wiederherstellen
E876	20 CB E8	JSR \$E8CB	auf Farbcode prüfen
E879	4C 4F EC	JMP \$EC4F	prüft auf Umschaltung Text/Grafik

Einsprung von \$E6F9, \$E7A3, \$E7C8, \$E89B

E87C	46 C9	LSR \$C9	Flag für Zeilenwechsel
E87E	A6 D6	LDX \$D6	Cursorzeilenzeiger
E880	E8	INX	Zeiger erhöhen
E881	E0 19	CPX #\$19	noch nicht letzte Zeile ?,
E883	D0 03	BNE \$E888	dann zu \$E888
E885	20 EA E8	JSR \$E8EA	Bildschirm scrollen
E888	85 D9	LDA \$D9,X	nächste Zeile, dann
E88A	10 F4	BPL \$E880	wieder scrollen
E88C	86 D6	STX \$D6	neue Zeile
E88E	4C 6C E5	JMP \$E56C	Cursorposition berechnen

Einsprung von \$E72E, \$E7E7

E891	A2 00	LDX #\$00	Einfüg-
E893	86 D8	STX \$D8	zähler löschen
E895	86 C7	STX \$C7	Flag für RVS löschen
E897	86 D4	STX \$D4	Quote-Modus löschen
E899	86 D3	STX \$D3	Cursor in erste Spalte
E89B	20 7C E8	JSR \$E87C	Zeile initialisieren
E89E	4C A8 E6	JMP \$E6A8	fertig

Einsprung von \$E759, \$E85B

E8A1	A2 02	LDX #\$02	maximale Zeilenanzahl
E8A3	A9 00	LDA #\$00	wenn Cursorspalte
E8A5	C5 D3	CMP \$D3	gleich Akku,
E8A7	F0 07	BEQ \$E8B0	dann zu \$E8B0
E8A9	18	CLC	40 addieren,
E8AA	69 28	ADC #\$28	eine Zeile
E8AC	CA	DEX	schon zweimal addiert ?,
E8AD	D0 F6	BNE \$E8A5	ja, dann weiter
E8AF	60	RTS	Rücksprung
E8B0	C6 D6	DEC \$D6	Zeiger auf Cursorzeile erniedrigen
E8B2	60	RTS	Rücksprung

Einsprung von \$E6B6, \$E797

E8B3	A2 02	LDX #\$02	maximale Zeilenanzahl
E8B5	A9 27	LDA #\$27	39, letzte Spalte
E8B7	C5 D3	CMP \$D3	wenn Cursorspalte gleich
E8B9	F0 07	BEQ \$E8C2	akku ?, dann zu \$E8C2
E8BB	18	CLC	40
E8BC	69 28	ADC #\$28	addieren
E8BE	CA	DEX	schon zweimal ?,
E8BF	D0 F6	BNE \$E8B7	ja, dann weiter
E8C1	60	RTS	Rücksprung
E8C2	A6 D6	LDX \$D6	wenn Cursorzeile
E8C4	E0 19	CPX #\$19	gleich 25,
E8C6	F0 02	BEQ \$E8CA	dann fertig

E8C8	E6 D6	INC \$D6	Zeiger auf Cursorzeile erhöhen
E8CA	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* prüft auf Farbcodes

Einsprung von \$E7CE, \$E876

E8CB	A2 0F	LDX #\$0F	Anzahl der Codes
E8CD	DD DA E8	CMP \$E8DA,X	mit Farbcodetabelle vergleichen
E8D0	F0 04	BEQ \$E8D6	wenn gefunden, dann farbe setzen
E8D2	CA	DEX	nächster Farbcode
E8D3	10 F8	BPL \$E8CD	schon alle ?
E8D5	60	RTS	Rücksprung
E8D6	8E 86 02	STX \$0286	Farbcode setzen
E8D9	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Tabelle der Farb-Kodes

E8DA	90 05 1C 9F 9C 1E 1F 9E
E8E2	81 95 96 97 98 99 9A 9B

\*\*\*\*\* Bildschirm scrollen

Einsprung von \$E6D3, \$E885, \$E975

E8EA	A5 AC	LDA \$AC	Alle
E8EC	48	PHA	wichtigen
E8ED	A5 AD	LDA \$AD	Zeiger
E8EF	48	PHA	in
E8F0	A5 AE	LDA \$AE	den
E8F2	48	PHA	Stack
E8F3	A5 AF	LDA \$AF	schie-
E8F5	48	PHA	ben
E8F6	A2 FF	LDX #\$FF	ab Zeile Null beginnen
E8F8	C6 D6	DEC \$D6	Cursorzeiger
E8FA	C6 C9	DEC \$C9	erniedrigen
E8FC	CE A5 02	DEC \$02A5	Fortsetzungszeile erniedrigen
E8FF	E8	INX	Zeilennummer erhöhen

E900	20 F0 E9	JSR \$E9F0	Zeiger auf Video-RAM für Zeile X
E903	E0 18	CPX #\$18	24
E905	B0 0C	BCS \$E913	schon alle Zeilen ?
E907	BD F1 EC	LDA \$ECF1,X	LOW-Byte holen
E90A	85 AC	STA \$AC	und speichern
E90C	B5 DA	LDA \$DA,X	HIGH-Byte
E90E	20 C8 E9	JSR \$E9C8	Bildschirmzeile nach oben schieben
E911	30 EC	BMI \$E8FF	nächste Zeile
E913	20 FF E9	JSR \$E9FF	unterste Bildschirmzeile löschen
E916	A2 00	LDX #\$00	HIGH-
E918	B5 D9	LDA \$D9,X	Bytes
E91A	29 7F	AND #\$7F	und
E91C	B4 DA	LDY \$DA,X	die
E91E	10 02	BPL \$E922	Doppel-
E920	09 80	ORA #\$80	zeilen
E922	95 D9	STA \$D9,X	ver-
E924	E8	INX	schieben
E925	E0 18	CPX #\$18	nicht 24 ?,
E927	D0 EF	BNE \$E918	dann nochmal
E929	A5 F1	LDA \$F1	Zeile
E92B	09 80	ORA #\$80	als einfache Zeile
E92D	85 F1	STA \$F1	auszeichnen
E92F	A5 D9	LDA \$D9	wenn Fortsetzungszeile,
E931	10 C3	BPL \$E8F6	dann nochmal
E933	E6 D6	INC \$D6	Zeiger auf Cursor erhöhen
E935	EE A5 02	INC \$02A5	Fortsetzungszeile erhöhen
E938	A9 7F	LDA #\$7F	Kode
E93A	8D 00 DC	STA \$DC00	für
E93D	AD 01 DC	LDA \$DC01	Tastaturabfrage
E940	C9 FB	CMP #\$FB	CTRL-Taste gedrückt ?
E942	08	PHP	Statusregister retten
E943	A9 7F	LDA #\$7F	code für
E945	8D 00 DC	STA \$DC00	Tastaturabfrage
E948	28	PLP	Statusregister holen
E949	D0 0B	BNE \$E956	nicht gedrückt ?
E94B	A0 00	LDY #\$00	Ver-
E94D	EA	NOP	zö-

E94E	CA	DEX	geru-
E94F	D0 FC	BNE \$E94D	ngs-
E951	88	DEY	sch-
E952	D0 F9	BNE \$E94D	leife
E954	84 C6	STY \$C6	Anzahl der gedrückten Tasten gleich null
E956	A6 D6	LDX \$D6	alle

Einsprung von \$E9C5

E958	68	PLA	benö-
E959	85 AF	STA \$AF	tigten
E95B	68	PLA	Ze-
E95C	85 AE	STA \$AE	ger
E95E	68	PLA	zu-
E95F	85 AD	STA \$AD	rück-
E961	68	PLA	ho-
E962	85 AC	STA \$AC	len
E964	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Einfügen einer  
Fortsetzungszeile

Einsprung von \$E802

E965	A6 D6	LDX \$D6	Zeiger auf Cursorzeile
E967	E8	INX	Zeiger erhöhen
E968	B5 D9	LDA \$D9,X	untere Zeile gleich
E96A	10 FB	BPL \$E967	Cursorzeile, dann zu \$E967
E96C	8E A5 02	STX \$02A5	Zeilennummer
E96F	E0 18	CPX #\$18	gleich
E971	F0 0E	BEQ \$E981	24
E973	90 0C	BCC \$E981	dann zu \$E981
E975	20 EA E8	JSR \$E8EA	Bildschirm scrollen
E978	AE A5 02	LDX \$02A5	Zeilennummer
E97B	CA	DEX	erniedrigen
E97C	C6 D6	DEC \$D6	Zeiger auf Cursorzeile erniedrigen
E97E	4C DA E6	JMP \$E6DA	Zeile initialisieren

\*\*\*\*\*

E981	A5 AC	LDA \$AC	Alle
E983	48	PHA	benötigten
E984	A5 AD	LDA \$AD	Zeiger
E986	48	PHA	in
E987	A5 AE	LDA \$AE	den
E989	48	PHA	Stack
E98A	A5 AF	LDA \$AF	schie-
E98C	48	PHA	ben
E98D	A2 19	LDX #\$19	25
E98F	CA	DEX	Zeilennummer
E990	20 F0 E9	JSR \$E9F0	Zeilen-Zeiger berechnen
E993	EC A5 02	CPX \$02A5	alle Zeilen verschoben ?,
E996	90 0E	BCC \$E9A6	wenn ja,
E998	F0 0C	BEQ \$E9A6	dann zu \$E9A6
E99A	BD EF EC	LDA \$ECEFX	LOW-Byte des Zeilenanfangs
E99D	85 AC	STA \$AC	setzen
E99F	B5 D8	LDA \$D8,X	HIGH-Byte setzen
E9A1	20 C8 E9	JSR \$E9C8	Zeile nach oben schieben
E9A4	30 E9	BMI \$E98F	Unbedingter Sprung
E9A6	20 FF E9	JSR \$E9FF	Bildschirmzeile löschen
E9A9	A2 17	LDX #\$17	HIGH-Byte-Tabelle
E9AB	EC A5 02	CPX \$02A5	verschieben
E9AE	90 0F	BCC \$E9BF	alles verschoben ?
E9B0	B5 DA	LDA \$DA,X	HIGH-
E9B2	29 7F	AND #\$7F	Byte-
E9B4	B4 D9	LDY \$D9,X	und
E9B6	10 02	BPL \$E9BA	Doppelzeilen-
E9B8	09 80	ORA #\$80	Tabelle
E9BA	95 DA	STA \$DA,X	nach
E9BC	CA	DEX	unten schieben
E9BD	D0 EC	BNE \$E9AB	schon alles ?
E9BF	AE A5 02	LDX \$02A5	Zeilennummer
E9C2	20 DA E6	JSR \$E6DA	MSB neu berechnen
E9C5	4C 5B E9	JMP \$E958	Register zurückholen, RTS

\*\*\*\*\* Zeile nach oben schieben

E9C8	29 03	AND #\$03	Bildschirmzeiger
E9CA	0D 88 02	ORA \$0288	für neue Zeile
E9CD	85 AD	STA \$AD	berechnen

E9CF	20 E0 E9	JSR \$E9E0	Zeiger für neue Zeile berechnen
E9D2	A0 27	LDY #\$27	39 Zeichen
E9D4	B1 AC	LDA (\$AC),Y	alle
E9D6	91 D1	STA (\$D1),Y	Zeichen
E9D8	B1 AE	LDA (\$AE),Y	und
E9DA	91 F3	STA (\$F3),Y	Farbe übertragen
E9DC	88	DEY	nächstes Zeichen
E9DD	10 F5	BPL \$E9D4	schon alle ?
E9DF	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Bildschirmzeile für  
Scrollzeile berechnen

E9E0	20 24 EA	JSR \$EA24	Zeiger auf Farb-RAM berechnen
E9E3	A5 AC	LDA \$AC	Zeiger
E9E5	85 AE	STA \$AE	für Zeile
E9E7	A5 AD	LDA \$AD	speichern
E9E9	29 03	AND #\$03	Startadresse
E9EB	09 D8	ORA #\$D8	des Video-RAM
E9ED	85 AF	STA \$AF	berechnen
E9EF	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Zeiger auf Video-RAM für  
Zeile X

E9F0	BD F0 EC	LDA \$ECF0,X	LOW-Byte
E9F3	85 D1	STA \$D1	holen
E9F5	B5 D9	LDA \$D9,X	HIGH-Byte
E9F7	29 03	AND #\$03	des
E9F9	0D 88 02	ORA \$0288	Video-
E9FC	85 D2	STA \$D2	RAM
E9FE	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Bildschirmzeile X löschen

Einsprung von \$E560, \$E913, E9A6

E9FF	A0 27	LDY #\$27	40-1 Spalten
EA01	20 F0 E9	JSR \$E9F0	Zeilenpointer (D1/D2) setzen
EA04	20 24 EA	JSR \$EA24	Pointer (F3/F4) für Farb-RAM berechnen

EA07	A9 20	LDA #\$20	Leerzeichen
EA09	91 D1	STA (\$D1),Y	ins Video-RAM schreiben
EA0B	20 DA E4	JSR \$E4DA	Hintergrundfarbe setzen
EA0E	EA	NOP	
EA0F	88	DEY	schon 40 Zeichen gelöscht?
EA10	10 F5	BPL \$EA07	wenn nicht, fortfahren
EA12	60	RTS	Rücksprung zum Hauptprogramm

\*\*\*\*\*

Einsprung von \$E5E4, \$E6A2

EA13	A8	TAY	Akku retten
EA14	A9 02	LDA #\$02	
EA16	85 CD	STA \$CD	Blinkzähler bei Repeatfunktion setzen
EA18	20 24 EA	JSR \$EA24	Pointer für Farb-RAM berechnen
EA1B	98	TAX	Akku wieder holen

\*\*\*\*\* Zeichen und Farbe auf  
Bildschirm setzen

Einsprung von \$EA5E

EA1C	A4 D3	LDY \$D3	Spaltenposition
EA1E	91 D1	STA (\$D1),Y	Zeichen in Akku auf Bildschirm
EA20	8A	TXA	Farb-Code von x in Akku
EA21	91 F3	STA (\$F3),Y	in Farb-RAM schreiben
EA23	60	RTS	Rücksprung zum Hauptprogramm

\*\*\*\*\* Zeiger auf Farb-RAM berechnen

Einsprung von \$E58E, \$E75F, \$E807, \$E9E0, \$EA04, \$EA18,  
\$EA4F

EA24	A5 D1	LDA \$D1	\$D1/\$D2 = Zeiger auf Video-RAM-Position
------	-------	----------	--

EA26	85 F3	STA \$F3	LOW-Byte auf Zeichenposition = LOW-Byte auf Farbposition
EA28	A5 D2	LDA \$D2	HIGH-Byte der Zeichenposition
EA2A	29 03	AND #\$03	mit HIGH-Byte der Farb-RAM-
EA2C	09 D8	ORA #\$D8	Position = \$D8 verknüpfen und
EA2E	85 F4	STA \$F4	in \$F4 = speichern
EA30	60	RTS	Rücksprung zum Hauptprogramm

\*\*\*\*\* Interrupt-Routine

Einsprung von \$FF58

EA31	20 EA FF	JSR \$FFEA	Stop-Taste, Zeit erhöhen
EA34	A5 CC	LDA \$CC	Blink-Flag für Cursor
EA36	D0 29	BNE \$EA61	nicht blinkend, dann weiter
EA38	C6 CD	DEC \$CD	Blinkzähler erniedrigen
EA3A	D0 25	BNE \$EA61	nicht Null, dann weiter
EA3C	A9 14	LDA #\$14	Blinkzähler wieder auf 20 setzen
EA3E	85 CD	STA \$CD	und speichern
EA40	A4 D3	LDY \$D3	Cursorspalte
EA42	46 CF	LSR \$CF	Blinkschalter eins dann C=1
EA44	AE 87 02	LDX \$0287	Farbe unter Cursor
EA47	B1 D1	LDA (\$D1),Y	Zeichen-Kode holen
EA49	B0 11	BCS \$EA5C	Blinkschalter war ein, dann weiter
EA4B	E6 CF	INC \$CF	Blinkschalter ein
EA4D	85 CE	STA \$CE	Zeichen unter Cursor merken
EA4F	20 24 EA	JSR \$EA24	Zeiger in Farb-RAM berechnen
EA52	B1 F3	LDA (\$F3),Y	Farb-Code holen
EA54	8D 87 02	STA \$0287	und merken
EA57	AE 86 02	LDX \$0286	Farb-Code unter Cursor
EA5A	A5 CE	LDA \$CE	Zeichen unter Cursor holen
EA5C	49 80	EOR #\$80	RVS-Bit umdrehen
EA5E	20 1C EA	JSR \$EA1C	Zeichen und Farbe setzen
EA61	A5 01	LDA \$01	Prozessorport laden
EA63	29 10	AND #\$10	prüft Rekorder-Taste
EA65	F0 0A	BEQ \$EA71	gedrückt, dann verzweige
EA67	A0 00	LDY #\$00	Wert für keine Taste gedrückt
EA69	84 C0	STY \$C0	Rekorder-Flag setzen

EA6B	A5 01	LDA \$01	Prozessorport laden
EA6D	09 20	ORA #20	Rekorder-Motor ausschalten
EA6F	D0 08	BNE \$EA79	unbedingter Sprung
EA71	A5 C0	LDA \$C0	lade Rekorder-Flag
EA73	D0 06	BNE \$EA7B	verzweige, wenn Motor läuft

EA75	A5 01	LDA \$01	Prozessorport laden
EA77	29 1F	AND #1F	Rekorder-Motor einschalten
EA79	85 01	STA \$01	und wieder speichern
EA7B	20 87 EA	JSR \$EA87	Tastaturabfrage
EA7E	AD 0D DC	LDA \$DC0D	IRQ-Flag löschen
EA81	68	PLA	Accu aus dem Stapel holen
EA82	A8	TAY	und in Y-Register schieben
EA83	68	PLA	Accu aus dem Stapel holen
EA84	AA	TAX	und in X-Register schieben
EA85	68	PLA	und Rückkehr vom Interrupt
EA86	40	RTI	

\*\*\*\*\* Tastaturabfrage

Einsprung von \$EA7B, \$FF9F

EA87	A9 00	LDA #\$00	
EA89	8D 8D 02	STA \$028D	Shift/CTRL Flag rücksetzen
EA8C	A0 40	LDY #\$40	\$40 = keine Taste gedrückt
EA8E	84 CB	STY \$CB	Kode für gedrückte Taste
EA90	8D 00 DC	STA \$DC00	alle Bits des Port A löschen
EA93	AE 01 DC	LDX \$DC01	Port B laden
EA96	E0 FF	CPX #\$FF	keine Taste gedrückt ?
EA98	F0 61	BEQ \$EAFB	dann beenden
EA9A	A8	TAY	Y-Register löschen
EA9B	A9 81	LDA #\$81	
EA9D	85 F5	STA \$F5	\$F5/\$F6 = Zeiger auf
EA9F	A9 EB	LDA #\$EB	Tastaturtabelle setzen
EAA1	85 F6	STA \$F6	
EAA3	A9 FE	LDA #\$FE	erstes Bit für erste Matrixzeile löschen
EAA5	8D 00 DC	STA \$DC00	und in Port A schreiben
EAA8	A2 08	LDX #\$08	8 Matrixzeilen
EAAA	48	PHA	Bitstellung für Matrix retten

EAB8	AD 01 DC	LDA \$DC01	Port B laden und
EAAE	CD 01 DC	CMP \$DC01	Tastatur entprellen
EAB1	D0 F8	BNE \$EAAB	noch nicht entprellt ?
EAB3	4A	LSR	Bits nacheinander ins Carry schieben
EAB4	B0 16	BCS \$EACC	'1' gleich nicht gedrückt
EAB6	48	PHA	Bitstellung retten
EAB7	B1 F5	LDA (\$F5),Y	ASCII-Kode aus Tabelle holen
EAB9	C9 05	CMP #\$05	größer als 4, dann keine Control-Taste
EABB	B0 0C	BCS \$EAC9	verzweige bei größer/gleich 5
EABD	C9 03	CMP #\$03	Kode für STOP-Taste ?
EABF	F0 08	BEQ \$EAC9	falls ja, dann verzweige
EAC1	0D 8D 02	ORA \$028D	entsprechendes Flag für SHIFT
EAC4	8D 8D 02	STA \$028D	COMMODO.-Taste oder CTRL setzen
EAC7	10 02	BPL \$EACB	unbedingter Sprung
EAC9	84 CB	STY \$CB	Nummer der Taste merken
EACB	68	PLA	Akku holen
EACC	C8	INY	Zähler für Taste erhöhen
EACD	C0 41	CPY #\$41	schon alle Tasten?
EACF	B0 0B	BCS \$EADC	wenn ja, verzweige
EAD1	CA	DEX	nächste Matrix-Spalte
EAD2	D0 DF	BNE \$EAB3	unbedingter Sprung
EAD4	38	SEC	Carry setzen
EAD5	68	PLA	gespeicherte Bitfolge holen
EAD6	2A	ROL A	verschieben und
EAD7	8D 00 DC	STA \$DC00	in Port A schreiben
EADA	D0 CC	BNE \$EAA8	unbedingter Sprung
EADC	68	PLA	Stapel normalisieren
EADD	6C 8F 02	JMP (\$028F)	JMP \$EB48 setzt Zeiger auf Tabelle

Einsprung von \$EB76

EAE0	A4 CB	LDY \$CB	Nummer der Taste
EAE2	B1 F5	LDA (\$F5),Y	ASCII-Wert aus Tabelle holen
EAE4	AA	TAX	Tastenwert retten

EAE5	C4 C5	CPY \$C5	mit letzter Taste vergleichen
EAE7	F0 07	BEQ \$EAF0	verzweige wenn gleiche Taste
EAE9	A0 10	LDY #\$10	Wert für Repeatverzögerung
EAE8	8C 02	STY \$028C	in Repeat-Verzögerungszähler
EAAE	D0 36	BNE \$EB26	unbedingter Sprung
EAF0	29 7F	AND #\$7F	Bit 7 löschen
EAF2	2C 8A 02	BIT \$028A	Repeat-Funktion für alle Tasten ?
EAF5	30 16	BMI \$EB0D	Bit 7 gesetzt, dann alle Tasten wiederholen
EAF7	70 49	BVS \$EB42	Bit 6 gesetzt, dann keine Wiederholung
EAF9	C9 7F	CMP #\$7F	keine Taste?
EAFB	F0 29	BEQ \$EB26	ja, dann verzweige
EAFD	C9 14	CMP #\$14	'DEL', 'INST' Kode
EAFF	F0 0C	BEQ \$EB0D	wenn ja, verzweige
EB01	C9 20	CMP #\$20	Leerzeichen
EB03	F0 08	BEQ \$EB0D	wenn ja, verzweige
EB05	C9 1D	CMP #\$1D	Cursor right, left
EB07	F0 04	BEQ \$EB0D	wenn ja, verzweige
EB09	C9 11	CMP #\$11	Cursor down, up
EB08	D0 35	BNE \$EB42	verzweige wenn keine Taste zu wiederholen ist
EB0D	AC 8C 02	LDY \$028C	Repeatverzögerungszähler
EB10	F0 05	BEQ \$EB17	wenn abgelaufen, so verzweige
EB12	CE 8C 02	DEC \$028C	herunterzählen
EB15	D0 2B	BNE \$EB42	0? nein dann verzweige
EB17	CE 8B 02	DEC \$028B	Repeatgeschwindigkeitszähler
EB1A	D0 26	BNE \$EB42	0? nein dann verzweige
EB1C	A0 04	LDY #\$04	Repeatgeschwindigkeits- zähler neu setzen
EB1E	8C 8B 02	STY \$028B	
EB21	A4 C6	LDY \$C6	Anzahl der Zeichen im Tastaturpuffer
EB23	88	DEY	herunterzählen
EB24	10 1C	BPL \$EB42	mehr als ein Zeichen im Puffer, dann ignorieren
EB26	A4 CB	LDY \$CB	Tastennummermatrixcode
EB28	84 C5	STY \$C5	umspeichern
EB2A	AC 8D 02	LDY \$028D	sowie die Flags für SHIFT

EB2D	8C 8E 02	STY \$028E	COMMODO.-Taste und CTRL
EB30	E0 FF	CPX #\$FF	Tastatur-Kode ungültig ?
EB32	F0 0E	BEQ \$EB42	ja, dann ignorieren
EB34	8A	TXA	gerettete Taste wieder holen
EB35	A6 C6	LDX \$C6	Anzahl der Zeichen im Tastaturpuffer
EB37	EC 89 02	CPX \$0289	mit Maximalzahl vergleichen
EB3A	B0 06	BCS \$EB42	Puffer voll, dann Zeichen ignorieren
EB3C	9D 77 02	STA \$0277,X	Zeichen in Tastaturpuffer schreiben
EB3F	E8	INX	Zeichenanzahl erhöhen und
EB40	86 C6	STX \$C6	abspeichern
EB42	A9 7F	LDA #\$7F	Tastatur-Matrix Abfrage
EB44	8D 00 DC	STA \$DC00	auf Normalwert
EB47	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Prüft auf Shift, CTRL,  
Commodore

Einsprung von \$EADD

EB48	AD 8D 02	LDA \$028D	Flag für Shift/CTRL
EB4B	C9 03	CMP #\$03	SHIFT und COMMODO.-Taste gedrückt?
EB4D	D0 15	BNE \$EB64	nein dann zum Dekodieren
EB4F	CD 8E 02	CMP \$028E	waren beide Tasten vorher schon vorher gedrückt
EB52	F0 EE	BEQ \$EB42	ja, dann zum Ende
EB54	AD 91 02	LDA \$0291	Shift-Commodore erlaubt ?
EB57	30 1D	BMI \$EB76	nein, zurück zur Dekodierung
EB59	AD 18 D0	LDA \$D018	Zeichensatzzeiger laden
EB5C	49 02	EOR #\$02	Umschaltung Klein -Großschreibung und
EB5E	8D 18 D0	STA \$D018	wieder speichern
EB61	4C 76 EB	JMP \$EB76	fertig
EB64	0A	ASL A	Wert mit 2 multiplizieren, da jede Adresse 2 Bytes hat
EB65	C9 08	CMP #\$08	vergleiche mit CTRL

```

EB67  90 02    BCC $EB6B   nein dann verzweige
EB69  A9 06    LDA #$06    Tabellenpointer für CTRL
EB6B  AA      TAX      in X Register übertragen
EB6C  BD 79 EB  LDA $EB79,X  LOW-Byte der Tabellenadresse
                        laden
EB6F  85 F5    STA $F5    und in die Zeigeradresse
                        LOW schreiben
EB71  BD 7A EB  LDA $EB7A,X  HIGH-Byte der Tabellenadresse
                        laden
EB74  85 F6    STA $F6    und in die Zeigeradresse
                        HIGH schreiben

```

Einsprung von \$EB61

```

EB76  4C E0 EA  JMP $EAED    zurück zur Dekodierung

```

```

***** Zeiger auf Tastatur-
          Dekodiertabellen

```

```

EB79  81 EB C2 EB 03 EC 78 EC

```

```

***** Tastatur-Dekodiertabelle 1
          ungeshifted

```

```

EB81  14 0D 1D 88 85 86 87 11
EB89  33 57 41 34 5A 53 45 01
EB91  35 52 44 36 43 46 54 58
EB99  37 59 47 38 42 48 55 56
EBA1  39 49 4A 30 4D 4B 4F 4E
EBA9  2B 50 4C 2D 2E 3A 40 2C
EBB1  5C 2A 3B 13 01 3D 5E 2F
EBB9  31 5F 04 32 20 02 51 03
EBC1  FF

```

```

***** Tastatur-Dekodierung,
          Tabelle 2 geshifted

```

```

EBC2  94 8D 9D 8C 89 8A 8B 91
EBC9  23 D7 C1 24 DA D3 C5 01
EBD2  25 D2 C4 26 C3 C6 D4 D8
EBDA  27 D9 C7 28 C2 C8 D5 D6
EBE2  29 C9 CA 30 CD CB CF CE
EBEA  DB D0 CC DD 3E 5B BA 3C

```

```
EBF2  A9 C0 5D 93 01 3D DE 3F
EBFA  21 5F 04 22 A0 02 D1 83
EC02  FF
```

\*\*\*\*\* Tastatur-Dekodierung,  
Tabelle 3, mit 'C'=-Taste

```
EC03  94 8D 9D 8C 89 8A 8B 91
EC0B  96 B3 B0 97 AD AE B1 01
EC13  98 B2 AC 99 BC BB A3 BD
EC1B  9A B7 A5 9B BF B4 B8 BE
EC23  29 A2 B5 30 A7 A1 B9 AA
EC2B  A6 AF B6 DC 3E 5B A4 3C
EC33  A8 DF 5D 93 01 3D DE 3F
EC3B  81 5F 04 95 A0 02 AB 83
EC43  FF
```

\*\*\*\*\* prüft auf Steuerzeichen

Einsprung von \$E7D1

```
EC44  C9 0E      CMP #$0E      chr$(14) Großschrift
EC46  D0 07      BNE $EC4F    verzweige wenn nein
EC48  AD 18 D0   LDA $D018    Character-Generator
EC4B  09 02      ORA #$02     auf Großschrift-Modus
EC4D  D0 09      BNE $EC58    unbedingter Sprung
```

Einsprung von \$E879

```
EC4F  C9 8E      CMP #$8E     chr$(142) Kleinschrift
EC51  D0 0B      BNE $EC5E    verzweige wenn nein
EC53  AD 18 D0   LDA $D018    Character-Generator
EC56  29 FD      AND #$FD     Kleinschrift-Modus
EC58  8D 18 D0   STA $D018    setzen
EC5B  4C A8 E6   JMP $E6A8    Ausgabe abschließen
EC5E  C9 08      CMP #$08     chr$(8) Code zur Blockierung
                           SHIFT und COMMODORE-Taste
EC60  D0 07      BNE $EC69    verzweige wenn nein
EC62  A9 80      LDA #$80     oberstes Bit des
EC64  0D 91 02   ORA $0291    Shift-Commodore Flags setzen
EC67  30 09      BMI $EC72    unbedingter Sprung
```

EC69	C9 09	CMP #509	chr\$(9) Code zur Freigabe von SHIFT und COMMOD.-Taste
EC6B	D0 EE	BNE \$EC5B	verzweige wenn nein
EC6D	A9 7F	LDA #\$7F	oberstes Bit des
EC6F	2D 91 02	AND \$0291	Shift-Comodore Flags löschen
EC72	8D 91 02	STA \$0291	Wert speichern
EC75	4C A8 E6	JMP \$E6A8	Ausgabe abschließen

\*\*\*\*\* Tastaturdekodierung,  
Tabelle 4, mit CTRL-Taste

EC78	FF FF FF FF FF FF FF FF
EC80	1C 17 01 9F 1A 13 05 FF
EC88	9C 12 04 1E 03 06 14 18
EC90	1F 19 07 9E 02 18 15 16
EC98	12 09 0A 92 0D 0B 0F 0E
ECA0	FF 10 0C FF FF 1B 00 FF
ECA8	1C FF 1D FF FF 1F 1E FF
ECB0	90 06 FF 05 FF FF 11 FF
ECB8	FF

\*\*\*\*\* Konstanten für  
Videocontroller

ECB9	00 00 00 00 00 00 00 00
ECC1	00 00 00 00 00 00 00 00
ECC9	00 9B 37 00 00 00 08 00
ECD1	14 0F 00 00 00 00 00 00
ECD9	0E 06 01 02 03 04 00 01
ECE1	02 03 04 05 06 07

\*\*\*\*\* Text nach Drücken von SHIFT  
RUN/STOP

ECE7	4C 4F 41 44 0D 52 55 4E	'load (cr) run (cr)'
ECEA	0D	

\*\*\*\*\* Tabelle der LSB der  
Bildschirmzeilen-Anfänge

ECF0	00 28 50 78 A0 C8 F0 18
ECF8	40 68 90 B8 E0 08 30 58
ED00	80 A8 D0 F8 20 48 70 98
ED08	C0

\*\*\*\*\* IEC-Bus Routinen

\*\*\*\*\* TALK senden

Einsprung von \$F238, F4CD, FFB4

ED09	09 40	ORA #\$40	Bit für Talk setzen
ED0B	2C	.BYTE \$2C	Skip nach \$ED0E

\*\*\*\*\* LISTEN senden

Einsprung von \$F27A, \$F3E3, \$F60D, \$F648, \$FFB1

ED0C	09 20	ORA #\$20	Bit für Listen setzen
ED0E	20 A4 F0	JSR \$FOA4	Ende der RS 232 Übertragung abwarten

Einsprung von \$EE00

ED11	48	PHA	Akku merken
ED12	24 94	BIT \$94	Noch Zeichen im Puffer ?
ED14	10 0A	BPL \$ED20	verzweige wenn nein
ED16	38	SEC	Carry setzen
ED17	66 A3	ROR \$A3	Bit für EOI setzen
ED19	20 40 ED	JSR \$ED40	Byte auf IEC-Bus ausgeben
ED1C	46 94	LSR \$94	Flag für Zeichen im Puffer löschen
ED1E	46 A3	LSR \$A3	Flag für EOI löschen
ED20	68	PLA	Akku wiederholen und
ED21	85 95	STA \$95	im Puffer speichern
ED23	78	SEI	Interruptflag setzen
ED24	20 97 EE	JSR \$EE97	DATA auf LOW setzen
ED27	C9 3F	CMP #\$3F	Akku kann nicht \$3F sein
ED29	D0 03	BNE \$ED2E	unbedingter Sprung
ED2B	20 85 EE	JSR \$EE85	CLOCK auf LOW setzen
ED2E	AD 00 DD	LDA \$DD00	Port A laden
ED31	09 08	ORA #\$08	ATN HIGH setzen und
ED33	8D 00 DD	STA \$DD00	ausgeben

## Einsprung von \$EDBB, \$EDC9

ED36	78	SEI	Interruptflag setzen
ED37	20 8E EE	JSR \$EE8E	CLOCK auf HIGH setzen
ED3A	20 97 EE	JSR \$EE97	DATA auf LOW setzen
ED3D	20 B3 EE	JSR \$EEB3	eine Millisekunde warten

\*\*\*\*\* ein Byte auf IEC-Bus  
ausgeben

## Einsprung von \$ED19, \$EDE7

ED40	78	SEI	Interruptflag setzen
ED41	20 97 EE	JSR \$EE97	DATA auf LOW setzen
ED44	20 A9 EE	JSR \$EEA9	Hardware-Rückmeldung aus DATA holen
ED47	B0 64	BCS \$EDAD	DATA LOW, dann 'DEVICE NOT PRESENT'
ED49	20 85 EE	JSR \$EE85	CLOCK auf LOW setzen
ED4C	24 A3	BIT \$A3	Bit für EOI gesetzt?
ED4E	10 0A	BPL \$ED5A	nein, dann verzweige
ED50	20 A9 EE	JSR \$EEA9	DATA ins Carry
ED53	90 FB	BCC \$ED50	warten bis Listener bereit
ED55	20 A9 EE	JSR \$EEA9	DATA ins Carry
ED58	B0 FB	BCS \$ED55	warten auf DATA HIGH
ED5A	20 A9 EE	JSR \$EEA9	DATA ins Carry
ED5D	90 FB	BCC \$ED5A	warten bis bereit für Daten
ED5F	20 8E EE	JSR \$EE8E	CLOCK auf HIGH setzen
ED62	A9 08	LDA #\$08	Bitzähler für serielle
ED64	85 A5	STA \$A5	Ausgabe setzen (\$08 Bits)
ED66	AD 00 DD	LDA \$DD00	Port A lesen
ED69	CD 00 DD	CMP \$DD00	und entprellen
ED6C	D0 F8	BNE \$ED66	verzweige wenn Änderung
ED6E	0A	ASL A	Datenbit ins Carry
ED6F	90 3F	BCC \$EDB0	DATA HIGH, dann 'TIME OUT'
ED71	66 95	ROR \$95	nächstes Bit zur Ausgabe bereitstellen
ED73	B0 05	BCS \$ED7A	verzweige wenn Bit gesetzt
ED75	20 A0 EE	JSR \$EEA0	DATA auf HIGH setzen
ED78	D0 03	BNE \$ED7D	unbedingter Sprung

ED7A	20 97 EE	JSR \$EE97	DATA auf LOW setzen
ED7D	20 85 EE	JSR \$EE85	CLOCK auf LOW setzen
ED80	EA	NOP	Listener
ED81	EA	NOP	8 Microsekunden Zeit zur
ED82	EA	NOP	Verarbeitung der
ED83	EA	NOP	Daten geben
ED84	AD 00 DD	LDA \$DD00	Port A laden
ED87	29 DF	AND #\$DF	DATA auf LOW
ED89	09 10	ORA #\$10	und CLOCK auf HIGH
ED8B	8D 00 DD	STA \$DD00	setzen
ED8E	C6 A5	DEC \$A5	nächstes Bit
ED90	D0 D4	BNE \$ED66	mache weiter wenn noch nicht alle Bits gesendet
ED92	A9 04	LDA #\$04	\$04 als Timerwert setzen
ED94	8D 07 DC	STA \$DC07	Timer B HIGH, ca. eine ms
ED97	A9 19	LDA #\$19	und Timer B
ED99	8D 0F DC	STA \$DC0F	starten
ED9C	AD 0D DC	LDA \$DC0D	Interrupt control register
ED9F	AD 0D DC	LDA \$DC0D	laden
EDA2	29 02	AND #\$02	Timer B abgelaufen ?
EDA4	D0 0A	BNE \$EDB0	ja, dann 'TIME OUT'
EDA6	20 A9 EE	JSR \$EEA9	DATA ins Carry
EDA9	B0 F4	BCS \$ED9F	warten auf DATA HIGH
EDAB	58	CLI	Interruptflag löschen
EDAC	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\*

EDAD	A9 80	LDA #\$80	'DEVICE NOT PRESENT'
EDAF	2C	.BYTE \$2C	Skip nach \$EDB2
EDB0	A9 03	LDA #\$03	'TIME OUT'

Einsprung von \$EE44

EDB2	20 1C FE	JSR \$FE1C	Status setzen
EDB5	58	CLI	Interruptflag löschen
EDB6	18	CLC	Carry setzen
EDB7	90 4A	BCC \$EE03	unbedingter Sprung

\*\*\*\*\* Sekundäradresse nach LISTEN  
senden

Einsprung von \$F286, \$F3EA, \$F612, \$F651, \$FF93

EDB9	85 95	STA \$95	Sekundäradresse speichern
EDBB	20 36 ED	JSR \$ED36	mit ATN HIGH ausgeben

Einsprung von \$EDD0, \$EE03, \$F281

EDBE	AD 00 DD	LDA \$DD00	Port A laden
EDC1	29 F7	AND #\$F7	ATN rücksetzen, LOW
EDC3	8D 00 DD	STA \$DD00	und ausgeben
EDC6	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Sekundäradresse nach TALK  
ausgeben

Einsprung von \$F245, \$F4D2, \$FF96

EDC7	85 95	STA \$95	Sekundäradresse speichern
EDC9	20 36 ED	JSR \$ED36	mit ATN ausgeben

Einsprung von \$F23F

EDCC	78	SEI	Interruptflag setzen
EDCD	20 A0 EE	JSR \$EEA0	DATA auf HIGH setzen
EDD0	20 BE ED	JSR \$EDBE	ATN rücksetzen, LOW
EDD3	20 85 EE	JSR \$EE85	CLOCK auf LOW setzen
EDD6	20 A9 EE	JSR \$EEA9	CLOCK-IN holen
EDD9	30 FB	BMI \$EDD6	auf CLOCK HIGH warten
EDDB	58	CLI	Interruptflag löschen
EDDC	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* IECOUT ein Byte auf IEC-Bus  
ausgeben

Einsprung von \$F1D8, \$F3FE, \$F61C, \$F621, \$F62B, \$FFA8

EDDD	24 94	BIT \$94	noch ein Byte auszugeben ?
------	-------	----------	----------------------------

EDDF	30 05	BMI \$EDE6	verzweige wenn ja
EDE1	38	SEC	Carry setzen
EDE2	66 94	ROR \$94	Flag für gepuffertes Byte setzen
EDE4	D0 05	BNE \$EDEB	unbedingter Sprung
EDE6	48	PHA	Byte merken
EDE7	20 40 ED	JSR \$ED40	gepuffertes Byte auf Bus ausgeben
EDEA	68	PLA	Byte zurückholen und
EDEB	85 95	STA \$95	in Ausgaberegister holen
EDED	18	CLC	Carry löschen
EDEE	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* UNTALK senden

Einsprung von \$F340, \$F528, \$F528, \$FFAB

EDEF	78	SEI	Interruptflag setzen
EDF0	20 8E EE	JSR \$EE8E	CLOCK auf HIGH setzen
EDF3	AD 00 DD	LDA \$DD00	Port A laden
EDF6	09 08	ORA #\$08	ATN HIGH setzen und
EDF8	8D 00 DD	STA \$DD00	ausgeben
EDFB	A9 5F	LDA #\$5F	Kennzeichnung für UNTALK
EDFD	2C	.BYTE \$2C	Skip nach \$EE00

\*\*\*\*\* UNLISTEN senden

Einsprung von \$F339, \$F63F, \$F654, \$FFAE

EDFE	A9 3F	LDA #\$3F	Kennzeichnung für UNLISTEN
EE00	20 11 ED	JSR \$ED11	ausgeben
EE03	20 BE ED	JSR \$EDBE	ATN rücksetzen, LOW

Einsprung von \$EE7D

EE06	8A	TXA	X-Register merken
EE07	A2 0A	LDX #\$0A	Warteschleife von
EE09	CA	DEX	ca. 40 Mikrosekunden
EE0A	D0 FD	BNE \$EE09	abwarten
EE0C	AA	TAX	X-Register wiederholen

```
EE0D 20 85 EE JSR $EE85 CLOCK auf LOW setzen
EE10 4C 97 EE JMP $EE97 DATA auf LOW setzen
```

```
***** IECIN ein Zeichen vom
        IEC-Bus holen
```

Einsprung von \$F1B5, \$F4D5, \$F4E0, \$F501, \$FFA5

```
EE13 78 SEI Interruptflag setzen
EE14 A9 00 LDA #$00 $00 laden
EE16 85 A5 STA $A5 und Zähler löschen
EE18 20 85 EE JSR $EE85 CLOCK auf LOW setzen
EE1B 20 A9 EE JSR $EEA9 CLOCK-IN LOW ?
EE1E 10 FB BPL $EE1B nein, dann warten
EE20 A9 01 LDA #$01 $01
EE22 8D 07 DC STA $DC07 in Timer B HIGH schreiben
EE25 A9 19 LDA #$19 Timer
EE27 8D 0F DC STA $DC0F starten
EE2A 20 97 EE JSR $EE97 DATA auf LOW setzen
EE2D AD 0D DC LDA $DC0D Interrupt Control Register
EE30 AD 0D DC LDA $DC0D laden
EE33 29 02 AND #$02 Timer B abgelaufen ?
EE35 D0 07 BNE $EE3E ja, 'TIME OUT'
EE37 20 A9 EE JSR $EEA9 CLOCK-IN HIGH ?
EE3A 30 F4 BMI $EE30 nein, dann warten
EE3C 10 18 BPL $EE56 unbedingter Sprung
EE3E A5 A5 LDA $A5 lade Zähler
EE40 F0 05 BEQ $EE47 verzweige wenn $00
EE42 A9 02 LDA #$02 'TIME OUT'
EE44 4C B2 ED JMP $EDB2 Status setzen
EE47 20 A0 EE JSR $EEA0 DATA auf HIGH setzen
EE4A 20 85 EE JSR $EE85 CLOCK auf LOW setzen
EE4D A9 40 LDA #$40 Bit 6 für 'END OR IDENTIFY'
EE4F 20 1C FE JSR $FE1C Status setzen
EE52 E6 A5 INC $A5 Zähler erhöhen
EE54 D0 CA BNE $EE20 unbedingter Sprung
EE56 A9 08 LDA #$08 $08 als
EE58 85 A5 STA $A5 Bitzähler setzen
EE5A AD 00 DD LDA $DD00 Port A laden
EE5D CD 00 DD CMP $DD00 Änderung ?
```

EE60	D0 F8	BNE \$EE5A	verzweige wenn ja
EE62	0A	ASL A	Datenbit ins Carry schieben
EE63	10 F5	BPL \$EE5A	erneut holen wenn CLOCK = 1
EE65	66 A4	ROR \$A4	Datenbit in \$A4 schieben
EE67	AD 00 DD	LDA \$DD00	Port A laden
EE6A	CD 00 DD	CMP \$DD00	Änderung ?
EE6D	D0 F8	BNE \$EE67	verzweige wenn ja
EE6F	0A	ASL A	Datenbit ins Carry schieben
EE70	30 F5	BMI \$EE67	erneut wenn CLOCK = 0
EE72	C6 A5	DEC \$A5	Bitzähler verringern
EE74	D0 E4	BNE \$EE5A	verzweige wenn noch nicht alle 8 Bits gesendet
EE76	20 A0 EE	JSR \$EEA0	DATA auf HIGH setzen
EE79	24 90	BIT \$90	Status
EE7B	50 03	BVC \$EE80	verzweige wenn kein EO1' ?
EE7D	20 06 EE	JSR \$EE06	warten und Bits '0' senden
EE80	A5 A4	LDA \$A4	Datenbyte in Akku holen
EE82	58	CLI	Interruptflag löschen
EE83	18	CLC	Carry löschen
EE84	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* CLOCK auf LOW setzen

Einsprung von \$ED2B, \$ED49, \$ED7D, \$EDD3, \$EE0D, \$EE18  
\$EE4A

EE85	AD 00 DD	LDA \$DD00	Port A laden
EE88	29 EF	AND #\$EF	Bit 4 löschen
EE8A	8D 00 DD	STA \$DD00	und wieder speichern
EE8D	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* CLOCK auf HIGH setzen

Einsprung von \$ED37, \$ED5F, \$EDF0, \$FF7D

EE8E	AD 00 DD	LDA \$DD00	Port A laden
EE91	09 10	ORA #\$10	Bit 4 setzen
EE93	8D 00 DD	STA \$DD00	und wieder speichern
EE96	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* DATA auf LOW setzen

Einsprung von \$ED24, \$ED3A, \$ED41, \$ED7A, \$EE10, \$EE2A

EE97	AD 00 DD	LDA \$DD00	Port A laden
EE9A	29 DF	AND #\$DF	Bit 5 löschen
EE9C	8D 00 DD	STA \$DD00	und wieder speichern
EE9F	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* DATA auf HIGH setzen

Einsprung von \$ED75, \$EDCD, \$EE47, \$EE76

EEA0	AD 00 DD	LDA \$DD00	Port A laden
EEA3	09 20	ORA #\$20	Bit 5 setzen
EEA5	8D 00 DD	STA \$DD00	und wieder speichern
EEA8	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Bit vom IEC-Bus ins  
Carry-Flag holen

Einsprung von \$ED44, \$ED50, \$ED55, \$ED5A, \$EDA6, \$EDD6  
\$EE1B

EEA9	AD 00 DD	LDA \$DD00	Port A laden
EEAC	CD 00 DD	CMP \$DD00	Änderung ?
EEAF	D0 F8	BNE \$EEA9	verzweige wenn ja
EEB1	0A	ASL A	Datenbit ins Carry schieben
EEB2	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Verzögerung 1 Millisekunde

Einsprung von \$ED3D

EEB3	8A	TXA	X-Register retten
EEB4	A2 B8	LDX #\$B8	X-Register mit \$B8 laden
EEB6	CA	DEX	herunterzählen
EEB7	D0 FD	BNE \$EEB6	verzweige wenn nicht fertig
EEB9	AA	TAX	X-Register wiederherstellen
EEBA	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* RS 232 Ausgabe

Einsprung von \$FE9D

EEBB	A5 B4	LDA \$B4	Anzahl Bits zu senden
EEBD	F0 47	BEQ \$EF06	verzweige wenn Byte schon komplett übertragen
EEBF	30 3F	BMI \$EF00	verzweige falls Stopbit erforderlich
EEC1	46 B6	LSR \$B6	nächstes Bit ins Carry schieben
EEC3	A2 00	LDX #\$00	'0' falls Datenbit = 0
EEC5	90 01	BCC \$EEC8	verzweige wenn Datenbit gelöscht
EEC7	CA	DEX	nein, dann X-Register = \$FF
EEC8	8A	TXA	X-Register in Akku
EEC9	45 BD	EOR \$BD	mit Register für Paritybit verknüpfen
EECB	85 BD	STA \$BD	und abspeichern
EECD	C6 B4	DEC \$B4	Bitzähler erniedrigen
EECF	F0 06	BEQ \$EED7	verzweige wenn alle Bits übertragen
EED1	8A	TXA	alten Akku wiederherstellen
EED2	29 04	AND #\$04	Bit 2 isolieren
EED4	85 B5	STA \$B5	und ins Ausgaberegister bringen
EED6	60	RTS	Rücksprung
EED7	A9 20	LDA #\$20	Bit 5 (Parity)
EED9	2C 94 02	BIT \$0294	RS 232 Befehlsregister abfragen
EEDC	F0 14	BEQ \$EEF2	verzweige wenn ohne Parity
EEDE	30 1C	BMI \$EEFC	verzweige wenn feste Parität
EEEE	70 14	BVS \$EEF6	verzweige wenn ungerade Parität
EEEE2	A5 BD	LDA \$BD	verzweige wenn Parity gleich eins
EEEE4	D0 01	BNE \$EEE7	verzweige wenn ja
EEEE6	CA	DEX	Parity \$FF

EEE7	C6 B4	DEC \$B4	Bitzähler auf \$FF
EEE9	AD 93 02	LDA \$0293	RS 232 Kontrollregister laden
EEEC	10 E3	BPL \$EED1	verzweige wenn zwei Stopbits
EEEE	C6 B4	DEC \$B4	Bitzähler auf \$FE
EEF0	D0 DF	BNE \$EED1	unbedingter Sprung zur Berechnung der Stopbits
EEF2	E6 B4	INC \$B4	Bitzähler erhöhen, keine Parity
EEF4	D0 F0	BNE \$EEE6	unbedingter Sprung zur Berechnung der Stopbits
EEF6	A5 BD	LDA \$BD	Parity
EEF8	F0 ED	BEQ \$EEE7	verzweige wenn gleich 0, dann Null-Bit ausgeben
EEFA	D0 EA	BNE \$EEE6	unbedingter Sprung 1-Bit ausgeben
EEFC	70 E9	BVS \$EEE7	Null-Bit ausgeben
EEFE	50 E6	BVC \$EEE6	sonst 1-Bit ausgeben (feste Parität)
EF00	E6 B4	INC \$B4	Bitzähler erhöhen
EF02	A2 FF	LDX #\$FF	Wert für Stopbit
EF04	D0 CB	BNE \$EED1	unbedingter Sprung

#### Eisprung von \$FF44

EF06	AD 94 02	LDA \$0294	RS 232 Befehlsregister laden
EF09	4A	LSR A	Bit 0 ins Carry
EF0A	90 07	BCC \$EF13	verzweige wenn 3-Line Handshake, Abfrage übergehen
EF0C	2C 01 DD	BIT \$DD01	Port B abfragen
EF0F	10 1D	BPL \$EF2E	verzweige wenn DSR fehlt
EF11	50 1E	BVC \$EF31	verzweige wenn CTS fehlt
EF13	A9 00	LDA #\$00	0 laden und
EF15	85 BD	STA \$BD	Parity-Register löschen
EF17	85 B5	STA \$B5	Register für zu sendendes Bit (Startbit)

EF19	AE 98 02	LDX \$0298	Anzahl der zu übertragenden Bits
EF1C	86 B4	STX \$B4	als Bitzähler merken
EF1E	AC 9D 02	LDY \$029D	lade Zeiger für übertragenes Byte
EF21	CC 9E 02	CPY \$029E	alle Bytes übertragen ?
EF24	F0 13	BEQ \$EF39	ja, dann abschließen
EF26	B1 F9	LDA (\$F9),Y	Datenbyte aus RS 232 Puffer holen
EF28	85 B6	STA \$B6	zum Senden übergeben
EF2A	EE 9D 02	INC \$029D	Pufferzeiger erhöhen
EF2D	60	RTS	Rücksprung
EF2E	A9 40	LDA #\$40	DSR (Data Set Ready) fehlt
EF30	2C	.BYTE \$2C	Skip nach \$EF33
EF31	A9 10	LDA #\$10	CTS (Clear To Send) fehlt
EF33	0D 97 02	ORA \$0297	mit Status verknüpfen
EF36	8D 97 02	STA \$0297	und setzen
EF39	A9 01	LDA #\$01	NMI für

Einsprung von \$EF8D, \$F041, \$F07A

EF3B	8D 0D DD	STA \$DD0D	Timer A löschen
EF3E	4D A1 02	EOR \$02A1	Flag für
EF41	09 80	ORA #\$80	RS 232 umdrehen
EF43	8D A1 02	STA \$02A1	und speichern
EF46	8D 0D DD	STA \$DD0D	IRR setzen, alle übrigen zulassen NMIs
EF49	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Anzahl der RS 232 Datenbits berechnen

Einsprung von \$F41D

EF4A	A2 09	LDX #\$09	Zähler für Wortlänge
EF4C	A9 20	LDA #\$20	Maskenwert für Bit 5
EF4E	2C 93 02	BIT \$0293	Testen vom RS-232 Kontrollregister
EF51	F0 01	BEQ \$EF54	verzweige wenn Bit 5 gelöscht

EF53	CA	DEX	Zähler für Wortlänge vermindern
EF54	50 02	BVC \$EF58	verzweige wenn Bit 6 gelöscht
EF56	CA	DEX	Wortlänge um zwei
EF57	CA	DEX	vermindern
EF58	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* empfangenes Bit verarbeiten

Einsprung von \$FF04

EF59	A6 A9	LDX \$A9	Startbit ?
EF5B	D0 33	BNE \$EF90	verzweige wenn ja
EF5D	C6 A8	DEC \$A8	Bitzähler erniedrigen
EF5F	F0 36	BEQ \$EF97	verzweige wenn alle Bits empfangen
EF61	30 0D	BMI \$EF70	verzweige wenn noch Stopbits zu erwarten
EF63	A5 A7	LDA \$A7	empfangenes Bit
EF65	45 AB	EOR \$AB	mit Register für Parity verknüpfen
EF67	85 AB	STA \$AB	und abspeichern
EF69	46 A7	LSR \$A7	empfangenes Bit ins Carry
EF6B	66 AA	ROR \$AA	und in Empfangsregister schieben
EF6D	60	RTS	Rücksprung
EF6E	C6 A8	DEC \$A8	Bitzähler erniedrigen
EF70	A5 A7	LDA \$A7	Stopbit
EF72	F0 67	BEQ \$EFDB	verzweige wenn gleich Null
EF74	AD 93 02	LDA \$0293	Kontrollregister laden
EF77	0A	ASL A	Bit 7 (Anzahl Stopbits) ins Carry
EF78	A9 01	LDA #\$01	1 laden und mit der Anzahl
EF7A	65 A8	ADC \$A8	von Bits und Stopbits addieren
EF7C	D0 EF	BNE \$EF6D	verzweige wenn noch nicht alle Stopbits empfangen

## Einsprung von \$EFD8

EF7E	A9 90	LDA #\$90	Wert für Freigabe von NMI über die Flagleitung
EF80	8D 0D DD	STA \$DD0D	Wert NMI freigeben
EF83	0D A1 02	ORA \$02A1	auch im NMI Register
EF86	8D A1 02	STA \$02A1	für RS 232 NMIs vermerken
EF89	85 A9	STA \$A9	und Flag für Startbit setzen
EF8B	A9 02	LDA #\$02	Bitwert für
EF8D	4C 3B EF	JMP \$EF3B	NMI für Timer B löschen
EF90	A5 A7	LDA \$A7	Startbit laden
EF92	D0 EA	BNE \$EF7E	verzweige wenn ungleich Null
EF94	85 A9	STA \$A9	Flag für Startbit rücksetzen
EF96	60	RTS	Rücksprung
*****			Empfangenes Byte weiterverarbeiten
EF97	AC 9B 02	LDY \$029B	Pufferzeiger laden
EF9A	C8	INY	und erhöhen
EF9B	CC 9C 02	CPY \$029C	mit Empfangspuffer vergleichen
EF9E	F0 2A	BEQ \$EFCA	verzweige wenn voll, dann Status setzen
EFA0	8C 9B 02	STY \$029B	Pufferzeiger abspeichern
EFA3	88	DEY	und normalisieren
EFA4	A5 AA	LDA \$AA	empfangenes Byte laden
EFA6	AE 98 02	LDX \$0298	Anzahl Datenbits laden
EFA9	E0 09	CPX #\$09	8 Bits plus ein Stopbit?
EFAB	F0 04	BEQ \$EFB1	verzweige wenn ja, ok
EFAD	4A	LSR A	sonst Bits in richtige Position schieben
EFAE	E8	INX	Datenbitzähler um 1 erhöhen
EFAF	D0 F8	BNE \$EFA9	unbedingter Sprung
EFB1	91 F7	STA (\$F7),Y	Byte in RS 232 Puffer schreiben
EFB3	A9 20	LDA #\$20	Maskenwert für Paritätsprüfung

EFB5	2C 94 02	BIT \$0294	Bit 5 im Kommandregister prüfen
EFB8	F0 B4	BEQ \$EF6E	verzweige wenn Übertragung ohne Parity
EFBA	30 B1	BMI \$EF6D	verzweige wenn festes Bit anstelle Parity
EFBC	A5 A7	LDA \$A7	empfangenes Paritybit laden
EFBE	45 AB	EOR \$AB	mit berechneter Parity vergleichen
EFC0	F0 03	BEQ \$EFC5	verzweige wenn gleich, ok
EFC2	70 A9	BVS \$EF6D	gerade Parity, dann ok
EFC4	2C	.BYTE \$2C	Skip nach \$EFC7
EFC5	50 A6	BVC \$EF6D	verzweige wenn ungerade Parity, dann ok
EFC7	A9 01	LDA #\$01	sonst Parity-Fehler
EFC9	2C	.BYTE \$2C	Skip nach EFC7
EFCA	A9 04	LDA #\$04	Empfängerpuffer voll
EFCC	2C	.BYTE \$2C	Skip nach \$EFC7
EFCD	A9 80	LDA #\$80	Break-Befehl empfangen
EFCE	2C	.BYTE \$2C	Skip nach \$EFD2
EFD0	A9 02	LDA \$#02	Rahmen-Fehler
EFD2	0D 97 02	ORA \$0297	mit Code für RS-232 Status verknüpfen
EFD5	8D 97 02	STA \$0297	und speichern
EFD8	4C 7E EF	JMP \$EF7E	zum Empfang des nächsten Bytes springen
EFDB	A5 AA	LDA \$AA	empfangenes Byte
EFDD	D0 F1	BNE \$EFD0	ungleich 0, dann zu Rahmen-Fehler
EFDF	F0 EC	BEQ \$EFC0	sonst zu Break-Befehl empfangen

\*\*\*\*\* RS-232 CKOUT, Ausgabe auf RS-232

Einsprung von \$F26C

EFE1	85 9A	STA \$9A	Gerätenummer abspeichern
EFE3	AD 94 02	LDA \$0294	RS 232 Kommandregister laden

EFE6	4A	LSR A	Bit 0 (Handshake) ins Carry
EFE7	90 29	BCC \$F012	verzweige wenn 3-Line- Handshake
EFE9	A9 02	LDA #\$02	Maske für DATA SET READY
EFEB	2C 01 DD	BIT \$DD01	Port B auslesen
EFEE	10 1D	BPL \$F00D	kein DSR, dann Fehler
EFF0	D0 20	BNE \$F012	verzweige wenn kein Request To Send
EFF2	AD A1 02	LDA \$02A1	RS-232 NMI Status laden
EFF5	29 02	AND #\$02	verknüpfe mit Bit für Datenempfang aktiv
EFF7	D0 F9	BNE \$EFF2	warten bis Empfang beendet
EFF9	2C 01 DD	BIT \$DD01	Port B der NMI-CIA auslesen
EFFC	70 FB	BVS \$EFF9	und auf Clear To Send warten
EFFE	AD 01 DD	LDA \$DD01	Port B lesen
F001	09 02	ORA #\$02	Bit für Request To Send setzen
F003	8D 01 DD	STA \$DD01	und wieder zurückschreiben
F006	2C 01 DD	BIT \$DD01	Port B holen und
F009	70 07	BVS \$F012	auf Clear To Send warten
F00B	30 F9	BMI \$F006	verzweige wenn nicht Data Set Ready

Einsprung von \$F459

F00D	A9 40	LDA #\$40	Bit für fehlendes DSR
F00F	8D 97 02	STA \$0297	Status setzen
F012	18	CLC	Carry für ok Kennzeichen setzen
F013	60	RTS	Rücksprung

*****			Ausgabe in RS 232 Puffer
F014	20 28 F0	JSR \$F028	falls erforderlich Übertragung starten

Einsprung von \$F208

F017	AC 9E 02	LDY \$029E	Zeiger auf Ausgabepuffer laden
F01A	C8	INY	und erhöhen
F01B	CC 9D 02	CPY \$029D	und mit Lesezeiger vergleichen

F01E	FO F4	BEQ \$F014	Puffer voll, dann warten
F020	8C 9E 02	STY \$029E	neuen Wert für
			Schreibzeiger merken
F023	88	DEY	und wieder normalisieren
F024	A5 9E	LDA \$9E	auszugebendes Byte holen und
F026	91 F9	STA (\$F9),Y	in Puffer schreiben

## Einsprung von \$F014

F028	AD A1 02	LDA \$02A1	RS 232 NMI Status laden
F02B	4A	LSR A	Bit 0 testen (läuft
			Sendebetrieb)
F02C	B0 1E	BCS \$F04C	verzweige wenn ja
F02E	A9 10	LDA #\$10	Bitwert für Timer starten
F030	8D 0E DD	STA \$DD0E	Timer A starten
F033	AD 99 02	LDA \$0299	Timer für
F036	8D 04 DD	STA \$DD04	Sende-Baud-Rate
F039	AD 9A 02	LDA \$029A	neu
F03C	8D 05 DD	STA \$DD05	setzen
F03F	A9 81	LDA #\$81	Code für Timer-Unterlauf NMI
			Timer A
F041	20 3B EF	JSR \$EF3B	in IC-Register schreiben
F044	20 06 EF	JSR \$EF06	CTS und DSR prüfen und
			Übertragung freigeben
F047	A9 11	LDA #\$11	Bitwert Timer A starten
F049	8D 0E DD	STA \$DD0E	Timer A starten
F04C	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* RS-232 CHKIN, Eingabe auf  
RS-232 setzen

## Einsprung von \$F227

F04D	85 99	STA \$99	Gerätenummer speichern
F04F	AD 94 02	LDA \$0294	RS 232 Befehlsregister laden
F052	4A	LSR A	Bit 0 ins Carry schieben
F053	90 28	BCC \$F07D	verzweige wenn 3-Line-
			Handshake
F055	29 08	AND #\$08	Bit für Duplex Mode isolieren
F057	F0 24	BEQ \$F07D	verzweige wenn voll Dupex

F059	A9 02	LDA #\$02	Maske für 'RTS OUT'
F05B	2C 01 DD	BIT \$DD01	Data Set Ready abfragen
F05E	10 AD	BPL \$F00D	verzweige wenn nein
F060	F0 22	BEQ \$F084	Ready To Send abfragen
F062	AD A1 02	LDA \$02A1	RS 232 NMI Status laden
F065	4A	LSR A	Bit 0 ins Carry (Sendebetrieb aktiv)
F066	B0 FA	BCS \$F062	ja, warten bis beendet
F068	AD 01 DD	LDA \$DD01	Port B laden
F06B	29 FD	AND #\$FD	Request To Send
F06D	8D 01 DD	STA \$DD01	und wieder speichern
F070	AD 01 DD	LDA \$DD01	Port B holen
F073	29 04	AND #\$04	Bit für Data Terminal Ready
F075	F0 F9	BEQ \$F070	verzweige wenn nein, warten
F077	A9 90	LDA #\$90	NMI-Maske für 'Flag' laden
F079	18	CLC	Carry löschen (ok Kennzeichen)
F07A	4C 3B EF	JMP \$EF3B	NMI freigeben

\*\*\*\*\* RS-232 CHKIN bei 3-Line  
Handshake

F07D	AD A1 02	LDA \$02A1	RS-232 NMI Status laden
F080	29 12	AND #\$12	wenn RS-232 nicht aktiv
F082	F0 F3	BEQ \$F077	dann starten
F084	18	CLC	Carry löschen (ok Kenneichen)
F085	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* GET von RS-232

Einsprung von \$F150

F086	AD 97 02	LDA \$0297	RS-232 Status holen
F089	AC 9C 02	LDY \$029C	Zeiger auf Ende des Eingabepuffers
F08C	CC 9B 02	CPY \$029B	mit Zeiger auf Anfang vergleichen
F08F	F0 0B	BEQ \$F09C	verzweige wenn gleich (Puffer leer)
F091	29 F7	AND #\$F7	Bit 3 (Puffer leer)

F093	8D 97 02	STA \$0297	im Status löschen (Zeichen im Puffer)
F096	B1 F7	LDA (\$F7),Y	Byte aus Puffer holen
F098	EE 9C 02	INC \$029C	Pufferzeiger erhöhen
F09B	60	RTS	Rücksprung
F09C	09 08	ORA #\$08	Bitwert für Puffer leer
F09E	8D 97 02	STA \$0297	Status setzen
FOA1	A9 00	LDA #\$00	Null übergeben
FOA3	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Ende der RS-232 Übertragung  
abwarten

Einsprung von \$ED0E, \$F88A

FOA4	48	PHA	Akku auf Stack retten
FOA5	AD A1 02	LDA \$02A1	RS-232 NMI Status laden
FOA8	F0 11	BEQ \$FOBB	nicht gesetzt, dann ok
FOAA	AD A1 02	LDA \$02A1	RS-232 NMI Status laden
FOAD	29 03	AND #\$03	Bit 0 = senden und Bit 1 = empfangen
FOAF	D0 F9	BNE \$FOAA	warten bis beide Bits gelöscht
FOB1	A9 10	LDA #\$10	Bitwert für Interrupt durch
FOB3	8D 0D DD	STA \$DDDD	'Flag'-Leitung setzen
FOB6	A9 00	LDA #\$00	RS-232 NMI Status
FOB8	8D A1 02	STA \$02A1	zurücksetzen
FOBB	68	PLA	Akku wieder holen
FOBC	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Systemmeldungen

FOBD	0D 49 2F 4F 20 45 52 4F	I/O ERROR #
FOC6	52 20 A3	
FOC9	0D 53 45 41 52 43 48 49	SEARCHING
FOD1	4E 47 A0	
FOD4	46 4F 52 A0	FOR
FOD8	0D 50 52 45 53 53 20 50	PRESS PLAY ON TAPE
FOD9	4C 41 59 20 4F 4E 20 54	
FODB	41 50 C5	

```

FOEB  50 52 45 53 53 20 52 45  PRESS RECORD & PLAY ON TAPE
FOF3  43 4F 52 44 20 26 20 50
FOFB  4C 41 59 20 4F 4E 20 54
F103  41 50 C5
F106  0D 4C 4F 41 44 49 4E C7  LOADING
F10E  0D 53 41 56 49 4E 47 A0  SAVING
F116  0D 56 45 52 49 46 59 49  VERIFYING
F11E  4E C7
F120  0D 46 4F 55 4E 44 A0      FOUND
F127  0D 4F 4B 8D                OK

```

\*\*\*\*\* Systemmeldungen ausgeben

Einsprung von \$F5DA

```

F12B  24 9D      BIT $9D      Direkt-Modus Flag
F12D  10 0D      BPL $F13C   Programm, dann überspringen

```

Einsprung von \$F5B5, \$F5BE, \$F695, \$F71F, \$F752, \$F81E  
\$F82B

```

F12F  B9 BD F0   LDA $F0BD,Y Zeichen holen mit Offset der
                        Meldung in Y-Register
F132  08         PHP      Status-Register retten
F133  29 7F     AND #$7F   Bit 7 löschen
F135  20 D2 FF JSR $FFD2   und Zeichen ausgeben
F138  C8       INY      Zeiger erhöhen
F139  28       PLP      Status wiederholen
F13A  10 F3    BPL $F12F   verzweige wenn noch weitere
                        Buchstaben
F13C  18       CLC      Carry löschen, ok
F13D  60       RTS      Rücksprung

```

\*\*\*\*\* GETIN

Einsprung von \$FFE4

```

F13E  A5 99     LDA $99     Eingabegerät laden
F140  D0 08     BNE $F14A  verzweige wenn nicht Tastatur

```

F142	A5 C6	LDA \$C6	Anzahl der Zeichen im Tastaturpuffer laden
F144	F0 DF	BEQ \$F155	verzweige wenn kein Zeichen
F146	78	SEI	Interruptflag setzen
F147	4C B4 E5	JMP \$E5B4	Zeichen aus Tastaturpuffer holen
F14A	C9 02	CMP #\$02	Geräteadresse für RS-232
F14C	D0 18	BNE \$F166	nein dann zur BASIN-Routine

Einsprung von \$F1B8

F14E	84 97	STY \$97	Y-Register merken
F150	20 86 F0	JSR \$F086	Get von RS 232
F153	A4 97	LDY \$97	Y-Register wiederholen
F155	18	CLC	Carry löschen, ok
F156	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* BASIN Eingabe eines  
Zeichens

Einsprung von \$FFCF

F157	A5 99	LDA \$99	Gerätenummer laden
F159	D0 0B	BNE \$F166	verzweige wenn nicht Tastatur
F15B	A5 D3	LDA \$D3	Cursorposition holen
F15D	85 CA	STA \$CA	und für
F15F	A5 D6	LDA \$D6	Tastatureingabe
F161	85 C9	STA \$C9	setzen
F163	4C 32 E6	JMP \$E632	Eingabe vom Bildschirm
F166	C9 03	CMP #\$03	Eingabekanal 3 = Bildschirm
F168	D0 09	BNE \$F173	wenn nicht verzweige

\*\*\*\*\* vom Bildschirm

F16A	85 D0	STA \$D0	Flag auf Eingabe von Bild- schirmstelle
F16C	A5 D5	LDA \$D5	Cursorzeile laden
F16E	85 C8	STA \$C8	als Pointer für Ende der Zeile speichern

F170	4C 32 E6	JMP \$E632	zu Eingabe vom Bildschirm
F173	B0 38	BCS \$F1AD	verzweige zu Eingabe vom IEC-Bus
F175	C9 02	CMP #\$02	Eingabe von RS-232 ?
F177	F0 3F	BEQ \$F1B8	ja, so verzweige
*****			
			Eingabe vom Band
F179	86 97	STX \$97	X-Register merken
F17B	20 99 F1	JSR \$F199	ein Zeichen vom Band holen
F17E	B0 16	BCS \$F196	verzweige bei Fehler
F180	48	PHA	Akku retten
F181	20 99 F1	JSR \$F199	ein Zeichen vom Band holen
F184	B0 0D	BCS \$F193	verzweige bei Fehler
F186	D0 05	BNE \$F18D	letztes Zeichen ?
F188	A9 40	LDA #\$40	Code für 'End of Identify'
F18A	20 1C FE	JSR \$FE1C	Status setzen
F18D	C6 A6	DEC \$A6	Bandpuffer Zeiger erniedrigen
F18F	A6 97	LDX \$97	X-Register zurückholen
F191	68	PLA	geholtes Zeichen in Akku
F192	60	RTS	Rücksprung
F193	AA	TAX	Fehlernummer ins X-Register
F194	68	PLA	Stack normalisieren
F195	8A	TXA	Fehlernummer in Akku
F196	A6 97	LDX \$97	X-Register zurückholen
F198	60	RTS	Rücksprung
*****			
			ein Zeichen vom Band holen
Einsprung von \$F17B, \$F181			
F199	20 0D F8	JSR \$F80D	Bandpuffer Zeiger erhöhen
F19C	D0 0B	BNE \$F1A9	verzweige wenn noch Zeichen im Puffer
F19E	20 41 F8	JSR \$F841	sonst nächsten Block vom Band holen
F1A1	B0 11	BCS \$F1B4	STOP-Taste, dann Abbruch
F1A3	A9 00	LDA #\$00	Pufferzeiger
F1A5	85 A6	STA \$A6	auf Null
F1A7	F0 F0	BEQ \$F199	unbedingter Sprung

F1A9	B1 B2	LDA (\$B2),Y	Zeichen aus Puffer lesen
F1AB	18	CLC	Carry =0 (ok Kennzeichen)
F1AC	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Eingabe vom IEC-Bus

F1AD	A5 90	LDA \$90	Status testen
F1AF	F0 04	BEQ \$F1B5	verzweige wenn ok
F1B1	A9 0D	LDA #\$0D	'CR' Kode ausgeben
F1B3	18	CLC	Carry =0 (ok Kennzeichen)
F1B4	60	RTS	Rücksprung

F1B5	4C 13 EE	JMP \$EE13	ein Byte vom IEC-Bus holen
------	----------	------------	----------------------------

\*\*\*\*\* RS 232 Eingabe

F1B8	20 4E F1	JSR \$F14E	ein Byte von RS 232 holen
F1BB	B0 F7	BCS \$F1B4	verzweige wenn Fehler
F1BD	C9 00	CMP #\$00	vergleiche mit Nullbyte
F1BF	D0 F2	BNE \$F1B3	nein, dann ok
F1C1	AD 97 02	LDA \$0297	Status laden
F1C4	29 60	AND #\$60	fehlt DSR ?
F1C6	D0 E9	BNE \$F1B1	ja, 'CR' zurückgeben
F1C8	F0 EE	BEQ \$F1B8	nein, neuer Versuch

\*\*\*\*\* BSOUT Ausgabe eines Zeichens

Einsprung von \$FFD2

F1CA	48	PHA	Datenbyte retten
F1CB	A5 9A	LDA \$9A	Gerätenummer für Ausgabe
F1CD	C9 03	CMP #\$03	vergleiche mit Bildschirm
F1CF	D0 04	BNE \$F1D5	verzweige wenn nein
F1D1	68	PLA	Datenbyte wiederholen
F1D2	4C 16 E7	JMP \$E716	ein Zeichen auf Bildschirm ausgeben
F1D5	90 04	BCC \$F1DB	verzweige wenn keine Ausgabe IEC-Bus

*****				Ausgabe auf IEC-Bus
F1D7	68	PLA		Datenbyte retten
F1D8	4C DD ED	JMP \$EDDD		ein Byte auf IEC-Bus ausgeben
F1DB	4A	LSR A		Bit 0 der Ausgabekanal- Nummer ins Carry
F1DC	68	PLA		Datenbyte wiederholen

## Einsprung von \$F2D4

F1DD	85 9E	STA \$9E		auszugebendes Zeichen merken
F1DF	8A	TXA		X-Register
F1E0	48	PHA		und Y-Register
F1E1	98	TYA		auf Stack
F1E2	48	PHA		retten
F1E3	90 23	BCC \$F208		RS-232 Ausgabe

*****				Ausgabe auf Band
F1E5	20 0D F8	JSR \$F80D		Bandpuffer Zeiger erhöhen
F1E8	D0 0E	BNE \$F1F8		verzweige wenn Puffer nicht voll
F1EA	20 64 F8	JSR \$F864		Puffer auf Band schreiben
F1ED	B0 0E	BCS \$F1FD		STOP-Taste, dann Abbruch
F1EF	A9 02	LDA #\$02		Kontrollbyte für Datenblock
F1F1	A0 00	LDY #\$00		Pufferzeiger auf 0
F1F3	91 B2	STA (\$B2),Y		Akku in Puffer schreiben
F1F5	C8	INY		Zeiger erhöhen
F1F6	84 A6	STY \$A6		und merken
F1F8	A5 9E	LDA \$9E		Datenbyte holen
F1FA	91 B2	STA (\$B2),Y		Zeichen in Puffer schreiben

## Einsprung von \$F20B

F1FC	18	CLC		Carry =0 (ok Kennzeichen)
F1FD	68	PLA		X-Register
F1FE	A8	TAY		und Y-Register
F1FF	68	PLA		aus Stack
F200	AA	TAX		holen
F201	A5 9E	LDA \$9E		Datenbyte zurückholen
F203	90 02	BCC \$F207		verzweige wenn ok

```

F205  A9 00      LDA #$00      Flag für 'STOP-Taste
                    gedrückt'
F207  60          RTS          Rücksprung

*****          RS-232 Ausgabe
F208  20 17 F0   JSR $F017   ein Zeichen in RS-232
                    Puffer schreiben
F20B  4C FC F1   JMP $F1FC   CHROUT

*****          CHKIN Eingabegerät setzen

```

Einsprung von \$FFC6

```

F20E  20 0F F3   JSR $F30F   sucht logische Filenummer
F211  F0 03      BEQ $F216   verzweige wenn gefunden
F213  4C 01 F7   JMP $F701   sonst 'file not open'
F216  20 1F F3   JSR $F31F   setzt Fileparameter
F219  A5 BA      LDA $BA     Gerätenummer laden
F21B  F0 16      BEQ $F233   0, Tastatur
F21D  C9 03      CMP #$03    vergleiche mit Bildschirm
F21F  F0 12      BEQ $F233   verzweige zu Bildschirm
F221  B0 14      BCS $F237   verzweige zu IEC-Bus
F223  C9 02      CMP #$02    vergleiche mit RS-232
F225  D0 03      BNE $F22A   nein, dann Band
F227  4C 4D F0   JMP $F04D   ja, dann RS-232

*****          Band als Eingabegerät setzen
F22A  A6 B9      LDX $B9    Sekundäradresse laden
F22C  E0 60      CPX #$60   vergleiche mit 'Null'
F22E  F0 03      BEQ $F233   verzweige wenn 'Null'
F230  4C 0A F7   JMP $F70A   sonst 'not input file'
F233  85 99      STA $99    Gerätenummer für Ausgabe
                    speichern
F235  18          CLC          Carry =0 (ok Kennzeichen)
F236  60          RTS          Rücksprung

*****          IEC-Bus als Eingabegerät
F237  AA          TAX          Geräteadresse retten
F238  20 09 ED   JSR $ED09   TALK senden
F23B  A5 B9      LDA $B9    Sekundäradresse laden

```

F23D	10 06	BPL \$F245	verzweige wenn kleiner 128
F23F	20 CC ED	JSR \$EDCC	wartet auf Takt-Signal
F242	4C 48 F2	JMP \$F248	nächsten Befehl überspringen
F245	20 C7 ED	JSR \$EDC7	Sekundäradresse für TALK senden

## Einsprung von \$F242

F248	8A	TXA	Geräteadresse wiederholen
F249	24 90	BIT \$90	Status abfragen
F24B	10 E6	BPL \$F233	verzweige wenn ok
F24D	4C 07 F7	JMP \$F707	sonst 'DEVICE NOT PRESENT'

\*\*\*\*\* CKOUT Ausgabegerät setzen

## Einsprung von \$FFC9

F250	20 0F F3	JSR \$F30F	sucht logische Filenummer
F253	F0 03	BEQ \$F258	verzweige wenn gefunden
F255	4C 01 F7	JMP \$F701	sonst 'FILE NOT OPEN'
F258	20 1F F3	JSR \$F31F	setzt Fileparameter
F25B	A5 BA	LDA \$BA	Gerätenummer holen
F25D	D0 03	BNE \$F262	verzweige wenn ungleich Null
F25F	4C 0D F7	JMP \$F70D	sonst 'NOT INPUT FILE'
F262	C9 03	CMP #\$03	vergleiche mit Bildschirm ?
F264	F0 0F	BEQ \$F275	verzweige wenn Bildschirm
F266	B0 11	BCS \$F279	verzweige wenn IEC-Bus
F268	C9 02	CMP #\$02	vergleiche mit RS-232
F26A	D0 03	BNE \$F26F	verzweige wenn nein
F26C	4C E1 EF	JMP \$EFE1	Ausgabe auf RS-232 vorbereiten

\*\*\*\*\* Band als Ausgabegerät setzen

F26F	A6 B9	LDX \$B9	Sekundäradresse laden
F271	E0 60	CPX #\$60	mit 'Null' vergleichen
F273	F0 EA	BEQ \$F25F	Bandfile zum Lesen, 'NOT OUTPUT FILE'
F275	85 9A	STA \$9A	Nummer des Ausgabegeräts setzen

F277	18	CLC	Carry =0 (ok Kennzeichen)
F278	60	RTS	Rücksprung

*****			Ausgabe auf IEC-Bus legen
F279	AA	TAX	Geräteadresse retten
F27A	20 0C ED	JSR \$ED0C	LISTEN senden
F27D	A5 B9	LDA \$B9	Sekundäradresse laden
F27F	10 05	BPL \$F286	verzweige wenn kleiner 128
F281	20 BE ED	JSR \$EDBE	ATN zurücksetzen
F284	D0 03	BNE \$F289	unbedingter Sprung
F286	20 B9 ED	JSR \$EDB9	Sekundäradresse für LISTEN senden
F289	8A	TXA	Geräteadresse wiederholen
F28A	24 90	BIT \$90	Status abfragen
F28C	10 E7	BPL \$F275	verzweige wenn ok
F28E	4C 07 F7	JMP \$F707	'device not present'

*****			CLOSE logische Filenummer im Akku
-------	--	--	--------------------------------------

Einsprung von \$FFC3

F291	20 14 F3	JSR \$F314	sucht logische Filenummer
F294	F0 02	BEQ \$F298	verzweige wenn gefunden
F296	18	CLC	File nicht vorhanden, dann fertig
F297	60	RTS	Rücksprung
F298	20 1F F3	JSR \$F31F	Fileparameter setzen
F29B	8A	TXA	Zeiger auf Parametereintrag in Filetabelle
F29C	48	PHA	retten
F29D	A5 BA	LDA \$BA	Geräteadresse laden
F29F	F0 50	BEQ \$F2F1	verzweige wenn Tastatur
F2A1	C9 03	CMP #\$03	vergleiche mit Bildschirm
F2A3	F0 4C	BEQ \$F2F1	verzweige wenn Bildschirm
F2A5	B0 47	BCS \$F2EE	verzweige wenn IEC-Bus
F2A7	C9 02	CMP #\$02	vergleiche mit RS-232
F2A9	D0 1D	BNE \$F2C8	nein, dann Band

*****				RS-232 File schließen
F2AB	68	PLA		Zeiger auf Parametereintrag
F2AC	20 F2 F2	JSR \$F2F2		Fileeintrag in Tabelle löschen
F2AF	20 83 F4	JSR \$F483		CIAs für I/O rücksetzen
F2B2	20 27 FE	JSR \$FE27		Memory-Top holen
F2B5	A5 F8	LDA \$F8		RS-232 Eingabepuffer HIGH-Byte laden
F2B7	F0 01	BEQ \$F2BA		verzweige wenn 0
F2B9	C8	INY		HIGH-Byte von Memory-Top erhöhen
F2BA	A5 FA	LDA \$FA		RS-232 Ausgabepuffer HIGH-Byte laden
F2BC	F0 01	BEQ \$F2BF		verzweige wenn 0
F2BE	C8	INY		sonst HIGH-Byte von Memory- Top erhöhen
F2BF	A9 00	LDA #\$00		0 laden
F2C1	85 F8	STA \$F8		und Puffer
F2C3	85 FA	STA \$FA		freigeben
F2C5	4C 7D F4	JMP \$F47D		Memory Top neu setzen
*****				Band File schließen
F2C8	A5 B9	LDA \$B9		Sekundäradresse laden
F2CA	29 0F	AND #\$0F		Bits 0 bis 3 isolieren
F2CC	F0 23	BEQ \$F2F1		verzweige wenn File zum Lesen
F2CE	20 D0 F7	JSR \$F7D0		Band-Puffer Startadresse holen
F2D1	A9 00	LDA #\$00		Markierung für letztes Zeichen im Datenpuffer
F2D3	38	SEC		Flag für Ausgabe auf Recorder
F2D4	20 DD F1	JSR \$F1DD		Zeichen in Kassettenpuffer
F2D7	20 64 F8	JSR \$F864		Puffer auf Band schreiben
F2DA	90 04	BCC \$F2E0		verzweige wenn alles ok
F2DC	68	PLA		Zeiger auf Fileeintrag holen
F2DD	A9 00	LDA #\$00		0 für Break
F2DF	60	RTS		Rücksprung
F2E0	A5 B9	LDA \$B9		Sekundäradresse laden
F2E2	C9 62	CMP #\$62		vergleiche auf Open mit EOT
F2E4	D0 0B	BNE \$F2F1		verzweige wenn kein EOT

F2E6	A9 05	LDA #05	Kontrollbyte für EOT-Header
F2E8	20 6A F7	JSR \$F76A	Block auf Band schreiben
F2EB	4C F1 F2	JMP \$F2F1	Überspringe nächsten Befehl
F2EE	20 42 F6	JSR \$F642	IEC-File schließen

Einsprung von \$F2EB

F2F1	68	PLA	Zeiger auf Fileeintrag holen
------	----	-----	------------------------------

Einsprung von \$F2AC

F2F2	AA	TAX	ins X-Register schieben
F2F3	C6 98	DEC \$98	Anzahl der offenen Files erniedrigen
F2F5	E4 98	CPX \$98	und mit Zeiger auf Fileeintrag vergleichen
F2F7	F0 14	BEQ \$F30D	gleich, dann fertig
F2F9	A4 98	LDY \$98	Anzahl der offenen Files
F2FB	B9 59 02	LDA \$0259,Y	Letzten Fileeintrag
F2FE	9D 59 02	STA \$0259,X	an die
F301	B9 63 02	LDA \$0263,Y	freigewordene
F304	9D 63 02	STA \$0263,X	Stelle in der
F307	B9 6D 02	LDA \$026D,Y	Filetabelle
F30A	9D 6D 02	STA \$026D,X	schreiben
F30D	18	CLC	Carry =0 (ok Kennzeichnung)
F30E	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* sucht logische Filenummer  
(in X)

Einsprung von \$F20E, \$F250, \$F351

F30F	A9 00	LDA #00	Status
F311	85 90	STA \$90	löschen
F313	8A	TXA	Filenummer in Akku schieben

Einsprung von \$F291

F314	A6 98	LDX \$98	Anzahl der offenen Files
F316	CA	DEX	Anzahl um eins verringern

```

F317 30 15      BMI $F32E   verzweige wenn kein File
                          offen oder Filenummer nicht
                          gefunden
F319 DD 59 02   CMP $0259,X sucht Eintrag in Tabelle
F31C DD 08      BNE $F316   verzweige wenn noch nicht
                          gefunden
F31E 60        RTS         Rücksprung

```

```

*****          setzt Fileparameter

```

Einsprung von \$F216, \$F258, \$F298

```

F31F BD 59 02   LDA $0259,X logische Filenummer aus
F322 85 B8      STA $88     Tabelle holen und speichern
F324 BD 63 02   LDA $0263,X Geräteadresse aus Tabelle
F327 85 BA      STA $8A     holen und speichern
F329 BD 6D 02   LDA $026D,X Sekundäradresse aus Tabelle
F32C 85 B9      STA $89     holen und speichern
F32E 60        RTS         Rücksprung

```

```

*****          CLALL schließt alle
                          Ein-/Ausgabe Kanäle

```

Einsprung von \$FFE7

```

F32F A9 00      LDA #$00    Anzahl der offenen Files
F331 85 98      STA $98     auf Null stellen

```

```

*****          CLRCH schließt aktiven
                          I/O-Kanal

```

Einsprung von \$FFCC

```

F333 A2 03      LDX #$03    Vergleichswert in X
F335 E4 9A      CPX $9A     vergleiche mit Nummer des
                          Ausgabegeräts
F337 B0 03      BCS $F33C   verzweige wenn kleiner als 3
F339 20 FE ED   JSR $EDFE   IEC, UNLISTEN senden
F33C E4 99      CPX $99     vergleiche mit Nummer des
                          Eingabegeräts

```

F33E	B0 03	BCS \$F343	verzweige wenn kleiner als 3
F340	20 EF ED	JSR \$EDEF	IEC, UNTALK senden
F343	86 9A	STX \$9A	Ausgabe wieder auf Bildschirm
F345	A9 00	LDA #\$00	Eingabe wieder
F347	85 99	STA \$99	von Tastatur
F349	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* OPEN

Einsprung von \$FFC0

F34A	A6 B8	LDX \$B8	Filenummer in X
F34C	D0 03	BNE \$F351	verzweige wenn ungleich Null
F34E	4C 0A F7	JMP \$F70A	'not input file' (??)
F351	20 0F F3	JSR \$F30F	sucht logische Filenummer
F354	D0 03	BNE \$F359	nicht gefunden, kann neu angelegt werden
F356	4C FE F6	JMP \$F6FE	sonst 'file open'
F359	A6 98	LDX \$98	Anzahl der offenen Files
F35B	E0 0A	CPX #\$0A	mit 10 vergleichen
F35D	90 03	BCC \$F362	kleiner 10 dann ok
F35F	4C FB F6	JMP \$F6FB	'too many files'
F362	E6 98	INC \$98	Anzahl erhöhen
F364	A5 B8	LDA \$B8	logische Filenummer laden
F366	9D 59 02	STA \$0259,X	und in die Tabelle schreiben
F369	A5 B9	LDA \$B9	Sekundäradresse laden
F36B	09 60	ORA #\$60	Bit 5 und 6 setzen
F36D	85 B9	STA \$B9	wieder speichern
F36F	9D 6D 02	STA \$026D,X	und in die Tabelle schreiben
F372	A5 BA	LDA \$BA	Gerätenummer laden
F374	9D 63 02	STA \$0263,X	und in die Tabelle schreiben
F377	F0 5A	BEQ \$F3D3	verzweige wenn Gerätenummer für Tastatur
F379	C9 03	CMP #\$03	Code für Bildschirm
F37B	F0 56	BEQ \$F3D3	ja, so verzweige
F37D	90 05	BCC \$F384	verzweige wenn nicht IEC-Bus
F37F	20 D5 F3	JSR \$F3D5	File auf IEC-Bus eröffnen
F382	90 4F	BCC \$F3D3	unbedingter Sprung
F384	C9 02	CMP #\$02	Code für Band
F386	D0 03	BNE \$F38B	verzweige wenn nein

F388	4C 09 F4	JMP \$F409	RS-232 open
F388	20 D0 F7	JSR \$F7D0	Bandpuffer Startadresse in X und Y holen
F38E	B0 03	BCS \$F393	verzweige wenn HIGH-Byte größer als 2
F390	4C 13 F7	JMP \$F713	'illegal device number'
F393	A5 B9	LDA \$B9	Sekundäradresse laden
F395	29 0F	AND #\$0F	Bits 0 bis 3 isolieren
F397	D0 1F	BNE \$F3B8	ungleich Null dann schreiben
F399	20 17 F8	JSR \$F817	wartet auf Play-Taste
F39C	B0 36	BCS \$F3D4	verzweige wenn Play Taste gedrückt
F39E	20 AF F5	JSR \$F5AF	'SEARCHING' ('for name') ausgeben
F3A1	A5 B7	LDA \$B7	Länge des Filenamens
F3A3	F0 0A	BEQ \$F3AF	kein Filename, dann weiter
F3A5	20 EA F7	JSR \$F7EA	sucht gewünschten Bandheader
F3A8	90 18	BCC \$F3C2	verzweige wenn gefunden
F3AA	F0 28	BEQ \$F3D4	verzweige wenn STOP-Taste
F3AC	4C 04 F7	JMP \$F704	EOT, 'FILE NOT FOUND' ausgeben
F3AF	20 2C F7	JSR \$F72C	nächsten Bandheader suchen
F3B2	F0 20	BEQ \$F3D4	EOT, Fehler
F3B4	90 0C	BCC \$F3C2	verzweige wenn gefunden
F3B6	B0 F4	BCS \$F3AC	sonst PRG-File, weiter suchen
F3B8	20 38 F8	JSR \$F838	wartet auf Record & Play Taste
F3BB	B0 17	BCS \$F3D4	STOP-Taste, dann Abbruch
F3BD	A9 04	LDA #\$04	Kontrollbyte für Datenheader
F3BF	20 6A F7	JSR \$F76A	Header auf Band schreiben
F3C2	A9 BF	LDA #\$BF	Zeiger auf Ende des Bandpuffers
F3C4	A4 B9	LDY \$B9	Sekundäradresse laden
F3C6	C0 60	CPY #\$60	vergleiche mit \$60 für Band lesen
F3C8	F0 07	BEQ \$F3D1	lesen, dann verzweige
F3CA	A0 00	LDY #\$00	Zeiger auf 0 setzen
F3CC	A9 02	LDA #\$02	Kontrollbyte für Datenblock
F3CE	91 B2	STA (\$B2),Y	in Bandpuffer schreiben

F3D0	98	TYA	Zeiger in Akku
F3D1	85 A6	STA \$A6	Zeiger in Bandpuffer setzen
F3D3	18	CLC	Carry =0 (ok Kennzeichen)
F3D4	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* File auf IEC-Bus eröffnen

Einsprung von \$F37F, \$F4C8, \$F605

F3D5	A5 B9	LDA \$B9	Sekundäradresse laden
F3D7	30 FA	BMI \$F3D3	Rücksprung wenn größer, gleich 128
F3D9	A4 B7	LDY \$B7	Länge des Filenamens laden
F3DB	F0 F6	BEQ \$F3D3	gleich Null, dann fertig
F3DD	A9 00	LDA #\$00	Status
F3DF	85 90	STA \$90	löschen
F3E1	A5 BA	LDA \$BA	Geräteadresse laden
F3E3	20 0C ED	JSR \$ED0C	LISTEN
F3E6	A5 B9	LDA \$B9	Sekundäradresse laden
F3E8	09 F0	ORA #\$F0	Bits 4 bis 7 setzen (Open Kennzeichnung)
F3EA	20 B9 ED	JSR \$EDB9	Sekundäradresse senden
F3ED	A5 90	LDA \$90	Status testen
F3EF	10 05	BPL \$F3F6	verzweige wenn ok
F3F1	68	PLA	Stack
F3F2	68	PLA	rücksetzen
F3F3	4C 07 F7	JMP \$F707	'device not present'
F3F6	A5 B7	LDA \$B7	Länge des Filenamens
F3F8	F0 0C	BEQ \$F406	kein Filename, dann fertig
F3FA	A0 00	LDY #\$00	Zeiger auf Null setzen
F3FC	B1 BB	LDA (\$BB),Y	Filenames holen
F3FE	20 DD ED	JSR \$EDDD	auf IEC-Bus ausgeben
F401	C8	INY	Zeiger erhöhen
F402	C4 B7	CPY \$B7	mit Länge des Filenamens vergleichen
F404	D0 F6	BNE \$F3FC	verzweige wenn noch nicht alle Zeichen
F406	4C 54 F6	JMP \$F654	UNLISTEN, return

\*\*\*\*\* RS-232 Open

Einsprung von \$F388

F409	20 83 F4	JSR \$F483	CIA's setzen
F40C	8C 97 02	STY \$0297	RS-232 Status löschen
F40F	C4 B7	CPY \$B7	Länge des "Filenamens"
F411	F0 0A	BEQ \$F41D	verzweige wenn kein Filename
F413	B1 BB	LDA (\$BB),Y	die ersten
F415	99 93 02	STA \$0293,Y	vier
F418	C8	INY	Zeichen
F419	CO 04	CPY #\$04	speichern
F41B	DO F2	BNE \$F40F	verzweige wenn noch nicht alle vier Zeichen
F41D	20 4A EF	JSR \$EF4A	Anzahl der Datenbits berechnen
F420	8E 98 02	STX \$0298	und speichern
F423	AD 93 02	LDA \$0293	Kontrollregister holen
F426	29 0F	AND #\$0F	Bits für Baud-Rate isolieren
F428	F0 1C	BEQ \$F446	verzweige wenn User-Baud-Rate
F42A	0A	ASL A	mal 2 für Tabelle
F42B	AA	TAX	als Zeiger merken
F42C	AD A6 02	LDA \$02A6	NTSC-Version
F42F	DO 09	BNE \$F43A	verzweige wenn nein
F431	BC C1 FE	LDY \$FEC1,X	Baud-Rate, HIGH für NTSC-Timing
F434	BD C0 FE	LDA \$FEC0,X	Baud-Rate, LOW
F437	4C 40 F4	JMP \$F440	überspringe zwei Befehle
F43A	BC EB E4	LDY \$E4EB,X	Baud-Rate, HIGH für PAL-Timing
F43D	BD EA E4	LDA \$E4EA,X	Baud-Rate, LOW

Einsprung von \$F437

F440	8C 96 02	STY \$0296	HIGH-Byte speichern
F443	8D 95 02	STA \$0295	LOW-Byte speichern
F446	AD 95 02	LDA \$0295	Timerwert = Baud-Rate * zwei + \$C8 (200)
F449	0A	ASL A	Timer LOW * zwei

F44A	20 2E FF	JSR \$FF2E	Timerwert für Baud-Rate ermitteln
F44D	AD 94 02	LDA \$0294	Kommandoregister laden
F450	4A	LSR A	Prüfe ob 3-Line-Handshake
F451	90 09	BCC \$F45C	verzweige wenn ja
F453	AD 01 DD	LDA \$DD01	Prüfe ob Data Set Ready
F456	0A	ASL A	Bit 7 ins Carry
F457	B0 03	BCS \$F45C	verzweige wenn DSR vorhanden
F459	20 0D F0	JSR \$F00D	Status für DSR setzen
F45C	AD 9B 02	LDA \$029B	Anfang RS-232 Eingabepuffer
F45F	8D 9C 02	STA \$029C	mit Ende des Eingabepuffers gleichsetzen
F462	AD 9E 02	LDA \$029E	Anfang des RS-232 Ausgabepuffers
F465	8D 9D 02	STA \$029D	mit Ende des Ausgabepuffers gleichsetzen
F468	20 27 FE	JSR \$FE27	Memory Top holen
F46B	A5 F8	LDA \$F8	HIGH-Byte des Zeigers auf RS-232 Eingabepuffer
F46D	D0 05	BNE \$F474	ungleich Null, so Eingabe- puffer bereits angelegt
F46F	88	DEY	HIGH-Byte Memory Top -1
F470	84 F8	STY \$F8	als Zeiger für RS-232 Eingabepuffer speichern
F472	86 F7	STX \$F7	LOW-Byte Memory Top als LOW- Byte Eingabepuffer setzen
F474	A5 FA	LDA \$FA	HIGH-Byte des Zeigers auf RS-232 Ausgabepuffer
F476	D0 05	BNE \$F47D	verzweige wenn Ausgabepuffer bereits angelegt
F478	88	DEY	HIGH-Byte des Memory Top -1
F479	84 FA	STY \$FA	und als Zeiger für RS-232 Ausgabepuffer setzen
F47B	86 F9	STX \$F9	LOW-Byte Memory Top als LOW- Byte Ausgabepuffer setzen

Einsprung von \$F2C5

F47D	38	SEC	Carry =1 (Fehlerkennzeichen)
------	----	-----	------------------------------

```

F47E  A9 F0    LDA #$F0    Flag für Puffer schützen/
                freigegeben setzen
F480  4C 2D FE    JMP $FE2D    Memory-Top neu setzen

*****          CIAs nach RS 232 rücksetzen

```

Einsprung von \$F2AF, \$F409

```

F483  A9 7F    LDA #$7F    Bitwert für alle
F485  8D 0D DD    STA $DD0D    NMIs blockieren setzen
F488  A9 06    LDA #$06    Bit 1 und 2 Ausgang
F48A  8D 03 DD    STA $DD03    PORT B Richtung
F48D  8D 01 DD    STA $DD01    PORT A Richtung
F490  A9 04    LDA #$04    Bit 2 setzen
F492  0D 00 DD    ORA $DD00    Bit 2 = TXD
F495  8D 00 DD    STA $DD00    Ausgeben
F498  A0 00    LDY #$00    RS-232
F49A  8C A1 02    STY $02A1    NMI-Flag löschen
F49D  60        RTS        Rücksprung

```

```

*****          LOAD - Routine

```

Einsprung von \$FFD5

```

F49E  86 C3    STX $C3    Startadresse
F4A0  84 C4    STY $C4    speichern
F4A2  6C 30 03    JMP ($0330) JMP $F4A5    LOAD-Vektor

```

Einsprung von \$F4A2

```

F4A5  85 93    STA $93    Load/Verify Flag
F4A7  A9 00    LDA #$00    Status
F4A9  85 90    STA $90    löschen
F4AB  A5 BA    LDA $BA    Geräteadresse laden
F4AD  D0 03    BNE $F4B2    ungleich Null, dann weiter
F4AF  4C 13 F7    JMP $F713    'ILLEGAL DEVICE NUMBER'
F4B2  C9 03    CMP #$03    vergleiche mit Code für
                Bildschirm
F4B4  F0 F9    BEQ $F4AF    verzweige wenn ja, Fehler
F4B6  90 7B    BCC $F533    kleiner 3, dann vom Board

```

```

***** IEC-Load
F4B8  A4 B7    LDY $B7    Länge des Filenamens laden
F4BA  D0 03    BNE $F4BF    ungleich Null, dann ok
F4BC  4C 10 F7  JMP $F710    'MISSING FILENAME'
F4BF  A6 B9    LDX $B9    Sekundäradresse laden
F4C1  20 AF F5    JSR $F5AF    'SEARCHING FOR' (filename)
F4C4  A9 60    LDA #$60    Sekundäradresse Null laden
                    (für OPEN)

F4C6  85 B9    STA $B9    und speichern
F4C8  20 D5 F3    JSR $F3D5    File auf IEC-Bus eröffnen
F4CB  A5 BA    LDA $BA    Gerätenummer laden
F4CD  20 09 ED    JSR $ED09    und TALK senden
F4D0  A5 B9    LDA $B9    Sekundäradresse laden
F4D2  20 C7 ED    JSR $EDC7    und senden
F4D5  20 13 EE    JSR $EE13    Byte vom IEC-Bus holen
F4D8  85 AE    STA $AE    als Startadresse LOW spei
                    chern

F4DA  A5 90    LDA $90    Status laden
F4DC  4A      LSR A      Bit 1
F4DD  4A      LSR A      ins Carry schieben
F4DE  B0 50    BCS $F530    falls gesetzt, dann Time out
                    (Fehler)

F4E0  20 13 EE    JSR $EE13    Startadresse HIGH holen
F4E3  85 AF    STA $AF    und speichern
F4E5  8A      TXA      Sekundäradresse laden
F4E6  D0 08    BNE $F4F0    verzweige falls ungleich Null
F4E8  A5 C3    LDA $C3    Startadresse LOW laden
F4EA  85 AE    STA $AE    und speichern
F4EC  A5 C4    LDA $C4    Startadresse HIGH laden
F4EE  85 AF    STA $AF    und speichern
F4F0  20 D2 F5    JSR $F5D2    'LOADING'/'VERIFYING'
                    ausgeben

F4F3  A9 FD    LDA #$FD    Time-out
F4F5  25 90    AND $90    Bit
F4F7  85 90    STA $90    löschen
F4F9  20 E1 FF    JSR $FFE1    Stop-Taste abfragen
F4FC  D0 03    BNE $F501    nicht gedrückt, dann weiter
F4FE  4C 33 F6    JMP $F633    File schließen
F501  20 13 EE    JSR $EE13    Programmbyte vom Bus holen

```

F504	AA	TAX	Akku in X-REG retten
F505	A5 90	LDA \$90	Status testen
F507	4A	LSR A	Time-out
F508	4A	LSR A	Bit ins Carry schieben
F509	B0 E8	BCS \$F4F3	falls Fehler, dann abbrechen
F50B	8A	TXA	ansonsten Akku wiederholen
F50C	A4 93	LDY \$93	Load/Verify Flag testen
F50E	F0 0C	BEQ \$F51C	gleich Null, dann LOAD
F510	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null setzen
F512	D1 AE	CMP (\$AE),Y	Verify, Vergleich
F514	F0 08	BEQ \$F51E	verzweige falls gleich
F516	A9 10	LDA #\$10	Bit 4 für Status setzen
F518	20 1C FE	JSR \$FE1C	Status setzen
F51B	2C	.BYTE \$2C	Skip nach \$F51E
F51C	91 AE	STA (\$AE),Y	Byte abspeichern
F51E	E6 AE	INC \$AE	LOW-Byte der Adresse erhöhen
F520	D0 02	BNE \$F524	verzweige falls kein Übertrag
F522	E6 AF	INC \$AF	ansonsten HIGH-Byte erhöhen
F524	24 90	BIT \$90	Status prüfen
F526	50 CB	BVC \$F4F3	verzweige wenn noch kein EOI
F528	20 EF ED	JSR \$EDEF	UNTALK senden
F52B	20 42 F6	JSR \$F642	File schließen
F52E	90 79	BCC \$F5A9	verzweige wenn kein Fehler
F530	4C 04 F7	JMP \$F704	'FILE NOT FOUND'

\*\*\*\*\*

F533	4A	LSR A	Gerätenummer feststellen
F534	B0 03	BCS \$F539	eins (Band) , dann weiter
F536	4C 13 F7	JMP \$F713	RS 232, 'ILLEGAL DEVICE NUMBER'
F539	20 D0 F7	JSR \$F7D0	Bandpuffer Startadresse holen
F53C	B0 03	BCS \$F541	verzweige wenn HIGH-Byte der Bandpufferstartadresse größer/ gleich 2
F53E	4C 13 F7	JMP \$F713	sonst 'ILLEGAL DEVICE NUMBER'
F541	20 17 F8	JSR \$F817	wartet auf Play-Taste
F544	B0 68	BCS \$F5AE	STOP-Taste, dann Abbruch
F546	20 AF F5	JSR \$F5AF	'SEARCHING' ( 'for name') ausgeben
F549	A5 B7	LDA \$B7	Länge des Filenamens laden

F54B	F0 09	BEQ \$F556	verzweige wenn Null
F54D	20 EA F7	JSR \$F7EA	gewünschten Bandheader suchen
F550	90 0B	BCC \$F55D	verzweige wenn gefunden
F552	F0 5A	BEQ \$F5AE	STOP-Taste, dann Abbruch
F554	B0 DA	BCS \$F530	EOT, dann 'FILE NOT FOUND'
F556	20 2C F7	JSR \$F72C	nächsten Bandheader suchen
F559	F0 53	BEQ \$F5AE	STOP-Taste, dann Abbruch
F55B	B0 D3	BCS \$F530	'EOT', dann 'FILE NOT FOUND'
F55D	A5 90	LDA \$90	Status holen
F55F	29 10	AND #\$10	EOF-Bit ausblenden
F561	38	SEC	Carry =1 (Fehlerkennzeichen)
F562	D0 4A	BNE \$F5AE	verzweige falls Fehler
F564	E0 01	CPX #\$01	Header-Typ 1 = BASIC- Programm (verschiebbar)
F566	F0 11	BEQ \$F579	verzweige wenn Header-Typ =1
F568	E0 03	CPX #\$03	3 = Maschinen-Programm (absolut)
F56A	D0 DD	BNE \$F549	verzweige wenn nicht 3 (falscher Header)
F56C	A0 01	LDY #\$01	Zeiger setzen
F56E	B1 B2	LDA (\$B2),Y	LOW-Byte Startadresse holen
F570	85 C3	STA \$C3	und speichern
F572	C8	INY	Zeiger erhöhen
F573	B1 B2	LDA (\$B2),Y	HIGH-Byte Startadresse holen
F575	85 C4	STA \$C4	und speichern
F577	B0 04	BCS \$F57D	unbedingter Sprung
F579	A5 B9	LDA \$B9	Sekundär-Adresse
F57B	D0 EF	BNE \$F56C	ungleich Null, dann nicht verschiebbar laden
F57D	A0 03	LDY #\$03	Zeiger setzen
F57F	B1 B2	LDA (\$B2),Y	LOW-Byte der Endadresse+1 des Programms holen
F581	A0 01	LDY #\$01	Zeiger auf LOW-Byte Anfangs adresse setzen
F583	F1 B2	SBC (\$B2),Y	von Endadresse subtrahieren
F585	AA	TAX	Ergebnis ins X-REG schieben
F586	A0 04	LDY #\$04	Zeiger auf HIGH-Byte der Endadresse setzen
F588	B1 B2	LDA (\$B2),Y	Endadresse holen

F58A	A0 02	LDY #\$02	Zeiger auf Startadresse setzen
F58C	F1 B2	SBC (\$B2),Y	und von Endadresse subtrahieren
F58E	A8	TAY	Ergebnis ins Y-REG schieben
F58F	18	CLC	Carry für Addition löschen
F590	8A	TXA	LOW-Byte der Programmlänge in Akku schieben
F591	65 C3	ADC \$C3	mit LOW-Byte der Anfangsadresse addieren
F593	85 AE	STA \$AE	als LOW-Byte der Endadresse speichern
F595	98	TYA	HIGH-Byte der Programmlänge in Akku schieben
F596	65 C4	ADC \$C4	mit HIGH-Byte Anfangsadresse addieren
F598	85 AF	STA \$AF	als HIGH-Byte Endadresse speichern
F59A	A5 C3	LDA \$C3	Startadresse
F59C	85 C1	STA \$C1	nach \$C1
F59E	A5 C4	LDA \$C4	und \$C2
F5A0	85 C2	STA \$C2	bringen
F5A2	20 D2 F5	JSR \$F5D2	'LOADING' / 'VERIFYING' ausgeben
F5A5	20 4A F8	JSR \$F84A	Programm vom Band laden
F5A8	24	.BYTE \$24	Skip nach \$F5AA
F5A9	18	CLC	Carry = 0 (ok Kennzeichen)
F5AA	A6 AE	LDX \$AE	Endadresse
F5AC	A4 AF	LDY \$AF	nach X/Y
F5AE	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* 'SEARCHING FOR' (Filename)  
ausgeben

Einsprung von \$F39E, \$F4C1, \$F546

F5AF	A5 9D	LDA \$9D	Direkt-Modus-Flag laden
F5B1	10 1E	BPL \$F5D1	verzweige wenn Bit 7 = 0 (Programm-Mode)
F5B3	A0 0C	LDY #\$0C	Offset für 'SEARCHING'

F5B5	20 2F F1	JSR \$F12F	Meldung ausgeben
F5B8	A5 B7	LDA \$B7	Länge des Filenamens
F5BA	F0 15	BEQ \$F5D1	gleich Null, dann fertig
F5BC	A0 17	LDY #\$17	Offset für 'FOR'
F5BE	20 2F F1	JSR \$F12F	Meldung ausgeben

Einsprung von \$F698

F5C1	A4 B7	LDY \$B7	Länge des Filenamens
F5C3	F0 0C	BEQ \$F5D1	gleich Null, dann fertig
F5C5	A0 00	LDY #\$00	Zähler setzen
F5C7	B1 BB	LDA (\$BB),Y	Filenamen holen
F5C9	20 D2 FF	JSR \$FFD2	und ausgeben
F5CC	C8	INY	Zähler erhöhen
F5CD	C4 B7	CPY \$B7	mit Länge des Filenamens ver- gleichen
F5CF	D0 F6	BNE \$F5C7	verzweige wenn noch nicht alle Buchstaben
F5D1	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* 'LOADING/VERIFYING' ausgeben

Einsprung von \$F4F0, \$F5A2

F5D2	A0 49	LDY #\$49	Offset für 'LOADING'
F5D4	A5 93	LDA \$93	Load/Verify-Flag laden
F5D6	F0 02	BEQ \$F5DA	Load wenn 0, dann ausgeben
F5D8	A0 59	LDY #\$59	sonst Offset für 'VERIFYING'
F5DA	4C 2B F1	JMP \$F12B	Meldung ausgeben, Rücksprung

\*\*\*\*\* SAVE - Routine

Einsprung von \$FFD8

F5DD	86 AE	STX \$AE	LOW-Byte der Endadresse speichern
F5DF	84 AF	STY \$AF	High-Byte der Endadresse speichern
F5E1	AA	TAX	Zeiger auf Anfangsadress- tabelle ins X-REG schieben

F5E2	85 00	LDA \$00,X	LOW-Byte der Startadresse
F5E4	85 C1	STA \$C1	holen und speichern
F5E6	85 01	LDA \$01,X	HIGH-Byte der Startadresse
F5E8	85 C2	STA \$C2	holen und speichern
F5EA	6C 32 03	JMP (\$0332)	SAVE-Vektor, JMP \$F5ED

Einsprung von \$F5EA

F5ED	A5 BA	LDA \$BA	Geräteadresse laden
F5EF	D0 03	BNE \$F5F4	verzweige wenn nicht gleich 0
F5F1	4C 13 F7	JMP \$F713	sonst 'ILLEGAL DEVICE NUMBER'
F5F4	C9 03	CMP #\$03	mit Code für Bildschirm vergleichen
F5F6	F0 F9	BEQ \$F5F1	wenn Bildschirm, dann Fehler
F5F8	90 5F	BCC \$F659	kleiner 3, dann verzweige

\*\*\*\*\*

Speichern auf IEC-Bus

F5FA	A9 61	LDA #\$61	Sekundäradresse 1
F5FC	85 B9	STA \$B9	setzen
F5FE	A4 B7	LDY \$B7	Länge des Filenamens laden
F600	D0 03	BNE \$F605	ungleich Null, dann ok
F602	4C 10 F7	JMP \$F710	sonst 'MISSING FILENAME'
F605	20 D5 F3	JSR \$F3D5	Filenamen auf IEC-Bus
F608	20 8F F6	JSR \$F68F	'SAVING' ausgeben
F60B	A5 BA	LDA \$BA	Geräteadresse laden
F60D	20 0C ED	JSR \$ED0C	und LISTEN senden
F610	A5 B9	LDA \$B9	Sekundäradresse laden
F612	20 B9 ED	JSR \$EDB9	und für LISTEN senden
F615	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null setzen
F617	20 8E FB	JSR \$FB8E	Startadresse nach \$AC/\$AD
F61A	A5 AC	LDA \$AC	Startadresse LOW-
F61C	20 DD ED	JSR \$EDDD	Byte senden
F61E	A5 AD	LDA \$AD	und HIGH-
F621	20 DD ED	JSR \$EDDD	senden
F624	20 D1 FC	JSR \$FCD1	Endadresse schon erreicht ?
F627	B0 16	BCS \$F63F	ja, dann fertig
F629	B1 AC	LDA (\$AC),Y	Programmbyte laden
F62B	20 DD ED	JSR \$EDDD	auf IEC-Bus ausgeben

F62E	20 E1 FF	JSR \$FFE1	STOP-Taste abfragen
F631	D0 07	BNE \$F63A	nicht gedrückt, dann weitermachen

Einsprung von \$F4FE

F633	20 42 F6	JSR \$F642	IEC-Bus Kanal schließen
F636	A9 00	LDA #\$00	Kennzeichnung für 'BREAK'
F638	38	SEC	Carry =1 (Fehlerkennzeichen)
F639	60	RTS	Rücksprung

F63A	20 DB FC	JSR \$FCDB	laufende Adresse erhöhen
F63D	D0 E5	BNE \$F624	unbedingter Sprung
F63F	20 FE ED	JSR \$EDFE	UNLISTEN senden

\*\*\*\*\* File auf IEC-Bus schließen

Einsprung von \$F2EE, \$F52B, \$F633

F642	24 B9	BIT \$B9	Sekundäradresse testen
F644	30 11	BMI \$F657	verzweige falls keine Sekundäradresse
F646	A5 BA	LDA \$BA	Geräteadresse laden
F648	20 0C ED	JSR \$ED0C	und LISTEN senden
F64B	A5 B9	LDA \$B9	Sekundäradresse laden
F64D	29 EF	AND #\$EF	Sekundäradresse
F64F	09 E0	ORA #\$E0	für CLOSE berechnen
F651	20 B9 ED	JSR \$EDB9	und ausgeben

Einsprung von \$F406

F654	20 FE ED	JSR \$EDFE	UNLISTEN senden
F657	18	CLC	Carry =0 (ok Kennzeichen)
F658	60	RTS	Rücksprung
F659	4A	LSR A	Bit 0 ins Carry schieben
F65A	B0 03	BCS \$F65F	falls gesetzt, dann zu Band
F65C	4C 13 F7	JMP \$F713	sonst RS-232, 'ILLEGAL DIVICE NUMBER'
F65F	20 D0 F7	JSR \$F7D0	Bandpuffer Startadresse holen

F662	90 8D	BCC \$F5F1	falls HIGH-Byte der Band Pufferstartadresse kleiner 2 dann 'ILLEGAL DEVICE NUMBER'
F664	20 38 F8	JSR \$F838	wartet auf Record & Play- Taste
F667	B0 25	BCS \$F68E	STOP, dann Abbruch
F669	20 8F F6	JSR \$F68F	'SAVING' (Name) ausgeben
F66C	A2 03	LDX #\$03	Header-Typ 3 = Maschinen programm (absolut)
F66E	A5 B9	LDA \$B9	Sekundäradresse laden
F670	29 01	AND #\$01	Bit 0 gesetzt (1 oder 3)
F672	D0 02	BNE \$F676	falls ja, dann Maschinen programm
F674	A2 01	LDX #\$01	Header-Typ 1 = BASIC- Programm (verschiebbar)
F676	8A	TXA	Header in Akku schieben
F677	20 6A F7	JSR \$F76A	Header auf Band schreiben
F67A	B0 12	BCS \$F68E	Aussprung bei Stop-Taste
F67C	20 67 F8	JSR \$F867	Programm auf Band schreiben
F67F	B0 0D	BCS \$F68E	Aussprung bei Stop-Taste
F681	A5 B9	LDA \$B9	Sekundäradresse laden
F683	29 02	AND #\$02	Bit 1 gesetzt (2 oder 3)
F685	F0 06	BEQ \$F68D	falls nicht, dann fertig
F687	A9 05	LDA #\$05	EOT Kontrollbyte
F689	20 6A F7	JSR \$F76A	Block auf Band schreiben
F68C	24	.BYTE \$24	Skip zu \$F68E
F68D	18	CLC	Carry =0 (ok Kennzeichen)
F68E	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* 'SAVING' ausgeben

Einsprung von \$F608, \$F669

F68F	A5 9D	LDA \$9D	Flag für Direktmodus laden
F691	10 FB	BPL \$F68E	Bit 7 gelöscht, dann Programm-Mode
F693	A0 51	LDY #\$51	Offset für 'SAVING'
F695	20 2F F1	JSR \$F12F	Meldung ausgeben
F698	4C C1 F5	JMP \$F5C1	Filenamen ausgeben, Rücksprung

\*\*\*\*\* UDTIM Time erhöhen und  
STOP-Taste abfragen

Einsprung von \$FFEA

F69B	A2 00	LDX #\$00	X-REG auf Null setzen
F69D	E6 A2	INC \$A2	Sekundenzeiger erhöhen
F69F	D0 06	BNE \$F6A7	verzweige falls kein Überlauf
F6A1	E6 A1	INC \$A1	Minutenzeiger erhöhen
F6A3	D0 02	BNE \$F6A7	verzweige falls kein Überlauf
F6A5	E6 A0	INC \$A0	Stundenzeiger erhöhen
F6A7	38	SEC	Carry für Subtraktion löschen
F6A8	A5 A2	LDA \$A2	Stundenzeiger laden
F6AA	E9 01	SBC #\$01	feststellen
F6AC	A5 A1	LDA \$A1	ob
F6AE	E9 1A	SBC #\$1A	24
F6B0	A5 A0	LDA \$A0	Stunden
F6B2	E9 4F	SBC #\$4F	erreicht
F6B4	90 06	BCC \$F6BC	falls kleiner, dann verzweige
F6B6	86 A0	STX \$A0	alle
F6B8	86 A1	STX \$A1	Zeiger
F6BA	86 A2	STX \$A2	auf Null setzen

\*\*\*\*\* Abfrage auf STOP-Taste direkt  
vom Port

Einsprung von \$F8CA, \$FE5E

F6BC	AD 01 DC	LDA \$DC01	Port B laden
F6BF	CD 01 DC	CMP \$DC01	und
F6C2	D0 F8	BNE \$F6BC	entprellen
F6C4	AA	TAX	Wert ins X-REG schieben
F6C5	30 13	BMI \$F6DA	verzweige falls STOP-Taste nicht gedrückt
F6C7	A2 BD	LDX #\$BD	Bitmuster zur Abfrage der Reihe mit SHIFT-Tasten
F6C9	8E 00 DC	STX \$DC00	in Port A schreiben
F6CC	AE 01 DC	LDX \$DC01	Port B laden
F6CF	EC 01 DC	CPX \$DC01	und

F6D2	D0 F8	BNE \$F6CC	entprellen
F6D4	8D 00 DC	STA \$DC00	Akku in Port A schreiben
F6D7	E8	INX	inhalt von Port B erhöhen
F6D8	D0 02	BNE \$F6DC	verzweige falls ungleich Null (SHIFT-Taste gedrückt)
F6DA	85 91	STA \$91	Flag für Stop-Taste setzen
F6DC	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* TIME holen

Einsprung von \$FFDE

F6DD	78	SEI	Interrupt verhindern um Uhr anzuhalten
F6DE	A5 A2	LDA \$A2	Stunden
F6E0	A6 A1	LDX \$A1	Minuten
F6E2	A4 A0	LDY \$A0	Sekunden holen

\*\*\*\*\* TIME setzen

Einsprung von \$FFDB

F6E4	78	SEI	Interrupt verhindern um Uhr anzuhalten
F6E5	85 A2	STA \$A2	Stunden
F6E7	86 A1	STX \$A1	Minuten
F6E9	84 A0	STY \$A0	Sekunden schreiben
F6EB	58	CLI	Interrupt wieder ermöglichen
F6EC	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* STOP-Taste abfragen

Einsprung von \$FFE1

F6ED	A5 91	LDA \$91	STOP-Flag laden
F6EF	C9 7F	CMP #\$7F	auf Code für STOP testen
F6F1	D0 07	BNE \$F6FA	verzweige falls nicht
F6F3	08	PHP	Statusregister retten
F6F4	20 CC FF	JSR \$FFCC	Ein-Ausgabe zurücksetzen CLRCH

F6F7	85 C6	STA \$C6	Anzahl der gedrückten Tasten
F6F9	28	PLP	Statusregister holen
F6FA	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\*  
Meldungen des Betriebs  
systems ausgeben

Einsprung von \$F35F

F6FB	A9 01	LDA #\$01	'TOO MANY FILES'
F6FD	2C	.BYTE \$2C	Skip zu \$F700

Einsprung von \$F356

F6FE	A9 02	LDA #\$02	'FILE OPEN'
F700	2C	.BYTE \$2C	Skip zu \$F703

Einsprung von \$F213, \$F255

F701	A9 03	LDA #\$03	'FILE NOT OPEN'
F703	2C	.BYTE \$2C	Skip zu \$F706

Einsprung von \$F3AC, \$F530

F704	A9 04	LDA #\$04	'FILE NOT FOUND'
F706	2C	.BYTE \$2C	Skip zu \$F709

Einsprung von \$F24D, \$F28E, \$F3F3

F707	A9 05	LDA #\$05	'DIVICE NOT PRESENT'
F709	2C	.BYTE \$2C	Skip zu \$F70C

Einsprung von \$F230, \$F34E

F70A	A9 06	LDA #\$06	'NOT INPUT FILE'
F70C	2C	.BYTE \$2C	Skip zu \$F70F

Einsprung von \$F25F

```
F70D A9 07 LDA #$07 'NOT OUTPUT FILE'  
F70F 2C .BYTE $2C Skip zu $F712
```

Einsprung von \$F4BC, \$F602

```
F710 A9 08 LDA #$08 'MISSING FILENAME'  
F712 2C .BYTE $2C Skip zu $F715
```

Einsprung von \$F390, \$F4AF, \$F536, \$F53E, \$F5F1, \$F65C

```
F713 A9 09 LDA #$09 'ILLEGAL DEVICE NUMBER'  
F715 48 PHA Fehlernummer merken  
F716 20 CC FF JSR $FFCC Ein-Ausgabe zurücksetzen  
CLRCH  
F719 A0 00 LDY #$00  
F71B 24 9D BIT $9D Flag auf Direkt-Mode testen  
F71D 50 0A BVC $F729 nicht gesetzt, dann übergehen  
F71F 20 2F F1 JSR $F12F 'I/O ERROR #' ausgeben  
F722 68 PLA Fehlernummer holen  
F723 48 PHA und wieder merken  
F724 09 30 ORA #$30 nach ASCII wandeln  
F726 20 D2 FF JSR $FFD2 und ausgeben  
F729 68 PLA Fehlernummer holen  
F72A 38 SEC Carry =1 (Fehlerkennzeichen)  
F72B 60 RTS Rücksprung
```

```
***** Programm Header vom Band  
lesen
```

Einsprung von \$F3AF, \$F556, \$F7EA

```
F72C A5 93 LDA $93 Load/Verify Flag laden  
F72E 48 PHA und retten  
F72F 20 41 F8 JSR $F841 Block vom Band lesen  
F732 68 PLA L/V Flag wiederholen  
F733 85 93 STA $93 und speichern  
F735 B0 32 BCS $F769 Fehler, dann beenden  
F737 A0 00 LDY #$00 Zähler auf Null stellen
```

F739	B1 B2	LDA (\$B2),Y	Header-Typ testen
F73B	C9 05	CMP #\$05	EOT ?
F73D	F0 2A	BEQ \$F769	verzweige falls ja
F73F	C9 01	CMP #\$01	BASIC-Programm ?
F741	F0 08	BEQ \$F74B	verzweige falls ja
F743	C9 03	CMP #\$03	Maschinenprogramm ?
F745	F0 04	BEQ \$F74B	verzweige falls ja
F747	C9 04	CMP #\$04	Daten-Header ?
F749	D0 E1	BNE \$F72C	kein Header gefunden, dann erneut suchen
F74B	AA	TAX	Kennzeichen merken
F74C	24 9D	BIT \$9D	Direktmodus ?
F74E	10 17	BPL \$F767	nein, dann weiter
F750	A0 63	LDY #\$63	Offset für 'FOUND'
F752	20 2F F1	JSR \$F12F	Meldung ausgeben
F755	A0 05	LDY #\$05	Zeiger auf Filenamen
F757	B1 B2	LDA (\$B2),Y	Filenamen holen
F759	20 D2 FF	JSR \$FFD2	und ausgeben
F75C	C8	INY	Zeiger erhöhen
F75D	C0 15	CPY #\$15	schon alle Buchstaben
F75F	D0 F6	BNE \$F757	verzweige wenn nein
F761	A5 A1	LDA \$A1	Akku mit mittelwertigem Time-Byte laden
F763	20 E0 E4	JSR \$E4E0	wartet auf Commodore-Taste oder Zeitschleife
F766	EA	NOP	no operation
F767	18	CLC	Carry =0 (ok Kennzeichen)
F768	88	DEY	Y-REG auf \$FF zur Kennzeich- nung, daß kein EOT
F769	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Header generieren und auf  
Band schreiben

Einsprung von \$F2E8, \$F3BF, \$F677, \$F689

F76A	85 9E	STA \$9E	Header-Typ speichern
F76C	20 D0 F7	JSR \$F7D0	Bandpufferadresse holen
F76F	90 5E	BCC \$F7CF	verzweige falls Adresse ungültig

F771	A5 C2	LDA \$C2	Startadresse
F773	48	PHA	laden
F774	A5 C1	LDA \$C1	und in
F776	48	PHA	Stack schreiben
F777	A5 AF	LDA \$AF	Endadresse
F779	48	PHA	laden
F77A	A5 AE	LDA \$AE	und in
F77C	48	PHA	Stack schreiben
F77D	A0 BF	LDY #\$BF	Pufferlänge für Schleife holen
F77F	A9 20	LDA #\$20	Code für ' ' laden
F781	91 B2	STA (\$B2),Y	und speichern
F783	88	DEY	Zähler verringern
F784	D0 FB	BNE \$F781	verzweige falls Puffer noch nicht alles gelöscht
F786	A5 9E	LDA \$9E	gespeicherten Header-Typ holen
F788	91 B2	STA (\$B2),Y	und in Puffer schreiben
F78A	C8	INY	Zähler erhöhen
F78B	A5 C1	LDA \$C1	Startadresse LOW holen
F78D	91 B2	STA (\$B2),Y	und in Puffer schreiben
F78F	C8	INY	Zähler erhöhen
F790	A5 C2	LDA \$C2	Startadesse HIGH holen
F792	91 B2	STA (\$B2),Y	und in Puffer schreiben
F794	C8	INY	Zähler erhöhen
F795	A5 AE	LDA \$AE	Endadresse LOW holen
F797	91 B2	STA (\$B2),Y	und in Puffer schreiben
A799	C8	INY	Zähler erhöhen
F79A	A5 AF	LDA \$AF	Endadresse HIGH holen
F79C	91 B2	STA (\$B2),Y	und in Puffer schreiben
F79E	C8	INY	Zähler erhöhen
F79F	84 9F	STY \$9F	Zähler speichern
F7A1	A0 00	LDY #\$00	Zähler für Filenamen auf Null setzen
F7A3	84 9E	STY \$9E	und speichern
F7A5	A4 9E	LDY \$9E	Zähler holen
F7A7	C4 87	CPY \$B7	und mit Länge des Filenamens vergleichen
F7A9	F0 0C	BEQ \$F7B7	verzweige falls alle Buchsta- ben geholt

F7AB	B1 BB	LDA (\$BB),Y	Filenamen holen
F7AD	A4 9F	LDY \$9F	Pufferzeiger laden
F7AF	91 B2	STA (\$B2),Y	und Zeichen in Puffer schreiben
F7B1	E6 9E	INC \$9E	Zähler für Filenamen erhöhen
F7B3	E6 9F	INC \$9F	Zeiger auf Bandpuffer erhöhen
F7B5	D0 EE	BNE \$F7A5	unbedingter Sprung
F7B7	20 D7 F7	JSR \$F7D7	Start- und Endadresse auf Bandpuffer holen
F7BA	A9 69	LDA #\$69	
F7BC	85 AB	STA \$AB	Checksumme für Header bzw. Datenblock = \$69
F7BE	20 6B F8	JSR \$F86B	Block auf Band schreiben
F7C1	A8	TAY	Akku retten
F7C2	68	PLA	Endadresse
F7C3	85 AE	STA \$AE	vom Stack
F7C5	68	PLA	holen und
F7C6	85 AF	STA \$AF	in \$AE/\$AF speichern
F7C8	68	PLA	Startadresse
F7C9	85 C1	STA \$C1	vom Stack
F7CB	68	PLA	holen und
F7CC	85 C2	STA \$C2	in \$C1/C2 speichern
F7CE	98	TYA	Akku wiederholen
F7CF	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Bandpuffer Startadresse holen  
und prüfen ob gültig

Einsprung von \$F2CE, \$F38B, \$F539, \$F65F, \$F76C, \$F7D7  
\$F80D

F7D0	A6 B2	LDX \$B2	Anfang Bandpuffer LOW in X
F7D2	A4 B3	LDY \$B3	Anfang Bandpuffer HIGH in Y
F7D4	C0 02	CPY #\$02	Adresse kleiner \$200 ?
F7D6	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Bandpufferendadresse = Pufferstartadresse + \$C0 (192)

Einsprung von \$F7B7, \$F847, \$F864

F7D7	20 D0 F7	JSR \$F7D0	BandpufferaAdresse holen
F7DA	8A	TXA	Pufferanfang LOW in Akku
F7DB	85 C1	STA \$C1	und speichern
F7DD	18	CLC	Carry für Addition löschen
F7DE	69 C0	ADC #\$C0	Endadresse = Startadresse + Länge \$C0 (192)
F7E0	85 AE	STA \$AE	und Endadresse speichern
F7E2	98	TYA	Pufferanfang HIGH in Akku
F7E3	85 C2	STA \$C2	und speichern
F7E5	69 00	ADC #\$00	mit Übertrag addieren
F7E7	85 AF	STA \$AF	und speichern
F7E9	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Bandheader nach Namen suchen

Einsprung von \$F3A5, \$F54D

F7EA	20 2C F7	JSR \$F72C	nächsten Bandheader suchen
F7ED	B0 1D	BCS \$F80C	verzweige falls EOT (fertig)
F7EF	A0 05	LDY #\$05	Offset für Filenamen im Header
F7F1	84 9F	STY \$9F	und speichern
F7F3	A0 00	LDY #\$00	Zähler für Länge des Filenamens auf Null setzen
F7F5	84 9E	STY \$9E	und Zähler speichern
F7F7	C4 B7	CPY \$B7	mit Länge des gesuchten Namens vergleichen
F7F9	F0 10	BEQ \$F80B	gleich, dann gefunden
F7FB	B1 BB	LDA (\$BB),Y	Buchstaben des Filenamens
F7FD	A4 9F	LDY \$9F	Position im Header laden
F7FF	D1 B2	CMP (\$B2),Y	mit Filenamen im Header vergleichen
F801	D0 E7	BNE \$F7EA	verzweige falls ungleich, dann nächsten Header testen
F803	E6 9E	INC \$9E	Zähler für Filenamen erhöhen

F805	E6 9F	INC \$9F	Zeiger auf Position im Header erhöhen
F807	A4 9E	LDY \$9E	Zähler für Filenamen laden
F809	D0 EC	BNE \$F7F7	unbedingter Sprung
F80B	18	CLC	Carry =0 (ok Kennzeichen)
F80C	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Bandpufferzeiger erhöhen

Einsprung von \$F199, \$F1E5

F80D	20 D0 F7	JSR \$F7D0	Bandpufferadresse holen
F810	E6 A6	INC \$A6	Zeiger erhöhen
F812	A4 A6	LDY \$A6	und laden um
F814	C0 C0	CPY #\$C0	mit Maximalwert (192) zu vergleichen
F816	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Wartet auf Bandtaste

Einsprung von \$F399, \$F541, \$F84A

F817	20 2E F8	JSR \$F82E	fragt BandtTaste ab
F81A	F0 1A	BEQ \$F836	gedrückt, dann fertig
F81C	A0 1B	LDY #\$1B	Offset für 'PRESS PLAY ON TAPE'
F81E	20 2F F1	JSR \$F12F	und ausgeben
F821	20 D0 F8	JSR \$F8D0	testet auf STOP-Taste
F824	20 2E F8	JSR \$F82E	fragt BandtTaste ab
F827	D0 F8	BNE \$F821	nicht gedrückt so erneut abfragen
F829	A0 6A	LDY #\$6A	Offset für 'OK'
F82B	4C 2F F1	JMP \$F12F	und ausgeben, Rücksprung

\*\*\*\*\* Abfrage ob Band-Taste gedrückt

Einsprung von \$F817 , \$F824, \$F838

F82E	A9 10	LDA #\$10	Bit 4 testen
------	-------	-----------	--------------

F830	24 01	BIT \$01	mit Port vergleichen
F832	D0 02	BNE \$F836	verzweige wenn Bandtaste nicht gedrückt
F834	24 01	BIT \$01	nochmal abfragen (Entprellen)
F836	18	CLC	Carry =0 (ok Kennzeichen)
F837	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Wartet auf Bandtaste für  
Schreiben

Einsprung von \$F3B8, \$F664, \$F86B

F838	20 2E F8	JSR \$F82E	fragt Bandtaste ab
F83B	F0 F9	BEQ \$F836	gedrückt, dann fertig
F83D	A0 2E	LDY #\$2E	Offset für 'PRESS RECORD & PLAY ON TAPE'
F83F	D0 DD	BNE \$F81E	unbedingter Sprung

\*\*\*\*\* Block vom Band lesen

Einsprung von \$F19E, \$F72F

F841	A9 00	LDA #\$00	Status
F843	85 90	STA \$90	und Verify-Flag
F845	85 93	STA \$93	löschen
F847	20 D7 F7	JSR \$F7D7	Bandpufferadresse holen

\*\*\*\*\* Programm vom Band laden

Einsprung von \$F5A5

F84A	20 17 F8	JSR \$F817	wartet auf Play-Taste
F84D	B0 1F	BCS \$F86E	STOP-Taste gedrückt ?
F84F	78	SEI	Interrupt verhindern
F850	A9 00	LDA #\$00	Arbeitsspeicher für IRQ- Routine löschen
F852	85 AA	STA \$AA	Eingabebytespeicher (read)
F854	85 B4	STA \$B4	Band Hilfszeiger
F856	85 B0	STA \$B0	Kassetten Zeitkonstante
F858	85 9E	STA \$9E	Korrekturzähler Pass 1

F85A	85 9F	STA \$9F	Korrekturzähler Pass 2
F85C	85 9C	STA \$9C	Flag für Byte empfangen
F85E	A9 90	LDA #\$90	Bitwert IRQ an Pin 'Flag'
F860	A2 0E	LDX #\$0E	Nummer des IRQ-Vektors, \$F92C
F862	D0 11	BNE \$F875	unbedingter Sprung

\*\*\*\*\* Bandpuffer auf Band schreiben

Einsprung von \$F1EA, \$F2D7

F864	20 D7 F7	JSR \$F7D7	Bandpufferadresse holen
------	----------	------------	-------------------------

Einsprung von \$F67C

F867	A9 14	LDA #\$14	Länge des Vorspanns vor WRITE
F869	85 AB	STA \$AB	speichern

\*\*\*\*\* Block bzw. Programm auf Band schreiben

Einsprung von \$F7BE

F86B	20 38 F8	JSR \$F838	wartet auf Record & Play Taste
F86E	80 6C	BCS \$F8DC	verzweige falls STOP-Taste gedrückt
F870	78	SEI	Interrupt verhindern
F871	A9 82	LDA #\$82	Bitwert für IRQ bei Unterlauf von Timer B
F873	A2 08	LDX #\$08	Nummer des IRQ-Vektors, \$FC6A
F875	A0 7F	LDY #\$7F	Bitwert für alle IRQs sperren
F877	8C 0D DC	STY \$DC0D	Wert schreiben
F87A	8D 0D DC	STA \$DC0D	und neu setzen
F87D	AD 0E DC	LDA \$DC0E	Control Register A laden
F880	09 19	ORA #\$19	Bitwert für one shot, starten
F882	8D 0F DC	STA \$DC0F	und ins Steuerregister für Timer B
F885	29 91	AND #\$91	Vergleichszeiger für Bandope- rationen entsprechend setzen
F887	8D A2 02	STA \$02A2	

F88A	20 A4 F0	JSR \$F0A4	auf Ende RS-232 Übertragung warten
F88D	AD 11 D0	LDA \$D011	Bildschirm
F890	29 EF	AND #\$EF	dunkel
F892	8D 11 D0	STA \$D011	Tasten
F895	AD 14 03	LDA \$0314	IRQ-Vector
F898	8D 9F 02	STA \$029F	nach \$029F
F89B	AD 15 03	LDA \$0315	und \$02A0
F89E	8D A0 02	STA \$02A0	speichern
F8A1	20 BD FC	JSR \$FCBD	IRQ-Vektor für Band I/O setzen (X-indiziert)
F8A4	A9 02	LDA #\$02	Anzahl der
F8A6	85 BE	STA \$BE	zu lesenden Blöcke
F8A8	20 97 FB	JSR \$FB97	serielle Ausgabe vorbereiten Bit-Zähler setzen
F8AB	A5 01	LDA \$01	Prozessorport laden
F8AD	29 1F	AND #\$1F	Bandmotor einschalten
F8AF	85 01	STA \$01	und wieder speichern
F8B1	85 C0	STA \$C0	Flag für Bandmotor setzen
F8B3	A2 FF	LDX #\$FF	HIGH-Byte für Zähler
F8B5	A0 FF	LDY #\$FF	LOW-Byte für Zähler
F8B7	88	DEY	Verzögerungsschleife
F8B8	D0 FD	BNE \$F8B7	für Bandhochlaufzeit
F8BA	CA	DEX	HIGH-Byte verringern
F8BB	D0 F8	BNE \$F8B5	verzweige falls nicht Null
F8BD	58	CLI	Interrupt für Band I/O freigeben

\*\*\*\*\* I/O Abschluß abwarten

Einsprung von \$F8CD

F8BE	AD A0 02	LDA \$02A0	Band IRQ Vector mit normalem
F8C1	CD 15 03	CMP \$0315	IRQ Vector vergleichen
F8C4	18	CLC	Carry =0 (ok Kennzeichen)
F8C5	F0 15	BEQ \$F8DC	verzweige falls ja (fertig)
F8C7	20 D0 F8	JSR \$F8D0	Testen auf Stop-Taste
F8CA	20 BC F6	JSR \$F6BC	bei gedrückter Stop-Taste Flag setzen
F8CD	4C BE F8	JMP \$F8BE	weiter warten

\*\*\*\*\* testet auf Stop-Taste

Einsprung von \$F821, \$F8C7

F8D0	20 E1 FF	JSR \$FFE1	Stop-Taste abfragen
F8D3	18	CLC	Carry =0 (ok Kennzeichen)
F8D4	D0 0B	BNE \$F8E1	verzweige wenn Taste nein gedrückt
F8D6	20 93 FC	JSR \$FC93	Band-Motor aus, normalen IRQ wiederherstellen
F8D9	38	SEC	Kennzeichen für Abbruch
F8DA	68	PLA	Rücksprung
F8DB	68	PLA	Adresse löschen
F8DC	A9 00	LDA #\$00	Kennzeichen für normalen
F8DE	8D A0 02	STA \$02A0	IRQ setzen
F8E1	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Band für Lesen vorbereiten

Einsprung von \$F9CB, \$FA0A, \$FA2A, \$FA67

F8E2	86 B1	STX \$B1	X-Register speichern
F8E4	A5 B0	LDA \$B0	Timing-Konstante laden
F8E6	0A	ASL A	mit vier
F8E7	0A	ASL A	multiplizieren
F8E8	18	CLC	zur Addition Carry löschen
F8E9	65 B0	ADC \$B0	mit altem Wert addieren (*5)
F8EB	18	CLC	zur Addition Carry löschen
F8EC	65 B1	ADC \$B1	alten X Wert dazuaddieren
F8EE	85 B1	STA \$B1	und im Hilfszeiger speichern
F8F0	A9 00	LDA #\$00	Akku löschen
F8F2	24 B0	BIT \$B0	prüfe Timing-Konstante
F8F4	30 01	BMI \$F8F7	verzweige, falls größer 128
F8F6	2A	ROL A	Carry in die unterste Position des Akkus schieben
F8F7	06 B1	ASL \$B1	und Timer A
F8F9	2A	ROL A	Initialisierung
F8FA	06 B1	ASL \$B1	mit vier
F8FC	2A	ROL A	multiplizieren

F8FD	AA	TAX	Akku ins X-Register
F8FE	AD 06 DC	LDA \$DC06	LOW-Byte Timer B laden
F901	C9 16	CMP #\$16	mit \$16 vergleichen
F903	90 F9	BCC \$F8FE	verzweige, wenn kleiner
F905	65 B1	ADC \$B1	LOW-Byte für Initialisierung addieren
F907	8D 04 DC	STA \$DC04	Timer A LOW speichern
F90A	8A	TXA	HIGH-Byte für Initialisierung
F90B	6D 07 DC	ADC \$DC07	zu Timer B HIGH addieren
F90E	8D 05 DC	STA \$DC05	und in Timer A HIGH schreiben
F911	AD A2 02	LDA \$02A2	Init. Wert für Band Zeitkon.
F914	8D 0E DC	STA \$DC0E	zum Starten von Timer A
F917	8D A4 02	STA \$02A4	Timer A Flag zurücksetzen
F91A	AD 0D DC	LDA \$DC0D	ICR laden
F91D	29 10	AND #\$10	Bit isolieren
F91F	F0 09	BEQ \$F92A	verzweige wenn IRQ nicht vom Pin Flag
F921	A9 F9	LDA #\$F9	Rücksprungadresse
F923	48	PHA	auf
F924	A9 2A	LDA #\$2A	Stack
F926	48	PHA	schieben
F927	4C 43 FF	JMP \$FF43	zum Interrupt
F92A	58	CLI	alle Interrupts freigeben
F92B	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Interrupt-Routine für Band  
lesen

F92C	AE 07 DC	LDX \$DC07	Timer B HIGH laden
F92F	A0 FF	LDY #\$FF	Y-Register mit \$FF laden (für Timer)
F931	98	TYA	in Akku schieben
F932	ED 06 DC	SBC \$DC06	Timer B von \$FF abziehen
F935	EC 07 DC	CPX \$DC07	Timer B mit altem Wert vergleichen
F938	D0 F2	BNE \$F92C	verzweige, falls vermindert
F93A	86 B1	STX \$B1	Timer B HIGH ablegen
F93C	AA	TAX	und in Akku schieben
F93D	8C 06 DC	STY \$DC06	Timer B LOW und
F940	8C 07 DC	STY \$DC07	Timer B HIGH auf \$FF setzen
F943	A9 19	LDA #\$19	Arbeitsmodus für Timer B

F945	8D 0F DC	STA \$DC0F	festlegen und starten
F948	AD 0D DC	LDA \$DC0D	Interrupt Control Register
F94B	8D A3 02	STA \$02A3	laden und nach \$02A3
F94E	98	TYA	Y-REG in Akku (\$FF)
F94F	E5 B1	SBC \$B1	Errechnung von vergangener Zeit seit letzter Flanke
F951	86 B1	STX \$B1	vergangene Zeit LOW nach \$B1
F953	4A	LSR A	vergangene Zeit
F954	66 B1	ROR \$B1	HIGH
F956	4A	LSR A	geteilt
F957	66 B1	ROR \$B1	durch vier
F959	A5 B0	LDA \$B0	Timingkonstante laden
F95B	18	CLC	und mit
F95C	69 3C	ADC #\$3C	\$3C addiert
F95E	C5 B1	CMP \$B1	errechnete Zeit größer als die Zeit bei letzten Flanken
F960	B0 4A	BCS \$F9AC	verzweige, wenn größer
F962	A6 9C	LDX \$9C	Flag für empfangenes Byte laden
F964	F0 03	BEQ \$F969	verzweige, falls Null (Byte nicht geladen)
F966	4C 60 FA	JMP \$FA60	ansonsten nach \$FA60
F969	A6 A3	LDX \$A3	Byte vollständig gelesen
F96B	30 1B	BMI \$F988	verzweige, falls ja
F96D	A2 00	LDX #\$00	Code für kurzer Impuls (X=0)
F96F	69 30	ADC #\$30	zu errechneter Zeit mit \$30
F971	65 B0	ADC \$B0	und mit Zeitkonstante addieren
F973	C5 B1	CMP \$B1	größer als Zeit beim letztem Flanken ?
F975	B0 1C	BCS \$F993	verzweige wenn größer
F977	E8	INX	sonst langer Impuls (X=1)
F978	69 26	ADC #\$26	und wieder \$26 und
F97A	65 B0	ADC \$B0	Zeitkonstanten addieren
F97C	C5 B1	CMP \$B1	jetzt größer ?
F97E	B0 17	BCS \$F997	verzweige, falls ja
F980	69 2C	ADC #\$2C	sonst wieder \$2C und
F982	65 B0	ADC \$B0	Zeitkonstante addieren
F984	C5 B1	CMP \$B1	vergangene Zeit noch länger ?

F986	90 03	BCC \$F98B	verzweige, wenn jetzt kürzer
F988	4C 10 FA	JMP \$FA10	zu empfangenes Byte verarbeiten
F98B	A5 B4	LDA \$B4	Flag für Timer A laden
F98D	F0 1D	BEQ \$F9AC	verzweige, wenn Timer A nicht freigegeben
F98F	85 A8	STA \$A8	Zeiger auf 'READ ERROR' setzen
F991	D0 19	BNE \$F9AC	unbedingter Sprung
F993	E6 A9	INC \$A9	Zeiger auf Impulswechsel +1
F995	B0 02	BCS \$F999	unbedingter Sprung

## Einsprung von \$FA1C

F997	C6 A9	DEC \$A9	Zeiger auf Impulswechsel -1
F999	38	SEC	Carry für Subtraktion setzen
F99A	E9 13	SBC #\$13	Anfangswert (\$13) und
F99C	E5 B1	SBC \$B1	vergangene Zeit subtrahieren
F99E	65 92	ADC \$92	und mit Flag für Timing Korrektur addieren
F9A0	85 92	STA \$92	Ergebnis dort speichern
F9A2	A5 A4	LDA \$A4	Flag für Empfang beider
F9A4	49 01	EOR #\$01	Impulse invertieren
F9A6	85 A4	STA \$A4	und abspeichern
F9A8	F0 2B	BEQ \$F9D5	verzweige wenn beide Impulse empfangen
F9AA	86 D7	STX \$D7	empfangenes Signal speichern
F9AC	A5 B4	LDA \$B4	Flag für Timer A laden
F9AE	F0 22	BEQ \$F9D2	verzweige wenn Timer gesperrt
F9B0	AD A3 02	LDA \$02A3	ICR in Akku
F9B3	29 01	AND #\$01	Bit 0 isolieren
F9B5	D0 05	BNE \$F9BC	verzweige wenn Interrupt von Timer A
F9B7	AD A4 02	LDA \$02A4	Timer A abgelaufen
F9BA	D0 16	BNE \$F9D2	nein, dann zum Interruptende
F9BC	A9 00	LDA #\$00	Impulszähler
F9BE	85 A4	STA \$A4	löschen und
F9C0	8D A4 02	STA \$02A4	Zeiger auf Timeout setzen

F9C3	A5 A3	LDA \$A3	prüfe ob Byte vollständig gelesen
F9C5	10 30	BPL \$F9F7	verzweige falls nein
F9C7	30 BF	BMI \$F988	unbedingter Sprung
F9C9	A2 A6	LDX #\$A6	Initialisierungswert für Timer A
F9CB	20 E2 F8	JSR \$F8E2	Band zum Lesen vorbereiten
F9CE	A5 9B	LDA \$9B	Paritätsbyte in Akku
F9D0	D0 B9	BNE \$F98B	verzweige falls parit. Fehler
F9D2	4C BC FE	JMP \$FEBC	Rückkehr vom Interrupt
F9D5	A5 92	LDA \$92	Timing Korrekturzeiger laden
F9D7	F0 07	BEQ \$F9E0	verzweige wenn Flag gelöscht
F9D9	30 03	BMI \$F9DE	verzweige wenn kleiner Null
F9DB	C6 B0	DEC \$B0	Timing Konstante -1
F9DD	2C	.BYTE \$2C	Skip zu \$F9E0
F9DE	E6 B0	INC \$B0	Timing Konstante +1
F9E0	A9 00	LDA #\$00	Timing
F9E2	85 92	STA \$92	Korrekturzeiger löschen
F9E4	E4 D7	CPX \$D7	Vergleiche empfangenen Impuls mit vorherigem
F9E6	D0 0F	BNE \$F9F7	verzweige falls ungleich
F9E8	8A	TXA	Prüfe ob kurzer Impuls empfangen
F9E9	D0 A0	BNE \$F98B	falls nein, verzweige
F9EB	A5 A9	LDA \$A9	Impulswechselzeiger laden
F9ED	30 B0	BMI \$F9AC	verzweige wenn negativ
F9EF	C9 10	CMP #\$10	vergleiche mit \$10
F9F1	90 B9	BCC \$F9AC	verzweige wenn kleiner \$10
F9F3	85 96	STA \$96	sonst EOB Flag empfangen
F9F5	B0 B5	BCS \$F9AC	unbedingter Sprung
F9F7	8A	TXA	Empfangenes Bit in Akku
F9F8	45 9B	EOR \$9B	mit Band-Parität verknüpfen
F9FA	85 9B	STA \$9B	in Band-Parität speichern
F9FC	A5 B4	LDA \$B4	Flag für Timer A laden
F9FE	F0 D2	BEQ \$F9D2	verzweige wenn nicht freige- geben
FA00	C6 A3	DEC \$A3	Speicher für Bitzähler -1

FA02	30 C5	BMI \$F9C9	verzweige wenn Paritätsbit empfangen
FA04	46 D7	LSR \$D7	gelesenes Bit ins Carry und
FA06	66 BF	ROR \$BF	dann in \$BF rollen
FA08	A2 DA	LDX #\$DA	Initialisierungswert für Timer A ins X-Register
FA0A	20 E2 F8	JSR \$F8E2	zur Kassettensynchronisation
FA0D	4C BC FE	JMP \$FEBC	Rückkehr vom Interrupt

Einsprung von \$F988

FA10	A5 96	LDA \$96	Prüfe ob EOB empfangen
FA12	F0 04	BEQ \$FA18	falls nein, verzweige
FA14	A5 B4	LDA \$B4	Prüfe ob Timer A freige.
FA16	F0 07	BEQ \$FA1F	wenn nein, überspringe Bit Zähler Test
FA18	A5 A3	LDA \$A3	Bitzähler laden
FA1A	30 03	BMI \$FA1F	verzweige falls negativ
FA1C	4C 97 F9	JMP \$F997	langen Impuls verarbeiten
FA1F	46 B1	LSR \$B1	vergangene Zeit seit letztem Flangen halbieren
FA21	A9 93	LDA #\$93	und diesen Wert
FA23	38	SEC	von \$93
FA24	E5 B1	SBC \$B1	abziehen
FA26	65 B0	ADC \$B0	dazu dann Timing-Konstante addieren
FA28	0A	ASL A	und Ergebnis verdoppeln
FA29	AA	TAX	Ergebnis ins X-Register
FA2A	20 E2 F8	JSR \$F8E2	Timing initialisieren
FA2D	E6 9C	INC \$9C	Flag für Byte empfangen setzen
FA2F	A5 B4	LDA \$B4	Flag für Timer A laden
FA31	D0 11	BNE \$FA44	verzweige falls freigegeben
FA33	A5 96	LDA \$96	wurde EOB empfangen ?
FA35	F0 26	BEQ \$FA5D	verzweige wenn nicht empfangen
FA37	85 A8	STA \$A8	Flag für Lesefehler setzen
FA39	A9 00	LDA #\$00	Flag für
FA3B	85 96	STA \$96	EOB rücksetzen

FA3D	A9 81	LDA #\$81	Interrupt für
FA3F	8D 0D DC	STA \$DC0D	Timer A freigeben
FA42	85 B4	STA \$B4	und Flag für Timer A setzen
FA44	A5 96	LDA \$96	Flag für EOB laden
FA46	85 B5	STA \$B5	und nach \$B5 kopieren
FA48	F0 09	BEQ \$FA53	verzweige wenn kein EOB
FA4A	A9 00	LDA #\$00	Flag für Timer A
FA4C	85 B4	STA \$B4	löschen und auch
FA4E	A9 01	LDA #\$01	Interruptflag
FA50	8D 0D DC	STA \$DC0D	wieder löschen
FA53	A5 BF	LDA \$BF	Shift Register für Read laden
FA55	85 BD	STA \$BD	und nach \$BD bringen
FA57	A5 A8	LDA \$A8	Flag für Lesefehler laden
FA59	05 A9	ORA \$A9	mit Impulswechselzeiger
FA5B	85 B6	STA \$B6	verknüpfen und in Fehlercode des Bytes ablegen
FA5D	4C BC FE	JMP \$FEBC	Rückkehr vom Interrupt

## Einsprung von \$F966

FA60	20 97 FB	JSR \$FB97	Bitzähler für serielle Ausgabe setzen
FA63	85 9C	STA \$9C	Zeiger auf Byte empfangen rücksetzen
FA65	A2 DA	LDX #\$DA	Initialisierungswert Timer A
FA67	20 E2 F8	JSR \$F8E2	Kassettensynchronisation
FA6A	A5 BE	LDA \$BE	Anzahl der verbliebenen Blöcke laden
FA6C	F0 02	BEQ \$FA70	verzweige wenn Null
FA6E	85 A7	STA \$A7	Blockanzahl neu setzen
FA70	A9 0F	LDA #\$0F	Maskenwert für Zählung vor dem Lesen
FA72	24 AA	BIT \$AA	Prüfe Zeiger für Lesen von Band
FA74	10 17	BPL \$FA8D	verzweige wenn alle Zeichen empfangen (Ende)
FA76	A5 B5	LDA \$B5	Flag für EOB laden
FA78	D0 0C	BNE \$FA86	verzweige wenn gültiges EOB empfangen

FA7A	A6 BE	LDX \$BE	Anzahl der verbliebenen Blöcke laden
FA7C	CA	DEX	Anzahl -1
FA7D	D0 0B	BNE \$FA8A	verzweige wenn nicht Null
FA7F	A9 08	LDA #\$08	'LONG BLOCK' error
FA81	20 1C FE	JSR \$FE1C	Status setzen
FA84	D0 04	BNE \$FA8A	unbedingter Sprung zum normalen IRQ
FA86	A9 00	LDA #\$00	Flag für Lesen vom Band auf
FA88	85 AA	STA \$AA	Abtastung setzen
FA8A	4C BC FE	JMP \$FEBC	Rückkehr vom Interrupt
FA8D	70 31	BVS \$FAC0	verzweige wenn Bandzeiger auf lesen
FA8F	D0 18	BNE \$FAA9	verzweige wenn Bandzeiger auf Zählen
FA91	A5 B5	LDA \$B5	Flag für EOB laden
FA93	D0 F5	BNE \$FA8A	verzweige wenn EOB empfangen
FA95	A5 B6	LDA \$B6	Flag für Lesefehler laden
FA97	D0 F1	BNE \$FA8A	verzweige falls Fehler aufgetreten
FA99	A5 A7	LDA \$A7	Anzahl der noch zu lesenden Blöcke holen
FA9B	4A	LSR A	Bit 0 ins Carry schieben
FA9C	A5 BD	LDA \$BD	hole gelesenes Byte
FA9E	30 03	BMI \$FAA3	verzweige wenn es Zählbyte ist
FAA0	90 18	BCC \$FABA	verzweige wenn mehr als ein Block zu lesen
FAA2	18	CLC	lösche Carry um nicht zu verzweigen
FAA3	B0 15	BCS \$FABA	verzweige falls nur ein Block zu lesen
FAA5	29 0F	AND #\$0F	Bits 0 bis 3 isolieren
FAA7	85 AA	STA \$AA	und für Zählung speichern
FAA9	C6 AA	DEC \$AA	alle Synchronisationsbytes empfangen
FAAB	D0 DD	BNE \$FA8A	wenn nein verzweige
FAAD	A9 40	LDA #\$40	Bandzeiger auf
FAAF	85 AA	STA \$AA	lesen stellen

FAB1	20 8E FB	JSR \$FB8E	Ein/Ausgabe Adresse kopieren
FAB4	A9 00	LDA #\$00	Flag für
FAB6	85 AB	STA \$AB	Leseprüfsumme löschen
FAB8	F0 D0	BEQ \$FA8A	unbedingter Sprung
FABA	A9 80	LDA #\$80	Bandzeiger
FABC	85 AA	STA \$AA	auf Ende stellen
FABE	D0 CA	BNE \$FA8A	unbedingter Sprung
FAC0	A5 B5	LDA \$B5	Flag für EOB laden
FAC2	F0 0A	BEQ \$FACE	verzweige wenn nicht gesetzt
FAC4	A9 04	LDA #\$04	'SHORT BLOCK' error
FAC6	20 1C FE	JSR \$FE1C	Status setzen
FAC9	A9 00	LDA #\$00	Code für Lesezeiger auf "Abtasten"
FACB	4C 4A FB	JMP \$FB4A	setzen, unbedingter Sprung
FACE	20 D1 FC	JSR \$FCD1	Endadresse schon erreicht ?
FAD1	90 03	BCC \$FAD6	nein dann verzweige
FAD3	4C 48 FB	JMP \$FB48	zu Read Ende für Block
FAD6	A6 A7	LDX \$A7	nur noch
FAD8	CA	DEX	ein Block zu lesen
FAD9	F0 2D	BEQ \$FB08	verzweige wenn ja (Pass 2)
FADB	A5 93	LDA \$93	Load/Verify-Flag
FADD	F0 0C	BEQ \$FAEB	verzweige wenn Load
FADF	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null setzen
FAE1	A5 BD	LDA \$BD	gelesenes Byte
FAE3	D1 AC	CMP (\$AC),Y	vergleichen
FAE5	F0 04	BEQ \$FAEB	verzweige wenn Übereinstimmung
FAE7	A9 01	LDA #\$01	Fehlerflag
FAE9	85 B6	STA \$B6	setzen
FAEB	A5 B6	LDA \$B6	Fehlerflag laden
FAED	F0 4B	BEQ \$FB3A	verzweige wenn kein Fehler aufgetreten
FAEF	A2 3D	LDX #\$3D	bereits 31 Fehler
FAF1	E4 9E	CPX \$9E	aufgetreten
FAF3	90 3E	BCC \$FB33	verzweige wenn weniger Fehler
FAF5	A6 9E	LDX \$9E	Index für Lesefehler
FAF7	A5 AD	LDA \$AD	laufender Adressbyte HIGH

FAF9	9D 01 01	STA \$0101,X	im Stack speichern
FAFC	A5 AC	LDA \$AC	Adressbyte LOW
FAFE	9D 00 01	STA \$0100,X	für spätere Korrektur ebenfalls im Stack speichern
FB01	E8	INX	Zeiger auf nachfolgende
FB02	E8	INX	freie Stelle setzen
FB03	86 9E	STX \$9E	und abspeichern
FB05	4C 3A FB	JMP \$FB3A	weitermachen
FB08	A6 9F	LDX \$9F	bereits alle Lesefehler
FB0A	E4 9E	CPX \$9E	korrigiert ?
FB0C	F0 35	BEQ \$FB43	verzweige falls ja
FB0E	A5 AC	LDA \$AC	Adressbyte LOW laden
FB10	DD 00 01	CMP \$0100,X	mit fehlerhaftem Adressbyte LOW vergleichen
FB13	D0 2E	BNE \$FB43	verzweige falls nicht gefunden
FB15	A5 AD	LDA \$AD	Adressbyte HIGH laden
FB17	DD 01 01	CMP \$0101,X	mit fehlerhaftem Adressbyte HIGH vergleichen
FB1A	D0 27	BNE \$FB43	verzweige wenn nicht gefunden
FB1C	E6 9F	INC \$9F	Korrekturzähler
FB1E	E6 9F	INC \$9F	Pass 2 um zwei erhöhen
FB20	A5 93	LDA \$93	Verify-Flag gesetzt
FB22	F0 0B	BEQ \$FB2F	verzweige wenn nicht gesetzt
FB24	A5 BD	LDA \$BD	gelesenes Byte laden
FB26	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null setzen
FB28	D1 AC	CMP (\$AC),Y	mit Speicherinhalt verglei- chen
FB2A	F0 17	BEQ \$FB43	verzweige wenn gleich, dann nächstes Byte
FB2C	C8	INY	Flag für
FB2D	84 B6	STY \$B6	Fehler setzen
FB2F	A5 B6	LDA \$B6	Fehlerflag testen
FB31	F0 07	BEQ \$FB3A	verzweige wenn kein Fehler
FB33	A9 10	LDA #\$10	'SECOND PASS' error
FB35	20 1C FE	JSR \$FE1C	Status setzen
FB38	D0 09	BNE \$FB43	und nächstes Byte verarbeiten

## Einsprung von \$FB05

FB3A	A5 93	LDA \$93	Verify-Flag laden
FB3C	D0 05	BNE \$FB43	verzweige wenn gesetzt
FB3E	A8	TAY	Zeiger löschen
FB3F	A5 BD	LDA \$BD	gelesenes Byte
FB41	91 AC	STA (\$AC),Y	speichern
FB43	20 DB FC	JSR \$FCDB	Adresszeiger erhöhen
FB46	D0 43	BNE \$FB8B	Rückkehr vom Interrupt

## Einsprung von \$FAD3

FB48	A9 80	LDA #\$80	Flag für Lesen
------	-------	-----------	----------------

## Einsprung von \$FACB

FB4A	85 AA	STA \$AA	auf Ende
FB4C	78	SEI	Interrupt verhindern
FB4D	A2 01	LDX #\$01	IRQ vom
FB4F	8E 0D DC	STX \$DC0D	Timer A verhindern
FB52	AE 0D DC	LDX \$DC0D	IRQ-Flag löschen
FB55	A6 BE	LDX \$BE	Pass-Zähler
FB57	CA	DEX	erniedrigen
FB58	30 02	BMI \$FB5C	verzweige wenn Null gewesen
FB5A	86 BE	STX \$BE	Passzähler merken
FB5C	C6 A7	DEC \$A7	Blockzähler vermindern
FB5E	F0 08	BEQ \$FB68	verzweige wenn Null
FB60	A5 9E	LDA \$9E	Fehler in Pass 1 aufgetreten ?
FB62	D0 27	BNE \$FB8B	ja, Rückkehr vom Interrupt
FB64	85 BE	STA \$BE	kein Block mehr zu verarbeiten
FB66	F0 23	BEQ \$FB8B	Rückkehr vom Interrupt
FB68	20 93 FC	JSR \$FC93	ein Pass beendet
FB6B	20 8E FB	JSR \$FB8E	Adresse wieder auf Programm-anfang
FB6E	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null setzen
FB70	84 AB	STY \$AB	Checksumme löschen
FB72	B1 AC	LDA (\$AC),Y	Programm

FB74	45 AB	EOR \$AB	Checksumme berechnen
FB76	85 AB	STA \$AB	und speichern
FB78	20 DB FC	JSR \$FCDB	Adresszeiger erhöhen
FB7B	20 D1 FC	JSR \$FCD1	Endadresse schon erreicht ?
FB7E	90 F2	BCC \$FB72	nein, weiter vergleichen
FB80	A5 AB	LDA \$AB	berechnete Checksumme
FB82	45 BD	EOR \$BD	mit Checksumme vom Band vergleichen
FB84	F0 05	BEQ \$FB8B	Checksumme gleich , dann ok
FB86	A9 20	LDA #\$20	'CHECKSUM' error
FB88	20 1C FE	JSR \$FE1C	Status setzen
FB8B	4C BC FE	JMP \$FEBC	Rückkehr vom Interrupt

\*\*\*\*\*  
 laufenden Zeiger auf  
 Programmstart

Einsprung von \$F617, \$FAB1, \$FB6B, \$FC88

FB8E	A5 C2	LDA \$C2	Startadresse
FB90	85 AD	STA \$AD	\$C1/\$C2
FB92	A5 C1	LDA \$C1	nach \$AC/\$AD
FB94	85 AC	STA \$AC	speichern
FB96	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\*  
 Bitzähler für serielle  
 Ausgabe setzen

Einsprung von \$F8A8, \$FA60, \$FC16, \$FC75

FB97	A9 08	LDA #\$08	Zähler für 8 Bits
FB99	85 A3	STA \$A3	Nach \$A3
FB9B	A9 00	LDA #\$00	Akku mit \$00 laden
FB9D	85 A4	STA \$A4	Bit-Impuls-Flag löschen
FB9F	85 A8	STA \$A8	Lesefehler Byte löschen
FBA1	85 9B	STA \$9B	Parity-Bit löschen
FBA3	85 A9	STA \$A9	Impulswechsel-Flag löschen
FBA5	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Ein Bit auf Band schreiben

Einsprung von \$FBF0

FBA6	A5 BD	LDA \$BD	Bit in \$BD
FBA8	4A	LSR A	Bit 0 in Carry
FBA9	A9 60	LDA #\$60	Zeit für '0' Bit
FBAB	90 02	BCC \$FBAF	verzweige falls Carry=0

Einsprung von \$FBE7

FBAD	A9 B0	LDA #\$B0	Zeit für '1' Bit
------	-------	-----------	------------------

Einsprung von \$FC6C

FBAF	A2 00	LDX #\$00	HIGH-Byte Timerwert laden
------	-------	-----------	---------------------------

Einsprung von \$FBD5

FBB1	8D 06 DC	STA \$DC06	Timer B LOW
FBB4	8E 07 DC	STX \$DC07	Timer B HIGH
FBB7	AD 0D DC	LDA \$DC0D	Interrupt-Flag löschen
FBBA	A9 19	LDA #\$19	Timer
FBBC	8D 0F DC	STA \$DC0F	B starten
FBBF	A5 01	LDA \$01	Tape-Write-Bit laden
FBC1	49 08	EOR #\$08	Ausgabe-Bit für Band invertieren
FBC3	85 01	STA \$01	und speichern
FBC5	29 08	AND #\$08	augenblicklichen Pegel merken
FBC7	60	RTS	
FBC8	38	SEC	Block-Write-Flag
FBC9	66 B6	ROR \$B6	Negativ
FBCB	30 3C	BMI \$FC09	Rückkehr vom Interrupt

\*\*\*\*\* Interrupt-Routine für Band schreiben

FBCD	A5 A8	LDA \$A8	falls 'Byte'-Impuls ge-
FBCF	D0 12	BNE \$FBE3	schrieben, dann verzweige
FBD1	A9 10	LDA #\$10	Timer auf

FBD3	A2 01	LDX #\$01	\$110 (272)
FBD5	20 B1 FB	JSR \$FBB1	Takt auf Band schreiben
FBD8	D0 2F	BNE \$FC09	Rückkehr vom Interrupt
FBDA	E6 A8	INC \$A8	'1' Byte-Write-Flag setzen
FBDC	A5 B6	LDA \$B6	falls Block-Write-Flag positiv, dann
FBDE	10 29	BPL \$FC09	Rückkehr vom Interrupt
FBE0	4C 57 FC	JMP \$FC57	zweiten Block schreiben
FBE3	A5 A9	LDA \$A9	falls '1' Bit gesetzt
FBE5	D0 09	BNE \$FBF0	dann verzweige
FBE7	20 AD FB	JSR \$FBAD	'1' Bit schreiben
FBEA	D0 1D	BNE \$FC09	Rückkehr vom Interrupt
FBEC	E6 A9	INC \$A9	'1' Bit-Flag setzen
FBEE	D0 19	BNE \$FC09	Rückkehr vom Interrupt
FBF0	20 A6 FB	JSR \$FBA6	Bit auf Band schreiben
FBF3	D0 14	BNE \$FC09	Rückkehr vom Interrupt
FBF5	A5 A4	LDA \$A4	Bit-Impulsflag laden
FBF7	49 01	EOR #\$01	Bit 0 invertieren
FBF9	85 A4	STA \$A4	und speichern
FBFB	F0 0F	BEQ \$FC0C	falls null, dann verzweige
FBFD	A5 BD	LDA \$BD	Bit-SHIFT-Register laden
FBFF	49 01	EOR #\$01	Bit für Ausgabe invertieren
FC01	85 BD	STA \$BD	und speichern
FC03	29 01	AND #\$01	Bit holen und mit
FC05	45 9B	EOR \$9B	Parity-Bit verknüpfen
FC07	85 9B	STA \$9B	und speichern
FC09	4C BC FE	JMP \$FEBC	Rückkehr vom Interrupt
FC0C	46 BD	LSR \$BD	nächstes Bit in Position 0
FC0E	C6 A3	DEC \$A3	Bitzähler erniedrigen
FC10	A5 A3	LDA \$A3	und laden
FC12	F0 3A	BEQ \$FC4E	nächstes Bit ausgeben
FC14	10 F3	BPL \$FC09	Rückkehr vom Interrupt
FC16	20 97 FB	JSR \$FB97	Bitzähler wieder auf 8 setzen
FC19	58	CLI	Interrupt freigeben
FC1A	A5 A5	LDA \$A5	Falls Synchronbytes geschrie- ben
FC1C	F0 12	BEQ \$FC30	dann verzweige
FC1E	A2 00	LDX #\$00	Prüfsumme
FC20	86 D7	STX \$D7	löschen
FC22	C6 A5	DEC \$A5	Zähler vermindern

FC24	A6 BE	LDX \$BE	noch zu schreibende Blockanzahl laden
FC26	E0 02	CPX #\$02	falls erster Block nicht
FC28	D0 02	BNE \$FC2C	geschrieben, dann verzweige
FC2A	09 80	ORA #\$80	Bit 7 setzen
FC2C	85 BD	STA \$BD	und speichern
FC2E	D0 D9	BNE \$FC09	Rückkehr vom Interrupt
FC30	20 D1 FC	JSR \$FCD1	Endadresse schon erreicht ?
FC33	90 0A	BCC \$FC3F	falls kleiner, dann weilerschreiben
FC35	D0 91	BNE \$FBC8	falls ungleich, dann Block-Write-Flag setzen
FC37	E6 AD	INC \$AD	HIGH-Byte ungleich machen
FC39	A5 D7	LDA \$D7	Prüfsumme laden
FC3B	85 BD	STA \$BD	und in SHIFT-Flag speichern
FC3D	B0 CA	BCS \$FC09	Rückkehr vom Interrupt
FC3F	A0 00	LDY #\$00	Zähler auf Null
FC41	B1 AC	LDA (\$AC),Y	zu schreibendes Byte laden
FC43	85 BD	STA \$BD	in SHIFT-Flag bringen
FC45	45 D7	EOR \$D7	Prüfsumme
FC47	85 D7	STA \$D7	bilden
FC49	20 DB FC	JSR \$FCDB	Adresszeiger erhöhen
FC4C	D0 BB	BNE \$FC09	Rückkehr vom Interrupt
FC4E	A5 9B	LDA \$9B	Parity-Bit
FC50	49 01	EOR #\$01	invertieren
FC52	85 BD	STA \$BD	und ins SHIFT-Flag speichern
FC54	4C BC FE	JMP \$FEBC	Rückkehr vom Interrupt

## Einsprung von \$FBEO

FC57	C6 BE	DEC \$BE	Zähler für Blocks erniedrigen
FC59	D0 03	BNE \$FC5E	falls noch ein Block,
FC5B	20 CA FC	JSR \$FCCA	dann Bandmotor aus
FC5E	A9 50	LDA #\$50	80
FC60	85 A7	STA \$A7	Zähler für Impulse
FC62	A2 08	LDX #\$08	Offset für IRQ
FC64	78	SEI	Interrupt verhindern
FC65	20 BD FC	JSR \$FCBD	IRQ auf \$FC6A
FC68	D0 EA	BNE \$FC54	Rückkehr vom Interrupt

```

***** Interrupt-Routine für Band
schreiben
FC6A  A9 78    LDA #$78    120
FC6C  20 AF FB   JSR $FBAF   Bit auf Band schreiben
FC6F  D0 E3    BNE $FC54   Rückkehr vom Interrupt
FC71  C6 A7    DEC $A7     Zähler erniedrigen
FC73  D0 DF    BNE $FC54   nicht null, dann Rückkehr
vom Interrupt
FC75  20 97 FB   JSR $FB97   Bitzähler für serielle
Ausgabe setzen
FC78  C6 AB    DEC $AB     falls Datenende nicht er-
reicht, dann
FC7A  10 D8    BPL $FC54   Rückkehr vom Interrupt
FC7C  A2 0A    LDX #$0A    IRQ
FC7E  20 BD FC   JSR $FCBD   IRQ auf $FBCD
FC81  58      CLI        Interrupt ermöglichen
FC82  E6 AB    INC $AB     Shortdauer
FC84  A5 BE    LDA $BE     Zähler für Anzahl der Blocks
FC86  F0 30    BEQ $FCB8   alle Blocks geschrieben ?
FC88  20 8E FB   JSR $FB8E   Adresse wieder auf Anfang
setzen
FC8B  A2 09    LDX #$09   Zähler für
FC8D  86 A5    STX $A5    Synchronisation
FC8F  86 B6    STX $B6    Flag für Block geschrieben
FC91  D0 83    BNE $FC16   unbedingter Sprung

```

```

***** Rekorderbetrieb beenden

```

```

Einsprung von $F8D6, $FB68, $FCB8

```

```

FC93  08      PHP        Status merken
FC94  78      SEI        Interrupt verhindern
FC95  AD 11 D0  LDA $D011  Bildschirm
FC98  09 10    ORA #$10   wieder
FC9A  8D 11 D0  STA $D011  einschalten
FC9D  20 CA FC   JSR $FCCA  Rekordermotor ausschalten
FCA0  A9 7F    LDA #$7F   Interruptmöglichkeiten
FCA2  8D 0D DC   STA $DC0D  löschen

```

FCA5	20 DD FD	JSR \$FDDD	CIA wieder auf Standardwerte, 1/60 s Timing
FCA8	AD A0 02	LDA \$02A0	Interruptvektor schon auf Standardwert ?
FCAB	FD 09	BEQ \$FCB6	falls ja, dann fertig
FCAD	8D 15 03	STA \$0315	ansonsten zurücksetzen
FCB0	AD 9F 02	LDA \$029F	geretteten IRQ zurückholen
FCB3	8D 14 03	STA \$0314	und speichern
FCB6	28	PLP	Status zurückholen
FCB7	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* IRQ-Vektor setzen,  
X-indiziert

FCB8	20 93 FC	JSR \$FC93	IRQ auf Standard
FCBB	FD 97	BEQ \$FC54	Abschluß IRQ

Einsprung von \$F8A1, \$FC65, \$FC7E

FCBD	BD 93 FD	LDA \$FD93,X	IRQ-Vektor
FCC0	8D 14 03	STA \$0314	aus Tabelle setzen
FCC3	BD 94 FD	LDA \$FD94,X	IRQ-Vektor
FCC6	8D 15 03	STA \$0315	aus Tabelle setzen
FCC9	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\*

Einsprung von \$FC5B, \$FC9D

FCCA	A5 01	LDA \$01	Rekorder-
FCCC	09 20	ORA #\$20	motor
FCCE	85 01	STA \$01	ausschalten
FCDD	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* prüft auf Erreichen der  
Endadresse

Einsprung von \$F624, \$FACE, \$FB7B, \$FC30

FCD1	38	SEC	Carry für Subtraktion vorbereiten
------	----	-----	--------------------------------------

FCD2	A5 AC	LDA \$AC	laufende Adresse
FCD4	E5 AE	SBC \$AE	\$AC/\$AD
FCD6	A5 AD	LDA \$AD	Endadresse
FCDB	E5 AF	SBC \$AF	\$AE/\$AF
FCDA	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\*

Einsprung von \$F63A, \$FB43, \$FB78, \$FC49

FCDB	E6 AC	INC \$AC	Adreßzeiger
FCDD	D0 02	BNE \$FCE1	er-
FCDF	E6 AD	INC \$AD	höhen
FCE1	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\*

RESET

FCE2	A2 FF	LDX #\$FF	Wert für Stapelzeiger
FCE4	78	SEI	Interrupt setzen
FCE5	9A	TXS	Stapelzeiger initialisieren
FCE6	D8	CLD	Dezimalflag zurücksetzen
FCE7	20 02 FD	JSR \$FD02	prüft auf ROM in \$8000
FCEA	D0 03	BNE \$FCEF	kein Autostart-Modul ?
FCEC	6C 00 80	JMP (\$8000)	Sprung auf Modul-Start
FCEF	8E 16 D0	STX \$D016	Videocontroller Steuerreg. 2
FCF2	20 A3 FD	JSR \$FDA3	Interrupt vorbereiten
FCF5	20 50 FD	JSR \$FD50	Arbeitsspeicher initialisieren
FCF8	20 15 FD	JSR \$FD15	Hardware und I/O Vekt. setzen
FCFB	20 5B FF	JSR \$FF5B	Video-Reset
FCFE	58	CLI	
FCFF	6C 00 A0	JMP (\$A000)	zum BASIC Kaltstart

\*\*\*\*\*

prüft auf ROM in \$8000

Einsprung von \$FCE7, \$FE56

FD02	A2 05	LDX #\$05	Zeiger setzen
FD04	BD 0F FD	LDA \$FD0F,X	Wert aus Tabelle holen und
FD07	DD 03 80	CMP \$8003,X	ab \$8000 vergleichen (CHM30)

FD0A	D0 03	BNE \$FDOF	verzweige wenn ungleich
FD0C	CA	DEX	Zeiger vermindern
FD0D	D0 F5	BNE \$FD04	weiter wenn nicht 5 Bytes
FD0F	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* ROM-Modul Identifizierung

FD10	C3 C2 CD 38 30		'CBM80'
------	----------------	--	---------

\*\*\*\*\* Hardware und I/O Vektoren setzen/holen

Einsprung von \$FCF8, \$FE66, \$FF8A

FD15	A2 30	LDX #\$30	LOW- und HIGH-Byte des
FD17	A0 FD	LDY #\$FD	Zeigers auf Tabelle \$FD30
FD19	18	CLC	Flag für 'Vektoren setzen'

Einsprung von \$FF8D

FD1A	86 C3	STX \$C3	LOW- und HIGH-Byte
FD1C	84 C4	STY \$C4	des Zeigers setzen
FD1E	A0 1F	LDY #\$1F	Zeiger setzen (16 Vektoren)
FD20	89 14 03	LDA \$0314,Y	Wert aus Tabelle holen
FD23	80 02	BCS \$FD27	C=1 holen,C=0 setzen
FD25	B1 C3	LDA (\$C3),Y	Tabellenwert holen
FD27	91 C3	STA (\$C3),Y	Tabellenwert setzen
FD29	99 14 03	STA \$0314,Y	Wert in Tabelle ablegen
FD2C	88	DEY	Zähler vermindern
FD2D	10 F1	BPL \$FD20	Fertig? nein: nächster Wert
FD2F	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Tabelle der Hardware und I/O-Vektoren

FD30	31 EA 66 FE 47 FE 4A F3
FD38	91 F2 0E F2 50 F2 33 F3
FD40	57 F1 CA F1 ED F6 3E F1
FD48	2F F3 66 FE A5 F4 ED F5

\*\*\*\*\* Arbeitsspei. initialisieren

Einsprung von \$FCF5, \$FF87

FD50	A9 00	LDA #\$00	Wert zum Löschen laden
FD52	A8	TAY	als Zähler nach Y
FD53	99 02 00	STA \$0002,Y	Zeropage,
FD56	99 00 02	STA \$0200,Y	Page 2 und
FD59	99 00 03	STA \$0300,Y	Page 3 löschen
FD5C	C8	INY	Zähler vermindern
FD5D	D0 F4	BNE \$FD53	weiter wenn nicht fertig
FD5F	A2 3C	LDX #\$3C	Werte für Startadresse
FD61	A0 03	LDY #\$03	des Bandpuffers laden
FD63	86 B2	STX \$B2	Bandpuffer Zeiger
FD65	84 B3	STY \$B3	auf \$033C setzen
FD67	A8	TAY	Zeiger in Y auf 0 setzen
FD68	A9 03	LDA #\$03	Wert für RAM testen (\$04-1)
FD6A	85 C2	STA \$C2	Startadresse (HIGH) des RAM
FD6C	E6 C2	INC \$C2	setzen und auf \$0400 erhöhen
FD6E	B1 C1	LDA (\$C1),Y	Wert holen
FD70	AA	TAX	Wert merken
FD71	A9 55	LDA #\$55	%01010101 (\$55)
FD73	91 C1	STA (\$C1),Y	abspeichern und über-
FD75	D1 C1	CMP (\$C1),Y	prüfen, ob Wert drin ist
FD77	D0 0F	BNE \$FD88	ungleich dann kein RAM
FD79	2A	ROL	%10101010
FD7A	91 C1	STA (\$C1),Y	Wert abspeichern und
FD7C	D1 C1	CMP (\$C1),Y	überprüfen, ob Wert drin ist
FD7E	D0 08	BNE \$FD88	ungleich dann kein RAM
FD80	8A	TXA	Wert wieder zurückholen
FD81	91 C1	STA (\$C1),Y	und wieder zurückschreiben
FD83	C8	INY	Zeiger erhöhen
FD84	D0 E8	BNE \$FD6E	Pageende? nein: weiter
FD86	F0 E4	BEQ \$FD6C	sonst Zeiger-HIGH erhöhen
FD88	98	TYA	Zeiger-LOW ins
FD89	AA	TAX	X-Register bringen
FD8A	A4 C2	LDY \$C2	Zeiger-HIGH holen
FD8C	18	CLC	C=0 (Flag für setzen)
FD8D	20 2D FE	JSR \$FE2D	Memory (RAM) Top setzen
FD90	A9 08	LDA #\$08	HIGH-Byte der Startadresse

FD92	8D 82 02	STA \$0282	Memory (RAM) Start auf \$800
FD95	A9 04	LDA #\$04	HIGH-Byte der Startadresse
FD97	8D 88 02	STA \$0288	Video-RAM auf \$400
FD9A	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* IRQ Vektoren

FD9B	6A FC CD FB 31 EA 2C F9	\$FC6A, \$FB CD, \$EA31, \$F92C
------	-------------------------	---------------------------------

\*\*\*\*\* Interrupt Initialisierung

Einsprung von \$FCF2, \$FE69, \$FF84

FDA3	A9 7F	LDA #\$7F	Interrupt löschen
FDA5	8D 0D DC	STA \$DC0D	ICR CIA 1
FDA8	8D 0D DD	STA \$DD0D	ICR CIA 2
FDA B	8D 00 DC	STA \$DC00	Port A CIA 1
			Tastatur Matrixzeile 0
FDAE	A9 08	LDA #\$08	Wert laden
FDB0	8D 0E DC	STA \$DC0E	CRA CIA 1 Timer A 'one shot'
FDB3	8D 0E DD	STA \$DD0E	CRA CIA 2 Timer A 'one shot'
FDB6	8D 0F DC	STA \$DC0F	CRB CIA 1 Timer B 'one shot'
FDB9	8D 0F DD	STA \$DD0F	CRB CIA 2 Timer B 'one shot'
FDBC	A2 00	LDX #\$00	Eingangs-Modus
FDBE	8E 03 DC	STX \$DC03	Datenrichtungsreg. B CIA 1
FDC1	8E 03 DD	STX \$DD03	Datenrichtungsreg. B CIA 2
FDC4	8E 18 D4	STX \$D418	Lautstärke für SID auf Null
FDC7	CA	DEX	Ausgabe-Modus
FDC8	8E 02 DC	STX \$DC02	Datenrichtungsreg. A CIA 1
FDCB	A9 07	LDA #\$07	Videocontroller auf unterste 16 K
FDCD	8D 00 DD	STA \$DD00	Port A CIA 2, ATN löschen
FDD0	A9 3F	LDA #\$3F	Bit 0 bis 5 auf Ausgabe
FDD2	8D 02 DD	STA \$DD02	Datenrichtungsreg. A CIA 2
FDD5	A9 E7	LDA #\$E7	Normalwert laden und
FDD7	85 01	STA \$01	Speicheraufteilung neu setzen
FDD9	A9 2F	LDA #\$2F	Bit 0-3 und 5 Ausgang, Bit 4 Eingang
FDD B	85 00	STA \$00	Datenrichtung Prozessorport

## Einsprung von \$FCA5, \$FF6B

FDDD	AD A6 02	LDA \$02A6	NTSC-Version ?
FDE0	F0 0A	BEQ \$FDEC	ja
FDE2	A9 25	LDA #\$25	Wert für PAL-Version
FDE4	8D 04 DC	STA \$DC04	Timer für PAL-Version setzen
FDE7	A9 40	LDA #\$40	\$4025 = 16421 Zyklen
FDE9	4C F3 FD	JMP \$FDF3	NTSC-Version übergehen
FDEC	A9 95	LDA #\$95	Wert für NTSC-Version
FDEE	8D 04 DC	STA \$DC04	Timer für NTSC-Version setzen
FDF1	A9 42	LDA #\$42	\$4295 = 17045 Zyklen

## Einsprung von \$FDE9

FDF3	8D 05 DC	STA \$DC05	Timer-HIGH setzen
FDF6	4C 6E FF	JMP \$FF6E	Interrupt durch Timer setzen

\*\*\*\*\* Parameter f. Filenamen setzen

## Einsprung von \$FFBD

FDF9	85 B7	STA \$B7	Länge speichern
FDFB	86 BB	STX \$BB	Adresse-LOW speichern
FDFD	84 BC	STY \$BC	Adresse-HIGH speichern
FDFE	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Parameter für aktives  
File setzen

## Einsprung von \$FFBA

FE00	85 B8	STA \$B8	logische Filenummer
FE02	86 BA	STX \$BA	Geräteadresse
FE04	84 B9	STY \$B9	Sekundäradresse
FE06	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Status holen

Einsprung von \$FFB7

FE07	A5 BA	LDA \$BA	Gerätenummer holen
FE09	C9 02	CMP #\$02	gleich 2 ? (RS 232)
FE0B	D0 0D	BNE \$FE1A	nein
FE0D	AD 97 02	LDA \$0297	RS 232-Status holen
FE10	48	PHA	und auf Stapel retten
FE11	A9 00	LDA #\$00	Status
FE13	8D 97 02	STA \$0297	löschen
FE16	68	PLA	und Statuswert zurückholen
FE17	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Flag für Betriebssystem-  
meldungen setzen

Einsprung von \$FF90

FE18	85 9D	STA \$9D	Ausgabeflag (Direktmodus)
FE1A	A5 90	LDA \$90	Statusflag holen

\*\*\*\*\* Status setzen

Einsprung von \$EDB2, \$EE4F, \$F18A, \$F518, \$FA81, \$FAC6  
\$FB35, \$FB88

FE1C	05 90	ORA \$90	Statusflag testen und
FE1E	85 90	STA \$90	wieder abspeichern
FE20	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Timeout-Flag für IEC setzen

Einsprung von \$FFA2

FE21	8D 85 02	STA \$0285	Timeout-disable
FE24	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* MEMTOP, Obergrenze des  
BASIC-RAM holen/setzen

Einsprung von \$FF99

FE25 90 06 BCC \$FE2D C=0: Adresse setzen

Einsprung von \$F2B2, \$F468

FE27 AE 83 02 LDX \$0283 Carry gesetzt  
FE2A AC 84 02 LDY \$0284 Adresse nach X/Y holen

Einsprung von \$F480, \$FD8D

FE2D 8E 83 02 STX \$0283 Carry gelöscht  
FE30 8C 84 02 STY \$0284 X/Y nach Adresse setzen  
FE33 60 RTS Rücksprung

\*\*\*\*\* MEMBOT, Untergrenze des  
BASIC-RAM holen/setzen

Einsprung von \$FF9C

FE34 90 06 BCC \$FE3C C=0: Adresse setzen  
FE36 AE 81 02 LDX \$0281 Carry gesetzt  
FE39 AC 82 02 LDY \$0282 Adresse nach X/Y holen  
FE3C 8E 81 02 STX \$0281 Carry gelöscht  
FE3F 8C 82 02 STY \$0282 Adresse aus X/Y setzen  
FE42 60 RTS Rücksprung

\*\*\*\*\* NMI Einsprung  
FE43 78 SEI Interrupt setzen  
FE44 6C 18 03 JMP (\$0318) JMP \$FE47, NMI-Vektor

Einsprung von \$FE44

FE47 48 PHA Akku auf Stapel retten  
FE48 8A TXA X nach Akku  
FE49 48 PHA X retten  
FE4A 98 TYA Y nach Akku

FE4B	48	PHA	Y retten
FE4C	A9 7F	LDA #\$7F	Wert laden
FE4E	8D 0D DD	STA \$DD0D	NMI-Möglichkeiten löschen
FE51	AC 0D DD	LDY \$DD0D	Flags lesen und löschen
FE54	30 1C	BMI \$FE72	RS 232 aktiv ?
FE56	20 02 FD	JSR \$FD02	Prüft auf ROM-Modul in \$8000
FE59	D0 03	BNE \$FE5E	nein: weiter
FE5B	6C 02 80	JMP (\$8002)	ja: Sprung auf Modul-NMI
FE5E	20 BC F6	JSR \$F6BC	Flag für Stop-Taste setzen
FE61	20 E1 FF	JSR \$FFE1	Stop-Taste abfragen
FE64	D0 DC	BNE \$FE72	nicht gedrückt ?

Einsprung von \$FF55

FE66	20 15 FD	JSR \$FD15	Standard-Vektoren für Interrupt und I/O setzen
FE69	20 A3 FD	JSR \$FDA3	I/O initialisieren
FE6C	20 18 E5	JSR \$E518	Bildschirmreset
FE6F	6C 02 A0	JMP (\$A002)	zum BASIC-Warmstart

\*\*\*\*\* NMI-Routine für RS 232

FE72	98	TYA	ICR-Register
FE73	2D A1 02	AND \$02A1	mit RS 232 NMI-Flag verknüp.
FE76	AA	TAX	nach X retten
FE77	29 01	AND #\$01	Sendebetrieb aktiv ?
FE79	F0 28	BEQ \$FEA3	nein
FE7B	AD 00 DD	LDA \$DD00	Datenport lesen
FE7E	29 FB	AND #\$FB	Bit 2 TXD löschen
FE80	05 B5	ORA \$B5	zu sendendes Bit übergeben
FE82	8D 00 DD	STA \$DD00	und wieder in Datenport spei.
FE85	AD A1 02	LDA \$02A1	RS-232 NMI-Flag
FE88	8D 0D DD	STA \$DD0D	wieder in ICR schreiben
FE8B	8A	TXA	Wert aus X zurückholen
FE8C	29 12	AND #\$12	Bit 1 und 4 isolieren
FE8E	F0 0D	BEQ \$FE9D	Bit 1 und 4=0: Bit empfangen
FE90	29 02	AND #\$02	Bit 1, Aufruf von Timer B
FE92	F0 06	BEQ \$FE9A	nein: verzweige zu Startbit
FE94	20 D6 FE	JSR \$FED6	empfangenes Bit verarbeiten

FE97	4C 9D FE	JMP \$FE9D	Vorbereitung für Byte umgehen
FE9A	20 07 FF	JSR \$FF07	Vorbereitung für Empfang des nächsten Bytes

## Einsprung von \$FE97

FE9D	20 BB EE	JSR \$EEBB	Empfang des nächsten Bits v.
FEA0	4C B6 FE	JMP \$FEB6	Rückkehr vom Interrupt
FEA3	8A	TXA	X nach Akku
FEA4	29 02	AND #\$02	Datenempfang ?
FEA6	F0 06	BEQ \$FEAE	verzweige wenn kein Empfang
FEA8	20 D6 FE	JSR \$FED6	empfangenes Bit verarbeiten
FEAB	4C B6 FE	JMP \$FEB6	Rückkehr vom Interrupt
FEAE	8A	TXA	X nach Akku
FEAF	29 10	AND #\$10	warten auf Startbit ?
FEB1	F0 03	BEQ \$FEB6	verzweige wenn kein Startbit
FEB3	20 07 FF	JSR \$FF07	Vorbereitung für Empfang des nächsten Bytes

## Einsprung von \$FEA0, \$FEAB

FEB6	AD A1 02	LDA \$02A1	RS-232 NMI-Flag
FEB9	8D 0D DD	STA \$DD0D	wieder in ICR
FEBC	68	PLA	Y-Register vom Stapel
FEBD	A8	TAY	zurückholen
FEBE	68	PLA	X-Register
FEBF	AA	TAX	zurückholen
FEC0	68	PLA	Akku zurückholen
FEC1	40	RTI	Rücksprung

\*\*\*\*\* Timerkonstanten für RS 232 Baud-Rate,  
NTSC-Version

FEC2	C1 27	\$27C1 = 10177	50 Baud
FEC4	3A 1A	\$1A3E = 6718	75 Baud
FEC6	C5 11	\$11C5 = 4549	110 Baud
FEC8	74 0E	\$0E74 = 3700	134.5 Baud
FECA	ED 0C	\$0CED = 3309	150 Baud
FEC C	45 06	\$0645 = 1605	300 Baud
FECE	F0 02	\$02F0 = 752	600 Baud
FED0	46 01	\$0146 = 326	1200 Baud

```
FED2  B8 00      $00B8 = 184    1800 Baud
FED4  71 00      $0071 = 113    2400 Baud
```

```
***** NMI-Routine für RS-232
        Eingabe
```

Einsprung von \$FE94, \$FEA8

```
FED6  AD 01 DD   LDA $DD01   Port Register B
FED9  29 01      AND #$01    Bit für Receive Data isolieren
FEDB  85 A7      STA $A7     und speichern
FEDD  AD 06 DD   LDA $DD06   Timer B LOW
FEE0  E9 1C      SBC #$1C    minus 28
FEE2  6D 99 02   ADC $0299   + LOW-Byte der Baudrate
FEE5  8D 06 DD   STA $DD06   wieder abspeichern
FEE8  AD 07 DD   LDA $DD07   RS 232 Timerkon. für Baudrate
FEEB  6D 9A 02   ADC $029A   HIGH-Byte addieren
FEEE  8D 07 DD   STA $DD07   in Timer schreiben
FEF1  A9 11      LDA #$11    Timer B starten
FEF3  8D 0F DD   STA $DD0F   Control Register B
FEF6  AD A1 02   LDA $02A1   CIA 2 NMI-Flag holen
FEF9  8D 0D DD   STA $DD0D   Interrupt Control Register
FEFC  A9 FF      LDA #$FF    Wert laden
FEFE  8D 06 DD   STA $DD06   und damit
FF01  8D 07 DD   STA $DD07   Timer setzen
FF04  4C 59 EF   JMP $EF59   Bit holen
```

```
***** NMI-Routine RS 232 Ausgabe
```

Einsprung von \$FE9A, \$FEB3

```
FF07  AD 95 02   LDA $0295   LOW- und HIGH-Byte
FF0A  8D 06 DD   STA $DD06   holen und in
FF0D  AD 96 02   LDA $0296   RS 232 Timerkonstanten für
FF10  8D 07 DD   STA $DD07   Baudrate
FF13  A9 11      LDA #$11    Timer B starten
FF15  8D 0F DD   STA $DD0F   Control Register B
FF18  A9 12      LDA #$12    Bit 1 und 4 für Verknüpfung
FF1A  4D A1 02   EOR $02A1   mit NMI-Flag für CIA 2
```

FF1D	8D A1 02	STA \$02A1	Wert wieder speichern
FF20	A9 FF	LDA #\$FF	höchsten Wert laden
FF22	8D 06 DD	STA \$DD06	und in Latch von
FF25	8D 07 DD	STA \$DD07	Timer B laden
FF28	AE 98 02	LDX \$0298	Anzahl der zu sendenden Bits
FF2B	86 A8	STX \$A8	in Zähler für Wortlänge
FF2D	60	RTS	Rücksprung

\*\*\*\*\* Timerwert für Sendebaudrate  
ermitteln

Einsprung von \$F44A

FF2E	AA	TAX	Baudrate aus Tabelle nach X
FF2F	AD 96 02	LDA \$0296	HIGH-Byte holen
FF32	2A	ROL	mal 2
FF33	A8	TAY	nach Y retten
FF34	8A	TXA	LOW-Byte holen
FF35	69 C8	ADC #\$C8	plus 200
FF37	8D 99 02	STA \$0299	nach Timerwert LOW
FF3A	98	TYA	HIGH-Byte zurückholen
FF3B	69 00	ADC #\$00	Übertrag addieren
FF3D	8D 9A 02	STA \$029A	nach Timerwert HIGH
FF40	60	RTS	Rücksprung
FF41	EA	NOP	No Operation
FF42	EA	NOP	No Operation

\*\*\*\*\* Einsprung aus Bandroutine

Einsprung von \$F927

FF43	08	PHP	Statusregister auf Stapel
FF44	68	PLA	Statusregister in Akku
FF45	29 EF	AND #\$EF	Break-Flag löschen
FF47	48	PHA	und wieder auf Stapel legen

\*\*\*\*\* IRQ-Einsprung

FF48	48	PHA	Akku auf Stapel retten
FF49	8A	TXA	X nach Akku

FF4A	48	PHA	X-Register retten
FF4B	98	TYA	Y nach Akku
FF4C	48	PHA	Y-Register retten
FF4D	BA	TSX	Stapelzeiger als Zähler in X
FF4E	BD 04 01	LDA \$0104,X	Break-Flag vom Stapel holen
FF51	29 10	AND #\$10	und testen
FF53	F0 03	BEQ \$FF58	nicht gesetzt
FF55	6C 16 03	JMP (\$0316)	BREAK - Routine
FF58	6C 14 03	JMP (\$0314)	Interrupt - Routine

\*\*\*\*\* Video-Reset

Einsprung von \$FCFB, \$FFB1

FF5B	20 18 E5	JSR \$E518	Videocontroller initialisieren
FF5E	AD 12 D0	LDA \$D012	Rasterzeile
FF61	D0 FB	BNE \$FF5E	wartet auf Ende Videozeile
FF63	AD 19 D0	LDA \$D019	Interrupt durch Rasterzeile?
FF66	29 01	AND #\$01	Bit 0 isolieren und als Flag
FF68	8D A6 02	STA \$02A6	PAL/NTSC-Version merken
FF6B	4C DD FD	JMP \$FDDD	Interrupttimer setzen

\*\*\*\*\* Timer für Interrupt setzen

Einsprung von \$FDF6

FF6E	A9 81	LDA #\$81	Timer A Unterlauf
FF70	8D 0D DC	STA \$DC0D	Interrupt Control Register
FF73	AD 0E DC	LDA \$DC0E	Control Register A
FF76	29 80	AND #\$80	Bit 7 retten
			Uhrzeittrigger (50/60 Hz)
FF78	09 11	ORA #\$11	Timer A starten
FF7A	8D 0E DC	STA \$DC0E	Control Register A
FF7D	4C 8E EE	JMP \$EE8E	seriellen Takt aus
FF80	00	BRK	BReaK

*****				Sprungtabelle für Betriebssystem-Routinen
FF81	4C 5B FF	JMP \$FF5B	Video-Reset	
FF84	4C A3 FD	JMP \$FDA3	CIAs initialisieren	
FF87	4C 50 FD	JMP \$FD50	RAM löschen bzw. testen	
FF8A	4C 15 FD	JMP \$FD15	I/O initialisieren	
FF8D	4C 1A FD	JMP \$FD1A	I/O Vektoren initialisieren	
*****				Einsprung von \$A47D, \$A874
FF90	4C 18 FE	JMP \$FE18	Status setzen	
FF93	4C B9 ED	JMP \$EDB9	Sekundäradresse nach LISTEN senden	
FF96	4C C7 ED	JMP \$EDC7	Sekundäradresse nach TALK senden	
*****				Einsprung von \$E40B
FF99	4C 25 FE	JMP \$FE25	RAM-Ende setzen/holen	
*****				Einsprung von \$E403
FF9C	4C 34 FE	JMP \$FE34	RAM-Anfang setzen/holen	
FF9F	4C 87 EA	JMP \$EA87	Tastatur abfragen	
FFA2	4C 21 FE	JMP \$FE21	Time-out-Flag für IEC-Bus setzen	
FFA5	4C 13 EE	JMP \$EE13	Eingabe vom IEC-Bus	
FFA8	4C DD ED	JMP \$EDDD	Ausgabe vom IEC-Bus	

```

FFAB  4C EF ED  JMP $EDEF  UNTALK senden
FFAE  4C FE ED  JMP $EDFE  UNLISTEN senden
FFB1  4C 0C ED  JMP $ED0C  LISTEN senden
FFB4  4C 09 ED  JMP $ED09  TALK senden
*****
*****  Einsprung von $ABDD, $AF9A, $E180, $E195
FFB7  4C 07 FE  JMP $FE07  Status holen
*****
*****  Einsprung von $E1DD, $E1F0, $E1FD, $E22B,
$E23F, $E24E
FFBA  4C 00 FE  JMP $FE00  Fileparameter setzen
*****
*****  Einsprung von $E1D6, $E21B, $E261
FFBD  4C F9 FD  JMP $FDF9  Filenamenparameter setzen
*****
*****  Einsprung von $E1C1
FFC0  6C 1A 03  JMP ($031A) $F34A OPEN
*****
*****  Einsprung von $E1CC
FFC3  6C 1C 03  JMP ($031C) $F291 CLOSE
*****
*****  Einsprung von $E11E
FFC6  6C 1E 03  JMP ($031E) $F20E CHKIN Eingabeg. setzen
*****
*****  Einsprung von $E4AE
FFC9  6C 20 03  JMP ($0320) $F250 CKOUT Ausgabegerät set.
*****
*****  Einsprung von $A447, $ABB7, $E37B, $F6F4,
$F716

```

```
FFCC 6C 22 03 JMP ($0322) $F333 CLRCH Ein-Ausgabe
zurücksetzen
***** Einsprung von $E112

FFCF 6C 24 03 JMP ($0324) $F157 BASIN Eingabe
eines Zeichens
***** Einsprung von $E10C, $F135, $F5C9, $F726,
$F759

FFD2 6C 26 03 JMP ($0326) $F1CA BSOUT Ausgabe
eines Zeichens
***** Einsprung von $E175

FFD5 4C 9E F4 JMP $F49E LOAD
***** Einsprung von $E15F

FFD8 4C DD F5 JMP $F5DD SAVE
***** Einsprung von $AA1A

FFDB 4C E4 F6 JMP $F6E4 Time setzen
***** Einsprung von $AF84

FFDE 4C DD F6 JMP $F6DD Time holen
***** Einsprung von $A82C, $F4F9, $F62E, $F8D0,
$FE61

FFE1 6C 28 03 JMP ($0328) $F6ED STOP-Taste abfragen
***** Einsprung von $E124

FFE4 6C 2A 03 JMP ($032A) $F13E GET
***** Einsprung von $A660

FFE7 6C 2C 03 JMP ($032C) $F32F CLALL
```

```

*****      Einsprung von $EA31

FFEA  4C 9B F6  JMP $F69B  Time erhöhen

FFED  4C 05 E5  JMP $E505  SCREEN Anzahl Zeilen
                               und Spalten holen

*****      Einsprung von $AAE9, $AAFA, $B39F

FFF0  4C 0A E5  JMP $E50A  Cursor setzen /
                               Cursorposition holen

*****      Einsprung von $E09E

FFF3  4C 00 E5  JMP $E500  Startadresse des
                               I/O-Bausteins holen

FFF6  52 52 42 59z

*****      Hardware Vektorenz

FFFA  43 FE      $FE43      NMI Vektor

FFFC  E2 FC      $FCE2      RESET Vektor

FFFE  48 FF      $FF48      IRQ Vektor

```

## SX-64 Betriebssystem

Im folgenden sind die Abweichungen des SX 64 Betriebssystems gegenüber dem normalen C64 aufgelistet. Sie beziehen sich hauptsächlich auf geänderte Einschaltmeldung, andere Farbkombinationen nach dem Einschalten sowie auf das Fehlen des Anschlusses für die Datensette (Geräteadresse 1)

```

*****      Einschaltmeldung
E479 20 2A 2A 2A 2A 2A 20 20      *****
E481 53 58 2D 36 34 20 42 41      SX-64 BA
E489 53 49 43 20 56 32 2E 30      SIC V2.0

```

```

E491 20 20 2A 2A 2A 2A 2A OD      *****
E4AC B3
***** RS-232 Routinen
E4D3  85 A9      STA $A9      in Speicher für Band
E4D5  A9 01      LDA #$01      Wert laden und
E4D7  85 AB      STA $AB      in Speicher für Band
E4D9  60          RTS          Rücksprung

***** Hintergrundfarbe setzen
E4DA  AD 86 02   LDA $0286     aktuelle Textfarbe
E534  A9 06      LDA #$06     Einschaltfarbe blau

***** Cursorposition berechnen
E57C  20 F0 E9   JSR $E9F0     Zeiger auf Videoram setzen
E57F  A9 27      LDA #$27     39
E581  E8          INX          Zeiger erhöhen
E582  B4 D9      LDY $D9,X    MSB der Startadresse der
                        Zeile
E584  30 06      BMI $E58C     N=1 : $E58C
E586  18          CLC          Carry löschen (Addition)
E587  69 28      ADC #$28     40 addieren
E589  E8          INX          Zeiger erhöhen
E58A  10 F6      BPL $E582     Fertig? nein: nächste Zeile
E58C  85 D5      STA $D5     Länge der Zeile speichern
E58E  4C 24 EA   JMP $EA24     Zeiger auf Farbram berechnen
E591  E4 C9      CPX $C9     mit Cursorzeile für Eingabe
E593  F0 03      BEQ $E598     vergleichen, gleich: RTS
E595  4C ED E6   JMP $E6ED     MSB's für Zeile berechnen
E598  60          RTS          Rücksprung
E599  EA          NOP          No OPeration

***** Text nach Drücken von
                        Shift RUN/STOP
E5EE  A2 0F      LDX #$0F     15 Zeichen
E5F0  78          SEI          Interrupt setzen
E5F1  86 C6      STX $C6     Anzahl der Zeichen im
                        Tastaturpuffer
E5F3  BD D7 F0   LDA $F0D7,X Text LOAD":*" ,8 <CR> RUN <CR>
E5F6  9D 76 02   STA $0276,X in Tastaturpuffer schreiben

```

\*\*\*\*\*

E621 20 91 E5 JSR \$E591 Cursorposition Bildschirm

\*\*\*\*\*

Bildschirmzeile löschen

EA07 20 DA E4 JSR \$E4DA Cursorfarbe setzen

EA0A A9 20 LDA #\$20 ' ' Leerzeichen

EA0C 91 D1 STA (\$D1),Y in Videoram schreiben

EA0E 88 DEY Zähler vermindern

EA0F 10 F6 BPL \$EA07 Fertig? nein: weiter

EA11 60 RTS Rücksprung

EA12 EA NOP No OPERATION

-

\*\*\*\*\*

ECD9 03 01

\*\*\*\*\*

EF94 4C D3 E4 JMP \$E4D3 zur geänderten RS 232-Routine

\*\*\*\*\*

Text nach Shift RUN/STOP

F0D8 4C 4F 41 44 22 3A 2A 22 LOAD":\*"

F0E0 2C 38 0D 52 55 4E 0D ,8 RUN

\*\*\*\*\*

Ignorieren der Geräte-  
adresse 1 (Datasette)

F386 D0 08 BNE \$F390 zu 'ILLEGAL DEVICE NUMBER'

F4F6 90 85 BCC \$F47D Memory top setzen

F5F8 90 F7 BCC \$F5F1 zu 'ILLEGAL DEVICE NUMBER'

FF80 43

## 7. C64 Pflegen und Warten

### 7.1 Allgemeines zu diesem Kapitel

Das Ziel dieses Kapitels ist es, Ihren C64 im bescheidenen Maßstab aufzurüsten und im Falle eines Fehlers den Fehler selbst zu lokalisieren und ihn gegebenenfalls zu reparieren.

Falls die Garantie Ihres Geräts noch nicht abgelaufen ist, sollten sie es sich vorher gut überlegen, ob Sie Ihr Gerät aufschrauben, und damit Ihren Garantieanspruch verlieren.

Bevor Sie nach den, in diesem Kapitel gegebenen Kurzanleitungen, Geräte aufschrauben, ICs austauschen oder sonstiges unternehmen, untersuchen Sie als erstes, ob Sie wirklich alle nötigen Geräte ordnungsgemäß angeschlossen und eingeschaltet haben. Wenn sich bei einem Gerät überhaupt nichts tut, kontrollieren Sie als erstes die Kabel und Sicherungen. Wenn Sie im Herausnehmen von ICs noch keine Erfahrung haben, und dies in der entsprechenden Anleitung empfohlen wird, so lesen Sie sich vorher unbedingt Kapitel 7.9 durch. Nehmen Sie auch keine Eingriffe vor, die Sie sich nicht selbst zutrauen, oder die Ihren Erfahrungsbereich weit übersteigen. Überschätzen Sie sich nicht, denn das kann Sie weitaus mehr kosten als die Reparatur bei einem Fachmann.

In den folgenden Absätzen werden wir auf die häufigsten Fehlertypen näher eingehen:

### 7.2 Der Bildausfall

Unter Bildausfall verstehen wir, daß nach dem Einschalten des Computers und des entsprechenden Datensichtgeräts (Monitor, Fernseher) kein Bild erscheint, obwohl die LED am Computer leuchtet.

Falls dies der Fall ist, so ist mit größter Warscheinlichkeit ein Teil der Stromzuleitung unterbrochen, welches meistens auf eine

defekte Sicherung zurückzuführen ist. Um dies festzustellen, lösen Sie die drei Schrauben an der Unterseite des Computers und klappen den oberen Teil vorsichtig nach hinten weg. Den Standort der Sicherung können Sie in den nachfolgenden Bildern ermitteln (die Stärke der Sicherung ist entweder 1 oder 1.25 Ampere). Anschließend nehmen Sie die Sicherung vorsichtig aus der Fassung und ersetzen sie gegebenenfalls durch eine 1.25 Ampere tragende Sicherung. Es ist häufig der Fall, daß die Sicherung ohne besonderen Grund durchbrennt. Der Ersatz durch eine 1.25 Ampere starke Sicherung ist völlig ohne Risiko, dagegen kann eine Überbrückung der Sicherung durch ein Stück Draht zu großen Schäden führen.

Ist die Sicherung in Ordnung, liegt der Fehler wahrscheinlich beim Transformator. Falls Sie über das entsprechende Meßgerät verfügen, können Sie in der DIN-Buchse, die im Kapitel 7.9 beschrieben werden, nachmessen. Oft fehlt die 5 VOLT Gleichspannung, die von der Stabilisierungsschaltung im Netzteil geliefert werden soll. Aber auch die 9 VOLT Wechselspannung ist vereinzelt nicht vorhanden.

Wenn Sie allerdings nicht die Möglichkeit haben, das Netzteil durchzumessen, tauschen Sie Ihr Netzteil durch das eines Freundes aus. Sollte sich herausstellen, daß der Fehler im Netzteil lag, so bringen Sie dieses zu Ihrem Fachhändler.

Sollte sich herausstellen, daß auch das Netzteil funktioniert, so überprüfen Sie ihr Anschlußkabel an den Monitor oder Fernseher. Sind die Kabel in Ordnung, so könnte der Modulator defekt sein. Um dieses zu überprüfen, bedarf es eines kleinen Tricks:

Schließen sie Ihre Floppy oder Ihre Datasette an den Computer an. Im Falle der Datasette drücken Sie SHIFT/RUN-STOP und daraufhin die PLAY-Taste. Beginnt der Motor zu laufen, so wird der Modulator defekt sein und Ihr Computer muß in die Werkstatt. Ist eine Floppy angeschlossen, so tippen Sie blind LOAD"\$",8. Beginnt der Laufwerksmotor sich zu drehen, so gilt das oben gesagte.

Wenn nicht einmal die LED an Ihrem Computer leuchtet, so sollten Sie die Sicherung an Ihrem Netzteil überprüfen und gegebenenfalls durch eine gleicher Stärke ersetzen. Es ist auch möglich, daß Ihre Sicherung sich nur gelockert hat. Trifft beides nicht zu, so sollten Sie den Stecker für die Steckdose überprüfen.

### 7.3 Nur Bildschirm und Rahmen

Häufiger aber auch schwerwiegender sind die Fehler, wenn nach dem Einschalten der Rahmen und die Hintergrundfarbe erscheinen, danach jedoch jede Aktivität stoppt. In diesem Fall sollten Sie zuerst einmal die IRQ-Leitung messen. Im Normalfall, also bei funktionierendem Gerät, tritt an diesem Anschluß (Pin 3 des Prozessors) alle 16 Millisekunden ein negativer Impuls von ca. 200 Microsekunden auf. Mit einem Vielfachmeßgerät ist nur eine Gleichspannung von ca. 4.5 VOLT zu messen. Mit einer LED und einem Widerstand von 200 Ohm kann man oben sehen, ob die Interrupts ausgelöst werden. Dazu wird der Widerstand mit 5 VOLT verbunden und als Vorwiderstand für die LED benutzt. Die Kathode der LED wird an Pin 3 des Prozessors gehalten. Jetzt muß die LED soeben sichtbar leuchten und etwas flackern. Besser geeignet ist natürlich ein Logik-Tester oder ein Oszilloskop.

Was aber, wenn die Interrupts ausbleiben? Wenn die IRQ-Leitung nach dem Einschalten HIGH ist, dann nach kurzer Zeit LOW wird, kommen als Fehlerquellen das Betriebssystem-ROM, das RAM, die CIAs oder der Prozessor in Frage. Ein Fall für eine gut ausgerüstete Werkstatt, wenn Sie nicht die Möglichkeit haben, die ICs aus einem anderen Rechner zu probieren.

Sind die CIAs defekt, so ist dieser Fehler leicht festzustellen. Der C64 kann ohne CIA 2 arbeiten, und deshalb ist es möglich, die beiden ICs, deren Lage anhand der Bilder ermittelt werden kann, auszutauschen. Falls der Computer nun wieder funktioniert, müssen Sie das defekte IC, das vorher im Sockel von CIA 1 steckte, austauschen.

Hat diese Operation auch nicht den gewünschten Erfolg, können Sie untersuchen, ob der Prozessorport defekt ist.

Um dieses feststellen zu können, sollten Sie jedoch schon einige Erfahrung im Umgang mit ICs haben.

Dazu messen Sie die Leitungen -LORAM, -HIRAM und -CHAREN an den Pins 27, 28 und 29 des Prozessors. Diese Leitungen sollten nach dem Einschalten auf HIGH liegen. Stellt sich nach dem Einschalten aber ein LOW-Pegel an einem dieser Pins ein, so kann der Rechner das Betriebssystem-ROM nicht ordnungsgemäß adressieren. Es wird ausgeblendet und das darunterliegende RAM kommt zum Vorschein. Folglich kann der Computer die RESET-Routine nicht anspringen, was unweigerlich zum 'Absturz' führt.

Stellt sich also ein LOW-Pegel ein, so können Sie jetzt den Prozessorport untersuchen. Dafür löten Sie den Prozessor aus und löten eine 40-beinige Fassung an diese Stelle. Nun müssen Sie die Pins 27, 28 und 29 des Prozessors rechtwinklig abbiegen und ihn zurück in die Fassung stecken, so daß diese Pins keinen Kontakt zur Platine haben. Auf diese Art wird dem Ardeß-Manager U17 vorgegaukelt, daß alles in Ordnung ist, da ein offener Eingang an TTL-ICs als HIGH gewertet wird. Wenn der Rechner nach dieser Prozedur arbeitet, so ist ein neuer Prozessor nötig.

Schlägt diese Methode fehl, so ist es unumgänglich, den Computer in eine Werkstatt zu geben, da der Fehler mit kaum mit normalen Mitteln zu lokalisieren ist.

#### **7.4 Farbige Zeichen auf dem Bildschirm**

Wenn Sie zum Beispiel beim Listen einer Directory oder eines BASIC-Programms ungewollt lauter farbige Zeichen auf dem Bildschirm erhalten, so muß dies nicht unbedingt am VIC liegen. Der Fehler kann auch an dem Netzteil liegen, welches zu wenig Spannung liefert. Um dieses zu überprüfen, messen Sie die Spannung nach, oder tauschen Sie Ihr Netzteil aus.

### 7.5 Die Tastatur funktioniert nicht richtig!

In diesem Fall liegt bestimmt ein Fehler der CIA 1 vor, die für die Tastaturabfrage zuständig ist. Gewißheit darüber können Sie sich jedoch mit dem Testprogramm verschaffen.

### 7.6 Der Joystick funktioniert nicht!

Hier liegt der Fehler, sofern keine Störungen der Tastatur vorliegen, ausschließlich am Joystick selbst. Mit Hilfe des Testprogramms können Sie die Joystickfunktionen überprüfen.

### 7.7 Wenn er nicht richtig lädt!

Hier muß man zwischen Datasette und Floppy unterscheiden. Beim Bandbetrieb gibt es drei Fehlermöglichkeiten:

*In der Datasette selbst:*

Der Tonkopf ist dejustiert. Mit einem kleinen Schraubenzieher kann man versuchen, die Stellung des Tonkopfs anhand der Justageschraube zu justieren (merken Sie sich die ursprüngliche Einstellung, damit Sie, falls dies nicht die Fehlerquelle war, sich nicht die Datasette selbst dejustieren). Eine weitere Möglichkeit ist der verschmutzte Tonkopf, den man mit einer Reinigungskassette oder einem Tonkopfspray säubern kann.

*Im Computer:*

Auch hier muß zwischen zwei Fällen unterschieden werden:

1. Es wurde nicht richtig gesavet, was auf einen defekten Prozessorport zurückzuführen ist. In diesem Fall müssen Sie den Computer in die Reparatur schicken.

2. Es wird nicht richtig geladen, was auf eine defekte CIA 1 schließen läßt. In diesem Fall können Sie, wie im Kapitel 7.3 ab Absatz 3 erläutert wird, die beiden CIAs vertauschen.

### *Die Floppy lädt nicht!*

Falls der Fehler im Computer liegt, so kann dies nur bei der CIA 2 der Fall sein, da diese für die Kommunikation mit der Floppy zuständig ist. Hier ist es ratsam, die CIA 2 mit der eines Freundes auszutauschen, um sich Gewißheit zu verschaffen. Wenn dies nicht hilft, so müßte der Fehler in der Floppy liegen, die man, wenn es nicht auf eine defekte Sicherung in der Floppy zurückzuführen ist, zu einer Reparaturwerkstatt bringen muß.

## **7.8 Fehler, die nach längerem Betrieb auftreten**

Zeitweise oder spontan auftretende Fehler sind in einer Werkstatt immer die unbeliebtesten Defekte. Da kann es dann ohne weiteres vorkommen, daß ein Gerät mehrere Tage im Test ordnungsgemäß funktioniert, obwohl der Kunde als Fehler angegeben hat, daß sich das Gerät nach 1/2 Stunde 'verabschiedet'. Häufige Ursache dieser Fehler ist ein thermischer Defekt in einem Bauteil. Sollte Ihr C64 irgendwann einmal solche Symptome zeigen, so empfiehlt sich die Anschaffung einer großen Dose Kältespray. Dieses Spray ist im Elektronikfachhandel für ein paar DM zu erhalten. Durch einfaches Ansprühen lassen sich die Bauteile auf bis zu -40 Grad abkühlen. Dabei hat sich das folgende Prinzip bewährt:

Nachdem die Tastatur entfernt ist, wird die Rechnerplatine mit einem normalen Haarfön gleichmäßig erhitzt. Sobald der Rechner einen Fehler zeigt, werden die einzelnen Bauteile systematisch mit dem Spray gekühlt und der Rechner nach jedem Bauteil aus- und wieder eingeschaltet. Sobald nach dem Einschalten der Rechner wieder funktioniert, werden die zuletzt abgekühlten Bauteile noch einmal erwärmt, um zu sehen, ob wirklich eines

dieser Bauteile den Defekt verursachte. Auf diese Weise kann man nun das defekte Bauteil immer weiter einkreisen und zuletzt austauschen.

Leider sind nicht nur die Bauteile als Fehlerursache möglich. Auch die Leiterplatte kann als Ursache in Frage kommen. Durch die Erwärmung dehnt sie das Material aus, und obwohl diese Ausdehnung sehr gering ist, können winzige Haarrisse entstehen, die dann zu Versagen des Gerätes führen. Diese Haarrisse zu finden ist nur mit viel Glück möglich. Glücklicherweise ist das im C64 verwendete Leiterplattenmaterial von sehr guter Qualität, so daß diese Fehler ausgesprochen selten sind.

Eine Ursache für sporadisch auftretende Fehler können auch die RAMs sein. Mit dem in diesem Kapitel abgedrucktem Testprogramm ist es möglich, das gesamte RAM des C64 zu prüfen, und das vermutlich fehlerhafte RAM-IC anzuzeigen.

## 7.9 Das Herausnehmen von ICs

Diese Anleitung gilt nur für ICs, die gesockelt sind. Sollte dies nicht der Fall sein, überlassen sie diese Arbeit einem Fachmann.

Nehmen Sie einen kleinen Schraubenzieher und schieben Sie ihn vorsichtig unter die eine der kurzen Seiten des ICs. Drücken Sie den Schraubenzieher nun allmählich nach unten, um den IC an der Stelle etwas aus der Fassung zu heben. Genauso verfahren Sie an der anderen Seite. Achten Sie dabei darauf, daß Sie das IC nicht einseitig zuweit anheben, weil dies zum Verbiegen der noch steckenden Beinchen auf der anderen Seite des ICs zur Folge haben könnte. Wenn Sie das IC nun soweit aus der Fassung gehoben haben, daß Sie es mühelos mit Daumen und Zeigefinger, die die beiden Enden des ICs halten, herausziehen können, dann nehmen Sie es an beiden Enden gleichmäßig ziehend aus der Fassung heraus.

Fassen Sie die Beinchen des ICs nicht an, weil Sie statisch aufgeladen sein können, was eine Zerstörung des ICs zur Folge haben könnte.

### 7.10 Wie stelle ich mir meine Tastatur strammer?

Dieser kleine Trick ist sehr nützlich, wenn man die Tastatur satt hat. Alle Tasten des C64 sind mit Federn ausgestattet, die die Tasten vom Kontakt auf der Tastaturplatte wegdrücken. Die Tasten sind auf einem kleinen Stäbchen festgesteckt. Mit Hilfe eines Schraubenziehers kann man die Tasten vom Keyboard lösen.

Man schiebt den Schraubenzieher unter eine Taste und drückt dann vorsichtig den Schraubenzieher nach unten, um die Taste aus der Halterung zu hebeln. Gleichzeitig zieht man die Taste mit Daumen und Zeigefinger nach oben. Nachdem Sie die Taste entfernt haben, nehmen Sie die Feder heraus, die ca. 1 cm lang ist. Sie können sie jetzt vorsichtig auseinanderziehen. Es ist nicht ratsam, sie länger als 1.5 cm zu ziehen, da der Anschlag sonst zu hart wird.

Nachdem Sie die Feder präpariert haben, setzen Sie sie wieder auf ihren alten Platz. Dann stecken Sie die Taste auf den Pin und pressen sie nach unten, bis sie einrastet.

Die Taste hat nun einen härteren Anschlag. Am besten stellt man sich die Tasten härter, die am meisten benutzt werden, zum Beispiel die RETURN-, RUN-STOP- und RESTORE-Tasten.

### 7.11 Wie baue ich einen RESET-Taster ein?

Bevor wir in die Praxis übergehen, wollen wir Ihnen zuvor erst die Arbeitsweise eines RESETs erklären. Beim Auslösen eines Hardware-RESETs geschieht das gleiche wie beim Einschalten des Computers. Die RESET-Leitung des Computers, die mit den wichtigsten Bauteilen verbunden ist, wird kurzzeitig auf LOW (MASSE) gelegt. Daraufhin springt der Prozessor die RESET-Routine, deren Vektor in Speicheradresse \$FFFC und \$FFFD liegt, an. In dieser Routine werden die wichtigsten Bausteine initialisiert, während der Speicherinhalt zum größten Teil erhalten

bleibt. In unserer Anleitung haben wir die einfachste Möglichkeit zum Bau eines RESET-Tasters gewählt. Es werden die Leitungen RESET und MASSE des USER-PORTs per Taster miteinander verbunden.

Zum Bau benötigen Sie folgende Bauteile:

Einen Taster und zwei dünne Kabel

Falls Sie nichts an Ihren Computer anlöten wollen, dann besorgen Sie sich noch einen USER-PORT-Stecker und löten die beiden Kabel nicht direkt an den USER-PORT, sondern an den Stecker.

Jetzt löten Sie die beiden Kabelenden an die Pin 1 und 3 des USER-Ports oder des Steckers. Die Belegung des USER-Ports finden sie am Ende des Kapitels 5.

Drücken Sie nun auf den Taster, und Sie werden feststellen, daß Ihr Rechner einen RESET ausführt. Den gleichen Vorgang können Sie auch mit SYS64738 vom BASIC aus erzielen.

## 7.12 Das Testprogramm

Ans Ende dieses Kapitels haben wir noch ein kleines Testprogramm gehängt, mit dessen Hilfe Sie das RAM, den Soundchip und Ihren Joystick überprüfen können. Außerdem enthält es noch ein Testbild, mit dem Sie die Farben und den Kontrast Ihres Fernsehers oder Monitors einstellen können. Dieses Programm ist in Assembler geschrieben und liegt hier als BASIC-Lader vor.

```
5 N=49152
10 READX:IFX=-1THEN30
20 S=S+X:POKEN,X:N=N+1:GOTO 10
30 IF S<>124998 OR N<>50359 THEN PRINT"FEHLER IN DATAS":END
40 SYS49152
```

- 101 DATA 169,0,141,32,208,141,33,208,170,169,5,141,134,2,189,58,19  
2,32,210
- 102 DATA 255,232,201,0,208,245,32,62,241,240,251,201,49,208,3,76,1  
54,192,201
- 103 DATA 50,208,3,76,125,195,201,51,208,3,76,59,194,201,52,208,201  
,76,56,193
- 104 DATA 147,13,32,32,32,32,32,32,32,67,72,69,67,75,80,82,79,71,82  
,65,77,77
- 105 DATA 32,13,13,13,13,32,32,18,32,49,32,146,32,84,69,83,84,66,73  
,76,68,13
- 106 DATA 13,32,32,18,32,50,32,146,32,83,79,85,78,68,13,13,32,32,18  
,32,51,32
- 107 DATA 146,32,82,65,77,84,69,83,84,13,13,32,32,18,32,52,32,146,3  
2,74,79
- 108 DATA 89,83,84,73,67,75,13,13,0,169,147,32,210,255,160,28,162,0  
,189,223
- 109 DATA 192,32,210,255,232,201,0,208,245,136,208,240,162,0,160,40  
,189,255
- 110 DATA 192,32,210,255,136,208,250,232,224,20,208,240,162,0,189,2  
1,193,240
- 111 DATA 7,32,210,255,232,76,197,192,162,18,160,12,24,32,10,229,32  
,86,195
- 112 DATA 76,0,192,18,154,32,32,5,32,32,28,32,32,159,32,32,156,32,3  
2,30,32
- 113 DATA 32,31,32,32,158,32,32,152,32,32,153,32,32,0,18,154,32,5,3  
2,28,32
- 114 DATA 159,32,156,32,30,32,31,32,158,32,152,32,153,32,0,19,5,18,  
29,29,29
- 115 DATA 29,29,29,29,29,29,17,84,69,83,84,66,73,76,68,32,68,69,83,  
32,68,65
- 116 DATA 84,65,83,65,84,13,0,162,0,189,211,193,32,210,255,232,201,  
0,208,245
- 117 DATA 162,13,160,16,24,32,240,255,162,0,189,44,194,32,210,255,2  
32,201,0
- 118 DATA 208,245,162,13,160,16,24,32,240,255,162,0,173,0,220,41,1,  
208,13,189
- 119 DATA 9,194,32,210,255,232,201,0,208,245,240,205,173,0,220,41,2  
,208,13
- 120 DATA 189,16,194,32,210,255,232,201,0,208,245,240,185,173,0,220  
,41,4,208

121 DATA 13,189,23,194,32,210,255,232,201,0,208,245,240,165,173,0,  
220,41,8

122 DATA 208,13,189,30,194,32,210,255,232,201,0,208,245,240,25,173  
,0,220,41

123 DATA 16,208,13,189,37,194,32,210,255,232,201,0,208,245,240,5,3  
2,62,241

124 DATA 208,3,76,69,193,76,0,192,147,13,83,84,69,67,75,69,78,32,8  
3,73,69

125 DATA 32,68,69,78,32,74,79,89,83,84,73,67,75,32,73,78,32,80,79,  
82,84,32

126 DATA 35,50,13,17,18,69,78,68,69,146,32,61,32,84,65,83,84,69,0,  
79,66,69

127 DATA 78,32,32,0,85,78,84,69,78,32,0,76,73,78,75,83,32,0,82,69,  
67,72,84

128 DATA 83,0,70,69,85,69,82,32,0,32,32,32,32,32,32,157,157,157  
,157,157

129 DATA 157,157,0,120,162,0,189,7,195,32,210,255,232,201,0,208,24  
5,162,0

130 DATA 181,0,141,144,4,160,0,200,208,253,213,0,240,3,76,235,194,  
232,208

131 DATA 236,162,0,189,53,195,32,210,255,232,201,0,208,245,162,0,1  
89,64,195

132 DATA 32,210,255,232,201,0,208,245,162,0,189,0,1,160,0,200,208,  
253,141

133 DATA 144,4,157,0,1,221,0,1,208,93,232,208,234,162,0,189,53,195  
,32,210

134 DATA 255,232,201,0,208,245,162,0,189,75,195,32,210,255,232,201  
,0,208,245

135 DATA 120,169,48,133,1,162,0,160,4,134,251,132,252,162,0,160,25  
1,161,251

136 DATA 129,251,141,144,4,193,251,208,36,232,208,242,230,252,136,  
208,237

137 DATA 169,55,133,1,162,0,189,53,195,32,210,255,232,201,0,208,24  
5,169,13

138 DATA 32,210,255,32,86,195,76,0,192,169,55,133,1,162,0,189,40,1  
95,32,210

139 DATA 255,232,201,0,208,245,169,13,32,210,255,32,86,195,76,0,19  
2,147,13

140 DATA 32,32,32,32,32,32,32,32,82,65,77,84,69,83,84,17,17,17,17,  
17,13,13

141 DATA 90,69,82,79,80,65,71,69,0,32,32,32,32,32,32,70,69,72,76,69,82,0,32  
142 DATA 32,32,32,32,32,32,32,79,75,0,13,13,83,84,65,80,69,76,32,32,0,13,13  
143 DATA 54,52,75,32,82,65,77,32,0,162,0,189,105,195,32,210,255,232,201,0  
144 DATA 208,245,32,62,241,240,251,96,18,17,17,17,84,65,83,84,69,32,68,82  
145 DATA 85,69,67,75,69,78,146,0,32,68,229,162,0,134,124,169,8,133,125,32  
146 DATA 49,196,166,124,169,15,141,24,212,169,1,157,0,212,133,126,169,22,157  
147 DATA 1,212,169,34,157,5,212,169,133,157,6,212,169,15,157,3,212,157,2,212  
148 DATA 6,125,32,2,196,165,125,9,1,166,124,157,4,212,32,232,195,165,125,157  
149 DATA 4,212,32,232,195,32,243,195,176,231,36,125,48,3,76,176,195,169,0  
150 DATA 157,4,212,165,124,24,105,7,133,124,201,21,144,159,76,0,192,160,0  
151 DATA 162,5,136,208,253,202,208,250,96,166,124,230,126,165,126,240,5,157  
152 DATA 1,212,56,96,24,96,32,87,196,169,32,36,125,112,14,48,17,208,5,162  
153 DATA 0,76,32,196,162,14,76,32,196,162,30,76,32,196,162,44,189,105,196  
154 DATA 240,7,32,210,255,232,76,32,196,169,13,76,210,255,32,68,229,32,97  
155 DATA 196,165,124,240,10,201,7,240,3,162,59,44,162,56,44,162,53,32,32,196  
156 DATA 162,62,32,32,196,169,13,32,210,255,76,210,255,56,32,240,255,160,7  
157 DATA 24,76,240,255,162,5,160,7,24,76,240,255,68,82,69,73,69,67,75,45,87  
158 DATA 69,76,76,69,0,83,69,65,71,69,90,65,72,78,45,87,69,76,76,69,0,82,69  
159 DATA 67,72,69,67,75,45,87,69,76,76,69,0,82,65,85,83,67,72,69,78,0,49,46  
160 DATA 0,50,46,0,51,46,0,32,32,84,79,78,71,69,78,69,82,65,84,79,82,0,9,-1

## 8. Vergleich der Rechner

Der neue C64 II hat sich optisch zu seinem Vorläufermodell recht stark verändert. Das neue Gehäuse entspricht nicht mehr dem alten etwas klobig wirkenden "Buckelgehäuse".

Die Designer haben sich bei ihrer Arbeit eher am Commodore 128 orientiert, wohl in der Hoffnung, wenigstens optisch einen PC zu schaffen. Eine Bestätigung dafür findet sich auch in der neuen Aufschrift, die der Rechner jetzt trägt.

Aus dem simplen 'Commodore 64' ist jetzt ein respektschaffender 'Commodore 64 PERSONAL COMPUTER' geworden.

Insgesamt ist das Gerät flacher geworden und die Tastatur etwas tiefer und schräger angebracht als vorher. Dadurch wird das Eintippen von Programmen oder Texten erheblich erleichtert. Außerdem sind die Sonderzeichen, die vorher unter den Buchstaben gedruckt waren, neben die Buchstaben gesetzt worden, was jedoch kein Nachteil ist.

Die Mechanik der Tastatur ist identisch mit der alten, nur die Farbe der Tasten hat sich geändert. Auch die einzelnen Anschlüsse des Rechners sind gleich geblieben. Nicht einmal der so dringend benötigte RESET-Schalter hat an dem neuen Rechner einen Platz gefunden.

Durch das veränderte Gehäuse steht im Computer kein Platz zur Verfügung, um zum Beispiel ein zweites Betriebssystem einzubauen. Schraubt man das Gehäuse auf, so ist die Platine noch gar nicht sichtbar, weil diese unter der Tastatur und einer dicken Isolation aus Blech verborgen ist.

Um an die Platine heranzukommen, müssen also erst sämtliche Schrauben und Stecker, die mit der Platine verbunden sind, gelöst werden, um das Isolationsblech abnehmen zu können. Erst jetzt wird einem ein Blick auf die stark veränderte Platine gewährt, die ca. 40 Prozent kleiner ist als die alte. Die Platine ist von der Größe her ungefähr mit einer Steckkarte für den IBM-

AT zu vergleichen. In ihr stecken weitaus weniger Bausteine und elektronische Teile als in der alten Platine. Sie beinhaltet nämlich nur noch 17 Chips, wogegen die alte Platine noch ca. 30 hatte.

Die CIAs 6526 sind gleich geblieben, sie liegen nur an unterschiedlichen Stellen, eine davon links außen und die andere direkt neben der Tastatur, woraus sich schließen läßt, daß die linke zum Steuern des USER-Ports und der RS232 und die andere zur Abfrage von Tastatur und Control-Port dient.

An den RAM-Bausteinen wurde ebenfalls gespart. Wo vorher acht 8-KByte-RAM-Bausteine waren, befinden sich nur noch zwei 32-KByte-RAM-Chips des Types 41464.

Die Taktbausteine des Types 8701 beinhalten quasi alle vier Bausteine der alten Platine, die vorher in dem abgeschirmten Teil neben dem VIC lagen.

Der Modulator ist erheblich kleiner geworden, wobei er nichts von seiner Leistungsfähigkeit eingebüßt hat.

Der VIC ist nicht mehr der alte 6569, der gesondert abgeschirmt in einem Blechgehäuse auf der Platine lag, sondern er ist durch einen neuen mit der Typenbezeichnung 8565 ausgetauscht worden, der im Gegensatz zum alten nur noch mit 5V auskommt. Er liegt außerdem wie die anderen Chips frei auf der Platine, was aber keinen Unterschied macht, weil die Platine auch so ausreichend abgeschirmt ist.

Der neue Prozessor mit der Typenbezeichnung 8500 ist mit dem alten 6510 vollkommen kompatibel, so daß auf jeden Fall alle Programme auch mit dem neuen Baustein laufen.

Das Zeichensatz-ROM ist in beiden Fällen identisch und befindet sich sogar noch an der gleichen Stelle wie vorher.

Leider hat man bei dem neuen Rechner das BASIC- und KERNAL-ROM in einem Baustein zusammengefaßt, was den Nachteil hat, daß man nicht so einfach eine Betriebs-

systemumschaltplatine einbauen kann, da man jetzt immer das BASIC mitbrennen muß. Außerdem ist dieses Vorhaben sowieso wegen des Platzmangels stark eingeschränkt.

Das Farb-RAM ist zwar bei dem neuen C64 II an anderer Stelle, ist aber immer noch das alte.

Der neue SID mit der Typenbezeichnung 8580 ist mit dem alten 6581 vollkommen kompatibel. Er liegt lediglich an einer anderen Stelle.

Die Multiplexer, die zur Adressierung der RAM-Bausteine nötig sind, sind bei der neuen Version alle in einem Chip vom Typ 251715 untergebracht. Er übernimmt somit alle Funktionen der Speicherverwaltung.

Trotz aller Änderungen läßt sich mit Bestimmtheit sagen, daß der neue C64 II 100% kompatibel mit seinem Vorläufermodell ist, denn alle Programme oder Module arbeiten beim 'neuen' genausogut wie beim guten alten C64.



## Anhang A

Der folgende BASIC-Loader entspricht dem bereits im Kapitel 2.1 beschriebenen Maschinensprachemonitor, der im Speicherbereich \$9000 (36864) bis \$9D10 (40208) liegt.

```
5 N=9*16^3
10 READ X:IF X=-1 THEN 30
12 POKE N,X
15 S=S+X:N=N+1:GOTO 10
30 IF S<>363070 OR N<>40208 THEN PRINT"FEHLER IN DATAS":END
35 SYS 9*16^3
36 DATA120,169,39,141,22,3,169,152,141,23,3,169,0,133,103,76,139,1
52,162
37 DATA255,160,155,132,99,160,0,240,11,169,168,133,98,32,17,145,32
,141,145
38 DATA96,177,96,232,224,160,240,238,221,171,155,208,246,138,56,24
9,216
39 DATA156,144,3,200,208,247,132,2,152,10,24,101,2,133,98,32,17,14
5,189
40 DATA65,156,208,8,169,35,32,240,145,76,95,145,201,1,208,3,76,113
,145,201
41 DATA2,208,6,32,113,145,76,156,145,201,3,208,6,32,113,145,76,166
,145,201
42 DATA4,208,3,76,95,145,201,5,208,6,32,95,145,76,156,145,201,6,20
8,6,32
43 DATA95,145,76,166,145,201,7,208,16,169,40,32,240,145,32,95,145,
32,156
44 DATA145,169,41,76,240,145,201,8,208,16,169,40,32,240,145,32,95,
145,169
45 DATA41,32,240,145,76,166,145,201,9,208,58,32,141,145,169,36,32,
240,145
46 DATA160,0,177,96,48,28,56,101,96,72,144,10,164,97,200,152,32,58
,145,24
47 DATA144,5,165,97,32,58,145,104,32,58,145,76,141,145,56,101,96,7
2,176
48 DATA238,164,97,136,152,32,58,145,24,144,233,201,10,208,13,169,4
0,32,240
```

- 49 DATA145,32,113,145,169,41,76,240,145,76,141,145,32,176,145,169,58,32
- 50 DATA240,145,76,48,145,32,176,145,169,44,32,240,145,32,48,145,32,47,146
- 51 DATA160,0,177,98,32,240,145,200,192,3,208,246,169,32,76,240,145,165,97
- 52 DATA32,58,145,165,96,76,58,145,32,70,145,72,152,32,240,145,104,76,240
- 53 DATA145,72,74,74,74,74,32,83,145,168,104,76,83,145,41,15,201,10,24,48
- 54 DATA2,105,7,105,48,96,169,36,32,240,145,32,141,145,160,0,177,96,32,58
- 55 DATA145,76,141,145,169,36,32,240,145,160,2,177,96,32,58,145,160,1,177
- 56 DATA96,32,58,145,32,141,145,32,141,145,76,141,145,230,96,208,10,230,97
- 57 DATA208,6,72,169,255,133,102,104,96,169,44,32,240,145,169,88,76,240,145
- 58 DATA169,44,32,240,145,169,89,76,240,145,32,42,146,169,46,76,240,145,32
- 59 DATA200,145,133,2,152,32,200,145,10,10,10,10,5,2,96,201,65,56,48,2,233
- 60 DATA7,233,48,96,32,217,145,170,76,217,145,32,231,145,201,32,240,249,168
- 61 DATA32,231,145,76,184,145,32,52,146,240,1,96,76,64,146,32,11,146,32,210
- 62 DATA255,76,23,146,32,11,146,32,207,255,76,23,146,32,11,146,32,62,241
- 63 DATA76,23,146,72,165,1,133,251,169,55,133,1,104,88,96,72,120,165,251
- 64 DATA133,1,104,96,32,2,146,201,3,240,1,96,76,64,146,169,13,76,240,145
- 65 DATA169,32,76,240,145,32,249,145,201,13,96,32,231,145,201,32,96,32,176
- 66 DATA145,162,255,154,32,52,146,240,245,201,32,240,244,201,46,240,240,160
- 67 DATA19,136,48,14,217,138,154,208,248,185,100,154,72,185,119,154,72,96
- 68 DATA169,63,32,240,145,76,64,146,32,158,146,32,31,146,32,127,146,144,199

- 69 DATA32, 18, 144, 76, 113, 146, 165, 102, 240, 7, 169, 0, 133, 102, 76, 154, 146, 165, 97
- 70 DATA197, 101, 144, 12, 208, 8, 165, 96, 197, 100, 144, 4, 240, 2, 24, 96, 56, 96, 32, 210
- 71 DATA145, 134, 97, 133, 96, 32, 52, 146, 240, 16, 201, 32, 208, 184, 32, 220, 145, 170
- 72 DATA32, 217, 145, 134, 101, 133, 100, 96, 165, 96, 133, 100, 165, 97, 133, 101, 96, 32
- 73 DATA210, 145, 134, 97, 133, 96, 32, 52, 146, 208, 151, 88, 108, 96, 0, 120, 108, 2, 160
- 74 DATA32, 158, 146, 32, 31, 146, 32, 127, 146, 144, 6, 32, 235, 146, 76, 218, 146, 76, 64
- 75 DATA146, 32, 6, 145, 160, 0, 132, 3, 177, 96, 72, 32, 47, 146, 104, 32, 58, 145, 164, 3
- 76 DATA200, 192, 8, 208, 237, 162, 8, 160, 0, 32, 47, 146, 169, 1, 133, 199, 177, 96, 41, 127
- 77 DATA201, 32, 144, 10, 32, 240, 145, 169, 0, 133, 212, 24, 144, 3, 32, 179, 145, 32, 141
- 78 DATA145, 202, 208, 229, 169, 0, 133, 199, 96, 32, 210, 145, 134, 97, 133, 96, 160, 0, 32
- 79 DATA231, 145, 132, 3, 32, 231, 145, 32, 135, 147, 168, 32, 231, 145, 32, 135, 147, 32
- 80 DATA184, 145, 164, 3, 145, 96, 200, 192, 8, 208, 226, 169, 145, 32, 240, 145, 32, 235
- 81 DATA146, 32, 176, 145, 169, 58, 141, 119, 2, 165, 97, 32, 70, 145, 140, 120, 2, 141, 121
- 82 DATA2, 165, 96, 32, 70, 145, 140, 122, 2, 141, 123, 2, 169, 32, 141, 124, 2, 169, 6, 133
- 83 DATA198, 76, 67, 146, 201, 32, 240, 1, 96, 76, 102, 146, 32, 210, 145, 134, 97, 133, 96
- 84 DATA169, 155, 133, 99, 32, 58, 146, 240, 251, 32, 62, 148, 224, 31, 144, 11, 224, 39, 176
- 85 DATA7, 169, 0, 141, 1, 2, 240, 5, 169, 1, 141, 1, 2, 32, 117, 148, 133, 3, 169, 0, 224, 0
- 86 DATA240, 12, 202, 24, 125, 216, 156, 76, 189, 147, 224, 0, 208, 240, 164, 4, 190, 216
- 87 DATA156, 168, 165, 3, 217, 65, 156, 208, 10, 185, 171, 155, 160, 0, 145, 96, 24, 144, 7
- 88 DATA200, 202, 208, 237, 76, 102, 146, 200, 162, 6, 165, 3, 202, 48, 25, 221, 157, 154

- 89 DATA208,248,165,98,145,96,169,145,32,240,145,32,18,144,32,176,145,169
- 90 DATA44,76,98,147,201,11,240,236,201,9,208,30,56,165,99,233,2,133,99,165
- 91 DATA98,229,97,201,2,144,4,201,255,208,75,32,114,149,24,101,99,145,96
- 92 DATA76,252,147,165,99,145,96,200,165,98,145,96,76,252,147,162,0,157,224
- 93 DATA158,232,224,3,240,6,32,231,145,24,144,242,162,0,134,98,160,255,200
- 94 DATA185,224,158,209,98,240,15,232,230,98,230,98,230,98,164,98,192,168
- 95 DATA176,9,144,231,192,2,208,229,134,4,96,76,102,146,32,52,146,208,3,169
- 96 DATA11,96,201,32,240,244,201,35,208,19,32,231,145,32,73,149,32,217,145
- 97 DATA133,98,32,52,146,208,221,169,0,96,201,40,208,54,32,231,145,32,73
- 98 DATA149,32,217,145,133,98,32,231,145,201,41,240,25,201,44,240,3,76,53
- 99 DATA149,32,87,149,32,231,145,201,41,208,179,32,52,146,208,174,169,7,96
- 100 DATA32,95,149,32,52,146,208,163,169,8,96,32,73,149,32,217,145,133,98
- 101 DATA32,52,146,240,83,201,44,240,52,32,224,145,133,99,32,52,146,240,31
- 102 DATA201,44,208,129,32,231,145,201,88,240,12,201,89,208,193,32,52,146
- 103 DATA208,188,169,3,96,32,52,146,208,180,169,2,96,173,1,2,240,3,169,1,96
- 104 DATA169,9,96,32,231,145,201,88,240,12,201,89,208,47,32,52,146,208,42
- 105 DATA169,6,96,32,52,146,208,34,169,5,96,169,4,96,32,224,145,133,99,32
- 106 DATA231,145,201,41,208,16,32,52,146,208,11,169,10,96,201,36,240,3,76
- 107 DATA102,146,96,76,102,146,32,106,149,32,231,145,201,88,208,243,96,32
- 108 DATA106,149,32,231,145,201,89,208,232,96,32,231,145,201,44,208,224,96

- 109 DATA165,96,73,255,170,232,138,96,32,231,149,32,52,146,208,7,16  
9,8,133
- 110 DATA186,76,174,149,201,44,208,12,32,217,145,133,186,32,52,146,  
240,23
- 111 DATA201,44,208,119,32,210,145,133,98,134,99,32,52,146,208,242,  
169,0,133
- 112 DATA185,24,144,4,162,1,134,185,165,186,201,8,240,10,201,9,240,  
3,76,215
- 113 DATA149,32,21,150,169,0,32,11,146,166,98,164,99,32,213,255,32,  
105,150
- 114 DATA32,23,146,76,141,153,201,1,208,55,76,194,149,169,1,133,185  
,133,186
- 115 DATA76,194,149,32,52,146,240,242,201,32,240,247,201,34,208,30,  
162,0,32
- 116 DATA249,145,201,34,240,10,157,224,158,232,224,17,240,13,208,23  
9,134,183
- 117 DATA169,158,133,188,169,224,133,187,96,76,102,146,169,165,162,  
244,32
- 118 DATA69,150,162,3,189,163,154,157,84,159,202,16,247,162,15,189,  
167,154
- 119 DATA157,105,159,202,16,247,162,2,189,183,154,157,142,159,202,1  
6,247,169
- 120 DATA3,141,138,159,198,186,96,32,11,146,133,100,134,101,160,0,1  
77,100
- 121 DATA153,0,159,200,208,248,169,0,141,48,3,141,50,3,169,159,141,  
49,3,141
- 122 DATA51,3,76,23,146,162,3,189,76,253,157,48,3,202,16,247,96,32,  
231,149
- 123 DATA32,106,149,32,217,145,133,186,32,106,149,32,210,145,133,96  
,134,97
- 124 DATA32,106,149,32,210,145,133,98,134,99,32,52,146,208,53,165,1  
86,201
- 125 DATA8,240,7,201,9,208,32,32,209,150,169,1,133,185,169,96,166,9  
8,164,99
- 126 DATA232,208,1,200,32,11,146,32,216,255,32,23,146,32,105,150,76  
,141,153
- 127 DATA72,32,42,146,104,201,1,208,2,240,216,76,102,146,169,237,16  
2,245,32
- 128 DATA69,150,162,2,189,186,154,157,52,159,202,16,247,162,4,189,1  
89,154

- 129 DATA157,60,159,202,16,247,198,186,96,32,23,146,177,172,32,11,146,76,221
- 130 DATA237,32,158,146,162,0,32,52,146,240,200,201,32,208,196,134,3,32,217
- 131 DATA145,166,3,157,0,159,232,32,52,146,208,236,134,3,162,0,32,127,146
- 132 DATA144,17,160,0,189,0,159,145,96,32,141,145,232,228,3,208,236,240,232
- 133 DATA76,64,146,32,158,146,32,210,145,133,98,134,99,228,97,144,6,208,27
- 134 DATA197,96,176,23,32,127,146,144,228,160,0,177,96,145,98,32,141,145,230
- 135 DATA98,208,238,230,99,76,75,151,165,100,56,229,96,72,165,101,229,97,144
- 136 DATA61,24,101,99,133,99,104,24,101,98,144,2,230,99,133,98,32,127,146
- 137 DATA144,204,160,0,177,100,145,98,198,100,165,100,201,255,208,2198,101
- 138 DATA198,98,165,98,201,255,208,227,198,99,76,125,151,32,158,146,32,52
- 139 DATA146,240,125,162,0,201,32,208,119,32,247,151,144,16,134,3,32,224,145
- 140 DATA166,3,157,0,159,232,32,52,146,208,231,32,42,146,134,3,160,0,32,127
- 141 DATA146,144,38,32,31,146,185,0,2,240,13,177,96,217,0,159,240,6,32,141
- 142 DATA145,76,199,151,200,196,3,208,225,32,48,145,32,141,145,32,47,146,76
- 143 DATA199,151,76,64,146,32,231,145,201,63,208,29,32,249,145,201,63,208
- 144 DATA31,169,0,157,0,2,232,32,52,146,240,9,201,32,208,16,104,104,76,173
- 145 DATA151,24,96,72,169,255,157,0,2,104,56,96,76,102,146,120,216,104,141
- 146 DATA69,2,104,141,68,2,104,141,67,2,104,141,66,2,104,141,64,2,104,141
- 147 DATA65,2,206,64,2,208,3,206,65,2,186,142,70,2,162,0,189,194,154,32,240
- 148 DATA145,232,224,61,208,245,173,65,2,32,58,145,173,64,2,32,58,145,32,47

- 149 DATA146,173,21,3,32,58,145,173,20,3,32,58,145,162,0,32,47,146,189,66
- 150 DATA2,32,58,145,232,224,5,208,242,32,42,146,76,64,146,141,67,2,142,68
- 151 DATA2,140,69,2,76,53,152,32,158,146,32,210,145,133,98,134,99,32,42,146
- 152 DATA32,127,146,144,29,160,0,177,96,209,98,208,12,32,141,145,230,98,208
- 153 DATA236,230,99,76,164,152,32,48,145,32,47,146,76,177,152,76,64,146,32
- 154 DATA210,145,168,32,42,146,138,72,152,170,104,32,11,146,32,205,189,32
- 155 DATA23,146,76,64,146,160,0,132,96,132,97,32,249,145,41,15,24,101,96,133
- 156 DATA96,144,2,230,97,32,249,145,201,48,144,26,72,165,96,164,97,10,38,97
- 157 DATA10,38,97,101,96,133,96,152,101,97,6,96,42,133,97,104,144,212,32,42
- 158 DATA146,32,48,145,76,64,146,32,158,146,165,96,24,101,100,133,96,165,97
- 159 DATA101,101,133,97,32,42,146,32,48,145,76,64,146,32,158,146,165,96,56
- 160 DATA229,100,133,96,165,97,229,101,133,97,76,47,153,32,11,146,32,231,255
- 161 DATA32,23,146,32,52,146,240,52,201,32,240,247,201,36,240,86,162,0,157
- 162 DATA224,158,232,224,17,240,73,32,52,146,208,243,138,162,224,160,158,32
- 163 DATA11,146,32,189,255,169,1,162,8,160,15,32,186,255,32,192,255,32,231
- 164 DATA255,32,23,146,32,42,146,32,11,146,169,8,133,186,32,180,255,169,111
- 165 DATA133,185,32,150,255,32,165,255,32,210,255,201,13,208,246,32,171,255
- 166 DATA32,23,146,76,64,146,76,102,146,72,32,42,146,104,32,11,146,141,224
- 167 DATA158,162,224,160,158,169,1,32,189,255,162,8,160,96,32,186,255,32,213
- 168 DATA243,165,186,32,180,255,165,185,32,150,255,169,0,133,144,160,3,140

- 169 DATA224, 158, 32, 165, 255, 141, 225, 158, 164, 144, 208, 49, 32, 165, 255, 164, 144
- 170 DATA208, 42, 172, 224, 158, 136, 208, 230, 174, 225, 158, 32, 205, 189, 169, 32, 32, 210
- 171 DATA255, 32, 165, 255, 166, 144, 208, 18, 170, 240, 6, 32, 210, 255, 76, 10, 154, 169
- 172 DATA13, 32, 210, 255, 160, 2, 208, 194, 32, 66, 246, 32, 23, 146, 76, 64, 146, 32, 52, 146
- 173 DATA208, 48, 32, 42, 146, 32, 11, 146, 165, 103, 208, 27, 198, 103, 169, 1, 162, 4, 32
- 174 DATA186, 255, 169, 0, 133, 183, 32, 192, 255, 162, 1, 32, 201, 255, 32, 23, 146, 76, 64
- 175 DATA146, 230, 103, 32, 231, 255, 32, 204, 255, 76, 80, 154, 76, 102, 146, 146, 146, 146
- 176 DATA146, 147, 147, 149, 150, 150, 151, 151, 152, 152, 152, 152, 153, 153, 153, 154, 109
- 177 DATA214, 194, 210, 45, 142, 121, 116, 251, 54, 158, 76, 150, 200, 224, 30, 55, 74, 43
- 178 DATA68, 77, 71, 88, 58, 44, 76, 83, 70, 84, 72, 82, 67, 36, 35, 43, 45, 64, 80, 0, 4, 5, 6
- 179 DATA7, 8, 234, 234, 24, 144, 120, 72, 169, 48, 133, 1, 104, 145, 174, 169, 55, 133, 1, 234
- 180 DATA234, 234, 76, 169, 245, 32, 221, 237, 32, 241, 150, 234, 234, 13, 13, 73, 78, 84, 69
- 181 DATA82, 78, 32, 77, 79, 78, 73, 84, 79, 82, 32, 66, 89, 32, 82, 46, 32, 71, 69, 76, 70, 65
- 182 DATA78, 68, 13, 13, 32, 32, 32, 80, 82, 32, 32, 73, 82, 81, 32, 32, 83, 82, 32, 65, 67, 32
- 183 DATA88, 82, 32, 89, 82, 32, 83, 80, 13, 46, 42, 0, 76, 68, 65, 76, 68, 88, 76, 68, 89, 83
- 184 DATA84, 65, 83, 84, 88, 83, 84, 89, 84, 65, 88, 84, 65, 89, 84, 88, 65, 84, 89, 65, 84, 88
- 185 DATA83, 84, 83, 88, 80, 76, 65, 80, 72, 65, 80, 76, 80, 80, 72, 80, 65, 68, 67, 83, 66, 67
- 186 DATA73, 78, 67, 68, 69, 67, 73, 78, 88, 68, 69, 88, 73, 78, 89, 68, 69, 89, 65, 78, 68, 79
- 187 DATA82, 65, 69, 79, 82, 67, 77, 80, 67, 80, 88, 67, 80, 89, 66, 73, 84, 66, 67, 67, 66, 67
- 188 DATA83, 66, 69, 81, 66, 78, 69, 66, 77, 73, 66, 80, 76, 66, 86, 67, 66, 86, 83, 74, 77, 80

- 189 DATA74,83,82,65,83,76,76,83,82,82,79,76,82,79,82,67,76,67,67,76,68,67
- 190 DATA76,73,67,76,86,83,69,67,83,69,68,83,69,73,78,79,80,82,84,83,82,84
- 191 DATA73,66,82,75,63,63,63,169,173,189,185,165,181,161,177,162,174,190
- 192 DATA166,182,160,172,188,164,180,141,157,153,133,149,129,145,142,134,150
- 193 DATA140,132,148,170,168,138,152,154,186,104,72,40,8,105,109,125,121,101
- 194 DATA117,97,113,233,237,253,249,229,245,225,241,238,254,230,246,206,222
- 195 DATA198,214,232,202,200,136,41,45,61,57,37,53,33,49,9,13,29,25,5,21,1
- 196 DATA17,73,77,93,89,69,85,65,81,201,205,221,217,197,213,193,209,224,236
- 197 DATA228,192,204,196,44,36,144,176,240,208,48,16,80,112,76,108,32,14,30
- 198 DATA6,22,10,78,94,70,86,74,46,62,38,54,42,110,126,102,118,106,24,216
- 199 DATA88,184,56,248,120,234,96,64,0,1,2,3,4,5,7,8,0,1,3,4,6,0,1,2,4,5,1
- 200 DATA2,3,4,5,7,8,1,4,6,1,4,5,11,11,11,11,11,11,11,11,11,0,1,2,3,4,5
- 201 DATA7,8,0,1,2,3,4,5,7,8,1,2,4,5,1,2,4,5,11,11,11,11,0,1,2,3,4,5,7,8,0
- 202 DATA1,2,3,4,5,7,8,0,1,2,3,4,5,7,8,0,1,2,3,4,5,7,8,0,1,4,0,1,4,1,4,9,9
- 203 DATA9,9,9,9,9,9,1,10,1,1,2,4,5,11,1,2,4,5,11,1,2,4,5,11,1,2,4,5,11,11
- 204 DATA11,11,11,11,11,11,11,11,11,11,11,8,5,5,7,3,3,1,1,1,1,1,1,1,1,1,1,1,8,8
- 205 DATA4,4,1,1,1,1,8,8,8,8,3,3,2,1,1,1,1,1,1,1,1,2,1,5,5,5,5,1,1,1,1,1,1
- 206 DATA1,1,1,1,1,-1

## Anhang B

### Glossar

#### *Assembler:*

Programmiersprache, die es ermöglicht, die CPU direkt anzusprechen. Sie ist sehr unkomfortabel, dafür aber die schnellste Sprache, da der Computer sie direkt verarbeiten kann (Machinesprache).

#### *Betriebssystem:*

Das Betriebssystem ist im ROM fest abgelegt und ein Programm, das die wichtigsten Computerabläufe steuert, die für jede Programmiersprache gebraucht werden. Unter anderem sind dies die Aufgaben der Ein-/Ausgabesteuerung.

#### *Bidirektional:*

Bidirektional heißt, daß eine Operation in zwei (beide) Richtungen ausgeführt werden kann.

#### *Expansionsport (Modul-Steckplatz):*

Der Expansionsport ist der Erweiterungssteckplatz des Computers. An ihm können Zusatzmodule eingesteckt werden. Diese können BASIC-Erweiterungen, andere Programmiersprachen oder ein Steckmodul darstellen. Grundsätzlich ist dieser Port durch ein BASIC-Programm nicht zu bearbeiten.

#### *Handshake:*

Über eine Handshakeleitung verständigen sich Sender und Empfänger über die Bereitschaft, neue Daten zu senden beziehungsweise zu empfangen.

*Latch:*

Kommt bei einer Zweierteilung einer Speicherzelle vor. Der Latch (Vorspeicher) ist der Teil dieser Speicherzelle, der nur beschrieben werden kann. Bei einem Lesezugriff erhält man jedoch immer den anderen Teil der Speicherzelle, der ebenfalls ein Acht-Bit-Wert ist.

*Maus:*

Eingabegerät, das am Joystickport angeschlossen wird. Bewegt man es auf einer Unterlage, werden entsprechend der Bewegung Objekte auf dem Bildschirm bewegt.

*Mantisse:*

Als Mantisse bezeichnet man bei der Exponentialschreibweise den Wert, mit dem die Potenz multipliziert wird. Die Mantisse liegt laut Definition zwischen 1 und 10. Bei der Zahl 1986, in Exponentialschreibweise  $1.986 \cdot 10^3$ , ist 1.986 die Mantisse.

*NMI:*

Nicht maskierbarer Interrupt. Eine Unterbrechung des Programmablaufs, die durch das Setzen (auf Masse legen) der NMI-Leitung ausgelöst wird. Dieser Interrupt ist vom Programmierer nicht beeinflussbar (maskierbar).

*Paddle:*

Eingabegerät, das am Joystickport angeschlossen wird. Es besteht aus einem Potentiometer, dessen Widerstand durch einen Drehknopf beeinflusst wird. Dieser Widerstand ist als Zahlwert in Port X und Y des SID anzulesen.

*Parallel:*

Form der Datenübertragung, bei der die Bits nebeneinander (parallel) und somit gleichzeitig übertragen werden. Dies ermöglicht eine hohe Datenübertragungsgeschwindigkeit.

*Parität:*

Anzahl der '1' einer Bitgruppe, die übertragen wird. Von einer geraden Parität wird gesprochen, wenn die Anzahl der '1' gerade ist. Dementsprechend bedeutet eine ungerade Parität die ungerade Anzahl von '1'.

*Paritätsbit:*

Bit, das bei der Datenübertragung zu der Bitgruppe mitgesandt wird. Ist die Parität gerade, so wird eine Eins als Bit mitgesendet. So kann der Empfänger überprüfen, ob bei der Übertragung ein Fehler aufgetreten ist.

*Peripherie:*

Darunter versteht man alle Geräte, die an einem Computer angeschlossen werden können. Solche Geräte sind Drucker, Floppy, Joystick, Lightpen, Monitor und so weiter.

*Sektor:*

Jede Spur auf Diskette ist in Sektoren aufgeteilt. Die Anzahl der Sektoren ist abhängig von der Lage der Spur. Innere Spuren haben weniger Sektoren als äußere. Die Länge eines Sektors beträgt 256 Bytes.

*Seriell:*

Form der Datenübertragung. Bei dieser Art der Datenübertragung werden die Bits nacheinander über eine Leitung geschickt. Der Vorteil ist, daß nur zwei Leitungen benötigt werden. Der Nachteil ist die geringe Geschwindigkeit.

*Spur:*

Die Diskette wird zu Verwaltungszwecken in 35 Spuren (Tracks) aufgeteilt. Diese Spuren sind ringförmig auf der Diskette angeordnet und von 1 bis 35 durchnummeriert. Außerdem sind die Spuren in verschiedene Sektoren unterteilt.

*Stopp-Bit:*

Das Stopp-Bit wird bei der seriellen Datenübertragung verwendet, um das Ende eines übertragenen Bytes zu kennzeichnen. Üblicherweise werden 1 oder 2 Stopp-Bits verwendet, was sowohl im Sender als auch im Empfänger festgelegt werden muß.

*Systeminterrupt:*

Ein Interrupt (Unterbrechung des Hauptprogramms), der von Timer A der CIA 1 je 1/60 Sekunde ausgelöst wird, um unter anderem die Tastatur abzufragen.

*Taktzyklus:*

Länge eines Systemtaktes. Wird als Zeiteinheit benutzt, um die Ausführungszeit eines Befehls darzustellen.

*Trigger:*

Ein Trigger ist ein Auslöser. Ist beispielsweise eine Operation timergetriggert, so bedeutet das, daß diese Operation nach dem Ablauf des Timers ausgelöst wird. Der Timer ist hierbei der Auslöser (Trigger).

*Zeropage:*

Die Zeropage ist eine Besonderheit der 65xx-Microprozessoren. Sie ist im Bereich von 0 bis 255 abgelegt und kann somit mit einem Zweibytebefehl angesprochen werden, was sowohl platz- als auch zeitsparend ist. In ihr sind unter anderem die wichtigsten Zeiger abgelegt.

## Anhang C

### Stichwortverzeichnis

A/D-Wandler .....	401
Absolute Adressierung .....	105
ADRBYT .....	289, 290
Adressierung .....	471
ADRFOR .....	289
Akkumulator .....	103
Alarmzeit .....	455
AM .....	454
Analog .....	401
AND .....	14, 243
Arrayberechnung .....	500
Arrays .....	22
Arrayvariablen .....	281
ASCII-Code .....	18
ASL .....	247
Atari .....	441
ATTACK .....	393
Ausgabepuffer .....	458
Auto-Start .....	501
BANDPASS .....	399
BASIC-Interpreter .....	20
BASIC-Kompaktor .....	61
BASIC-Loader .....	60
BASIC-RAM .....	92
BASIC-ROM .....	92
BASIC-String ausgeben .....	300
BASIC-Zeile .....	18
BASIN .....	312, 495
Baud .....	459
BCC .....	188
BCD-FORMAT .....	456
BCS .....	188
Befehlssatz .....	363
BEQ .....	154, 161

Bildschirmcode .....	494
Bildschirmreset .....	494
Bildschirmspeichers .....	92
Binärsystem .....	11
Bit .....	83, 322, 346
Blinkende Bildschirmzeile .....	206
Block .....	345
BMI .....	156, 161
BNE .....	124, 154, 161
BPL .....	156, 161
BRK .....	256
BRK-Befehl .....	110
BSOUT .....	139, 168, 417, 495
Buckelgehäuse .....	811
Byte .....	89
Carry-Flag .....	177
Carryflag .....	413
CHKIN .....	312, 417
CHKKOM .....	283
CHKOUT .....	312
CIAs .....	411
CKUOT .....	417
CLC .....	176
CLD .....	323
CLI .....	256
CLOSE .....	417
CLRCH .....	312
Commodore .....	501
CONTINUOUS .....	453
Controller .....	494
COS .....	494
Counter .....	452
CPU .....	88, 102, 331, 337
CTRL .....	501
Cursor .....	30
DATA .....	344
Datenformate .....	56
Datenregister .....	432

Datenrichtungsregister .....	432
Datentransfer .....	473
DDR .....	432
DEC .....	124
DECAY .....	393
Dekodiertabelle .....	502
Dekrementierbefehle .....	122, 153
DEX .....	124
DEY .....	124
Dezimalsystem .....	11, 82
Digitalwandler .....	401
Direktmodus .....	18
Division .....	50
Drop out .....	418
Dualzahl .....	83
E/A-Port .....	431
Echtzeituhr .....	454
Eingabewarteschleife .....	492
EOI .....	467
EOR .....	15, 243
EXKLUSIV-ODER-Verknüpfung .....	243
Exponent .....	51
FACs .....	53
Farbregister .....	347
Farb-RAM .....	338
Fehlermeldungen .....	235, 492
Feinscrolling .....	372
Feld .....	24
Filter .....	398, 405
Fließkommaarithmetik .....	50
Fließkommakonstante .....	56
Fließkommavariablen .....	280
FORCE LOAD .....	453
Frequenz .....	389
FRETOP .....	310
FRMEVL .....	499
FRMNUM .....	289, 500
FX80 .....	361

Geräteadresse .....	416, 426
GETBYT .....	283
GETIN .....	140
GETPOS .....	296
Grafik .....	345
Grafikhilfsprogramm .....	354, 356
Grafikmodus .....	333
Halbtonschritte .....	390
Handshake .....	459, 460
Header .....	421
Hertz .....	455
HEX-Zahl .....	414
Hexadezimalsystem .....	11, 86, 389
HIGH-Nibbel .....	393
Highbyte .....	366
HIGHPASS .....	399
Hochkomma .....	502
Hüllkurve .....	393, 400
IEC-BUS .....	465
INC .....	124
Indexregister .....	103
Indizierte Adressierung .....	119
Inkrementierbefehle .....	122
INT .....	97
INTEGER .....	503
Integervariablen .....	279
Interpreter .....	279
Interpretercode .....	19
Interruptvektor .....	365
Interrupt .....	337
Interruptprogrammierung .....	256, 365
Interruptroutine .....	369
INTOUT .....	320
Invertieren .....	223, 357
INX .....	124
INY .....	124
IRQ .....	257

Joystick .....	441
Kassette .....	418
Kassettenpuffer .....	60
Kernal .....	92
KEY-Bit .....	396
Kollision .....	348
Kompatibel .....	813
Komprimiert .....	62
Latch .....	368
LDA .....	79, 104, 114
LDX .....	114
LDY .....	114
LISTEN .....	469
Listing .....	344
Logische Filenummer .....	416
Logische Operationen .....	239
Logische Verknüpfungen .....	14
Low .....	366
LOW-Nibbel .....	394
LOWPASS .....	399
LSR .....	250
Mantisse .....	52
Maschinensprache .....	50
Matrix .....	432
MAUS .....	440
Monitor .....	94
Multicolormodus .....	349
Multicolorsprite .....	349
Multiplikationstabelle .....	359
N-Flag .....	157
Negativ-Flag .....	157
NMI .....	257, 462
NOT .....	15
NTSC-Version .....	503

ODER-Verknüpfung .....	242
ONE-SHOT .....	453
OPEN .....	493
ORA .....	242
Oszillator .....	400
Overlay .....	428
Paddle .....	438
PAL-Version .....	503
Parität .....	459
PEEK .....	97
Peripheriegeräte .....	506
PERSONAL COMPUTER .....	811
PHA .....	210
PHP .....	212
PLA .....	210
Platine .....	811
PLOT .....	142
PM .....	454
Polynom .....	501
Portleitung .....	474
POTX .....	402
POTY .....	402
PR .....	432
Prozessor-Status .....	103
Prozessor .....	365
Prüfsumme .....	420
Pullen .....	211
Pulsbreite .....	391
Push processor .....	212
Quarz .....	390
Rahmen zeichnen .....	146
Rahmenfarbe .....	369
RAM .....	93
Rasterzeileninterrupt .....	370
Rauschgenerator .....	405
REAL .....	503
Rechnen .....	174

Rechteckwelle .....	391
Register .....	346
Release .....	393
REM .....	19
RENEW .....	28
RESET .....	60
RESTORE .....	46
ROL .....	251
ROM .....	54, 93
ROM-Listing .....	489
ROR .....	251
Routine .....	489
Routinen des Betriebssystems .....	138
RS-232 .....	458
RTI .....	256
RTS .....	81
Schleifen .....	124
Screen-Scrolling .....	374
Scrollen .....	494
SED .....	323
SEI .....	256, 366
Serielle Schieberegister .....	478
Shift .....	501
SID .....	389
SIN .....	494
Soundcontroller .....	389
Source-Code .....	376
Speicheraufteilung .....	491
Speicherzelle .....	89
Spiegelschrift .....	143
Sprites .....	344
Sprungvektoren .....	43
SQR .....	493
ST .....	470
STA .....	104, 114
Stack .....	91
Stapeloperationen .....	209
Status-Register .....	103, 177
Stelle .....	86

Stellenwert .....	86
STOP+RESTORE .....	96
Stop-Taste .....	501
String .....	37
String-Ausgabe .....	168
Stringarray ausgeben .....	302
Stringstack .....	507
Stringvariablen .....	280
STRRES .....	310
STX .....	114
STY .....	114
SUSTAIN .....	393
SYS .....	30, 82
Systemtakt .....	478, 480, 487
Systeminterrupt .....	454
Taktzyklus .....	453
TALK .....	469
TAN .....	494
Tastaturabfrage .....	269
TAX .....	113
TAY .....	113
TI\$ .....	454
Timer A .....	366
TOGGLE .....	453
Token .....	20
Tongenerator .....	389
Trigger .....	453
TSX .....	324
TXA .....	114
TXS .....	324
TYA .....	114
Unmittelbare Adressierung .....	105
Unterlauf .....	452, 453
USR .....	30
Variablen .....	22
Variablenbehandlung .....	279
Vektor .....	365

Vergleich der Rechner .....	811
VERIFY .....	493
VIA .....	431
VIC .....	370
Video-Reset .....	494
Videocontroller .....	494
Virus .....	59
Virus-Killer .....	59
Wahrheitstabelle .....	17
Windowing .....	225
Word .....	12
X-Register .....	103
Zeichen-ROM .....	92
Zeropage .....	91, 504
Zeropage-Adressierung .....	118

# Ein Super-Buch zu einem Super- Rechner!

Das hat die C64-Welt noch nicht gesehen: Ein Buch mit allen Informationen rund um den C64 – über 1.000 Seiten Top-Know-how zu einem unschlagbar günstigen Preis. Ob zur Hardware, zu gekaufter Software oder zu selbstgeschriebenen Programmen – im großen Commodore-64-Buch finden Anfänger wie Fortgeschrittene das komplette Wissen, mit dem sie den beliebten Rechner voll und ganz ausnutzen können. Kapitel für Kapitel spannende Lektüre: alles über Standard-Software von der Text-



verarbeitung bis zu Spielen, BASIC- und Assembler-Programmierung leichtgemacht, das A und O der Datenverwaltung, die phantastische Wunderwelt der Grafik, Sound und Musik, die speziellen Schnittstellen, Floppy-Pflege und -Reparatur, Tips & Tricks zur Datensette, Übersichten, Belegungspläne, Codes und Adressenlisten. Das große Commodore-64-Buch – die ganze Welt Ihres Rechners in einem Band.

**Hecht**

**Das große Commodore-64-Buch**

**1.142 Seiten, DM 29,80**

**ISBN 3-89011-370-2**



# Der perfekte Einsatz Ihrer Floppy-Station.

Mit der Floppy läßt sich weitaus mehr machen als nur laden und starten. Man muß sich lediglich ein wenig auskennen. Was Sie alles aus Ihrer Floppy-



station herausholen können, zeigt Ihnen das Commodore-Floppybuch. Vom Einstieg bis zur Programmierung der Floppy in BASIC. Hier finden Sie alles über den Aufbau von Disketten, zu den einzelnen Dateitypen, zu den Systembefehlen und natürlich auch zu den verschiedenen Fehlermeldungen der unterschiedlichen Floppystationen. Was Sie über Ihre Floppy wissen sollten, finden Sie in diesem Buch –

ob Einsteiger oder Profi und egal mit welcher Floppystation Sie arbeiten: der 1541, der II/41 oder der C/70/71/81.

**Schönleber**  
**Das Commodore-Floppybuch**  
240 Seiten, DM 29,-  
ISBN 3-89011-269-2



# Einfach & schnell: TEXTOMAT PLUS 64.

Von einfachen Blockoperationen bis zum Erstellen von Serienbriefen – z.B. mit DATAMAT, bietet Ihnen

TEXTOMAT PLUS 64 alle Vorteile einer schnellen, leistungsfähigen Textverarbeitung. Selbst die Kombination von Text und Grafik beherrscht dieses Programm perfekt. TEXTOMAT PLUS 64 – die Textverarbeitung mit dem Leistungsplus: Komfortables Suchen und Ersetzen, komplette Bausteinverarbeitung, beliebig lange Texte durch Verknüpfung, frei programmierbare Steuerzeichen, Serienbrieferstellung, Floskeltasten,



Wordwrap, frei einstellbare Tabulatoren, Rechenfunktionen für alle Grundrechenarten, Mischen von Grafiken und Texten u.v.a.m. TEXTOMAT PLUS 64 – die ideale Textverarbeitung für Ihren 64er. Zu einem unverschämt günstigen Preis.

**TEXTOMAT PLUS 64**  
unverbindliche Preisempfehlung DM 59,-



# Mit Schwung und Laune Neues lernen.

Anfangen und gleich loslegen – das wünscht sich jeder, der in die Computerei einsteigt. Mit „64 für Einsteiger“ geht das ganz problemlos. Vom Anschluß bis zum ersten Programm.



Systematisch und leichtverständlich lernen Sie hier Ihren neuen Rechner kennen. Mit zahlreichen Anwendungsbeispielen, Erklärungen zur hochauflösenden Grafik und natürlich mit einer detaillierten Einführung in GEOS 2.0 deutsch. Ein umfangreiches Lexikon macht das Buch auch dann noch wertvoll, wenn Sie längst kein Einsteiger mehr sind. Aufstellen,

anschließen, kennenlernen, das erste Programm entwickeln – Sie werden Spaß daran finden, etwas Neues zu lernen. 64 für Einsteiger – und Sie sind bestens für eine eigenständige Arbeit am Rechner vorbereitet.

**Szczepanowski**  
**64 für Einsteiger**  
**251 Seiten, DM 29,-**  
**ISBN 3-89011-010-X**



# Maschinensprache verständlich für jedermann.

Endlich einmal kein unverständliches Lehrbuch, sondern ein Buch, mit dem wirklich jeder, der sich dafür interessiert, schnell und einfach Maschinensprache lernen kann.



Ohne das übliche Fachchinesisch wissen Sie schon bald, was ein professionelles Programm ausmacht: BASIC-Routinen heranziehen, Befehle und Strukturen vergleichen und schließlich selbst in Assembler umsetzen – durch dieses Konzept sind Sie sehr schnell in der Lage, die Vorteile dieser Sprache für eigene Anwendungen voll zu nutzen. Eine echte Chance für alle As-

sembler-Interessierten, denen diese Sprache bisher zu schwierig erschien. „Sprechen“ Sie die Sprache der Profis – mit Maschinensprache für Einsteiger. Geeignet für den C64, den C128 und auch für die ganz Kleinen (C16/C116/Plus4).

**Baloui**  
**Maschinensprache für Einsteiger**  
345 Seiten, DM 29,-  
ISBN 3-89011-182-3



# Die besten Tips und Tricks zum Commodore 64.

Jetzt noch mehr Tips & Tricks rund um Ihren C64. Die besten – als Einzeiler, Kurzprogramme oder Peeks und Pokes. Ob zur Datasette, zum Speicher

oder zur Floppy. Ob zu BASIC oder zum Softwareschutz. Zu Grafik oder Sound. Oder auch zum Schönsten am C64: den Spielen. Zu allen Bereichen zeigt Ihnen dieses Buch, wie Sie Ihre Arbeit optimieren können. Mit den richtigen Kniffen zur rechten Zeit. Zusammengestellt von einem langjährigen 64er-Experten. Ersparen Sie sich langes Suchen in einschlägigen Zeitschriften, die besten



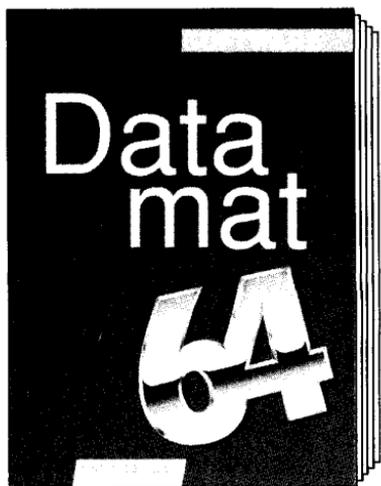
Tips und Tricks für Ihre Arbeit stehen in diesem Buch. Holen Sie alles aus Ihrem C64. Mit den Tips & Tricks eines echten Profis.

**Polk**  
**Die besten Tips & Tricks**  
**288 Seiten, DM 29,-**  
**ISBN 3-89011-281-1**

# Die flexible Dateiverwaltung für Ihren C64.

Jeden Datensatz innerhalb kürzester Zeit suchen, nach beliebigen Feldern selektieren, nach allen Feldern gleichzeitig sortieren, Listen in völlig freiem Format drucken – wie, das alles kann Ihr C64 nicht?

Dann probieren Sie es einmal mit DATAMAT 64 – Deutschlands meistverkaufte Dateiverwaltung. Überall, wo Daten und Informationen verwaltet werden, hält Sie diese flexible Dateiverwaltung auf dem neuesten Stand. Dabei besticht das Programm nicht nur durch seine enorme Geschwindigkeit, sondern



vor allem auch durch die einfache Bedienung. Sogenannte Pulldown-Menüs und eine ausgefeilte Fenstertechnik machen es Ihnen so einfach wie möglich. Sollten sie trotzdem mal Probleme haben, steht Ihnen ein umfangreiches Handbuch mit einigen kleinen Übungsaufgaben zur Seite.

**DATAMAT 64**  
unverbindliche Preisempfehlung DM 59,-



# Das neue COMMODORE 64 INTERN Buch

Wer bislang mehrere Bücher brauchte, um effektiv auf dem C64 programmieren zu können, findet hier endlich alles über den C64 in einem Buch. In diesem Band erfahren Sie alles, was zum Thema Hardware, Betriebssystem und Systemprogrammierung auf dem C64 zu sagen ist. Und zwar so verständlich, daß auch die Nichtprofis unter Ihnen die Arbeitsweise des C64-Betriebssystems schnell und sicher verstehen werden. Natürlich ist dieses Werk eine riesige Fundgrube für jeden C64-Benutzer, denn hier zeigen die Autoren, wie man das Betriebssystem richtig nutzt. Zudem vertiefen die vielen prägnanten Beispielprogramme das Gelernte und zeigen, wie man schnelle Programme erstellt. Selbst der erfahrene C64-Anwender erhält eine Fülle von Kniffen, Facts und Details. Zusätzlich finden Sie einen kompletten Einsteigerkurs in die Programmiersprache Assembler, der Ihnen zeigt, wie's geht: ohne Fachchinesisch, dafür einfach, schnell und effektiv.

- **Einführung in Assembler**  
Von Anfang an und ohne Vorkenntnisse
- **Rechnen in Maschinensprache**  
Interne Zahlendarstellung und deren Nutzung
- **Fließkomma-Arithmetik**
- **BASIC-Erweiterungen selbst gemacht**  
Erstellung eigener nützlicher BASIC-Befehle
- **Kompletter Monitor zum Abtippen**  
Zum Einstieg in die Welt der Maschinensprache
- **Virus-Killer**  
Schützt Ihren Rechner vor dem Zugriff bössartiger, fremder Programme
- **BASIC-Kompaktor**  
Verkürzt Ihre selbstgeschriebenen BASIC-Programme
- **Ein-/Ausgabesteuerung in Maschinensprache**
- **Joystick und Paddle**
- **Die Commodore-Maus 1351**  
Ein kompletter Maustreiber zum Abtippen
- **Der serielle IEC-Bus**
- **Zeilenweise kommentiertes ROM-Listing**  
Belegung der Zeropage, Nutzung der ROM-Listings, alphabetisches Listing aller ROM-Routinen
- **Grafikprogrammierung**  
Windowing, Multi-Color-Modus, Extended Background Color Mode, Fein- und Scrolling in alle Richtungen

ISBN N 3-89011-307-9 DM +029.80

DM 29,80  
ÖS 232,-  
sFr 29,-

**DATA  
BECKER**



02980



9 783890 113074