

**KLEINCOMPUTER**



**KC compact**

**SYSTEMHANDBUCH Teil 1 u. 2**

**KLEI NCOMPUTER**

---

**KC compact**

**Systemhandbuch Teil1**

**veb mikroelektronik >wilhelm pieck<  
mühlhausen  
im veb kombinat mikroelektronik**

veb mikroelektronik "wilhelm pieck" mühlhausen

Der Vertrieb dieser Druckschrift erfolgt ausschließlich durch den Herausgeber. Nachfragen bei der Druckerei sind zwecklos.

Ohne Genehmigung des Herausgebers ist es nicht gestattet, das Buch oder Teile daraus nachzudrucken oder auf fotomechanischem Wege zu vervielfältigen.

Hinweise, die zur Verbesserung dieser Dokumentation führen, werden gern entgegengenommen.  
Redaktionsschluß: Dezember 1989

**G l i e d e r u n g**

1.	Einleitung .....	5
2.	HARDWARE .....	6
2.1.	Das Blockschaltbild des KC compact .....	6
2.1.1.	Die Speicherkonfiguration .....	7
2.1.2.	Die CPU UA 880 .....	8
2.1.3.	Die I/O-Adressen im KC compact .....	8
2.1.4.	Die zentrale Zustandssteuerung .....	9
2.1.5.	Der Videocontroller (CRTC)CM 607 .....	12
2.1.6.	Die CIO U82536 .....	14
2.1.7.	Das parallele Druckerinterface .....	16
2.1.8.	Das ROM-Select .....	17
2.1.9.	Der parallele Dreitorbaustein (PIO)KP580B55 .....	18
2.1.10.	Der Soundcontroller AY 9-8912 .....	19
2.1.11.	Die Tastaturansteuerung .....	22
3.	SOFTWARE-BETRIEBSSYSTEM .....	24
3.1.	Das Systemkonzept .....	24
3.2.	Die Speicheraufteilung .....	24
3.3.	Die Magnetbandaufzeichnung .....	25
3.3.1.	Verfahren .....	25
3.3.2.	Dateiaufbau .....	25
3.3.3.	Fehlermeldungen .....	27
3.3.4.	Dateitypen .....	27
3.4.	Die Bildschirmausgaben .....	28
3.4.1.	Video-RAM .....	28
3.4.2.	Farben auf dem KC compact .....	30
3.5.	Der Druckertreiber .....	32
3.6.	Die RSX-Kommandos .....	32
3.7.	Interrupts .....	38
3.8.	Restarts .....	44
3.9.	Die Sprungleisten .....	45
3.9.1.	Zentrale Sprungleiste .....	45
3.9.1.1.	Tastatur-Routinen -KEY MANAGER (KM) .....	45
3.9.1.2.	Textausgabe-Routinen -TEXT VDU (TXT) .....	51
3.9.1.3.	Grafik-Routinen -GRAPHICS VDU (GRA) .....	60
3.9.1.4.	Bildschirm-Routinen -SCREEN PACK (SCR) .....	66
3.9.1.5.	Kassetten-Routinen -CASSETTE MANAGER (CAS) .....	74
3.9.1.6.	Soundausgabe-Routinen -SOUND MANAGER (SOUND) .....	79
3.9.1.7.	Zentrale -KERNEL (KL) .....	83
3.9.1.8.	Maschinennahe Routinen -MACHINE PACK (MC) .....	89
3.9.1.9.	Routine für die Sprungleiste -JUMPER (JUMP) .....	92
3.9.1.10.	Indirections der Betriebssystem-Packs (IND) .....	92
3.9.2.	Obere Sprungleiste des Kernel -HIGH KERNEL JUMP-BLOCK (HI KL) .....	95
3.9.3.	Untere Sprungleiste des Kernel -LOW KERNEL JUMP-BLOCK (LOW) .....	97
3.9.4.	BASIC-Vektoren .....	101
3.9.4.1.	Der Editor .....	101
3.9.4.2.	Fließkomma-Routinen .....	102

3.9.4.3.	Integer-Routinen .....	106
3.9.4.4.	Konvertierungs-Routinen .....	108
3.10.	Die Arbeitszellen .....	110
3.10.1.	Betriebssystem-Arbeitszellen .....	111
3.10.2.	BASIC-Interpreter-Arbeitszellen .....	114
3.11.	Das Patchen von Vektoren .....	117
4.	SOFTWARE -BASIC-INTERPRETER .....	119
4.1.	Einleitung .....	119
4.2.	Die Speicheraufteilung bei der Arbeit mit BASIC ..	119
4.3.	Der Aufbau eines BASIC-Programms .....	120
4.4.	Variablentypen .....	120
4.5.	Der BASIC-Stack .....	121
4.6.	Die Verwaltung des HIMEM .....	121
4.7.	BASIC und Maschinencode .....	122
5.	Literaturhinweise .....	124
Anhang A:	Steuercodes .....	125
Anhang B:	Tastaturmatrix .....	126
Anhang C:	Vektoradressen .....	127
Anhang D:	BASIC-Token .....	130
Anhang E:	UA 880-Befehle und Laufzeiten .....	132
Anhang F:	Sachwortverzeichnis .....	141

## 1. E I N L E I T U N G

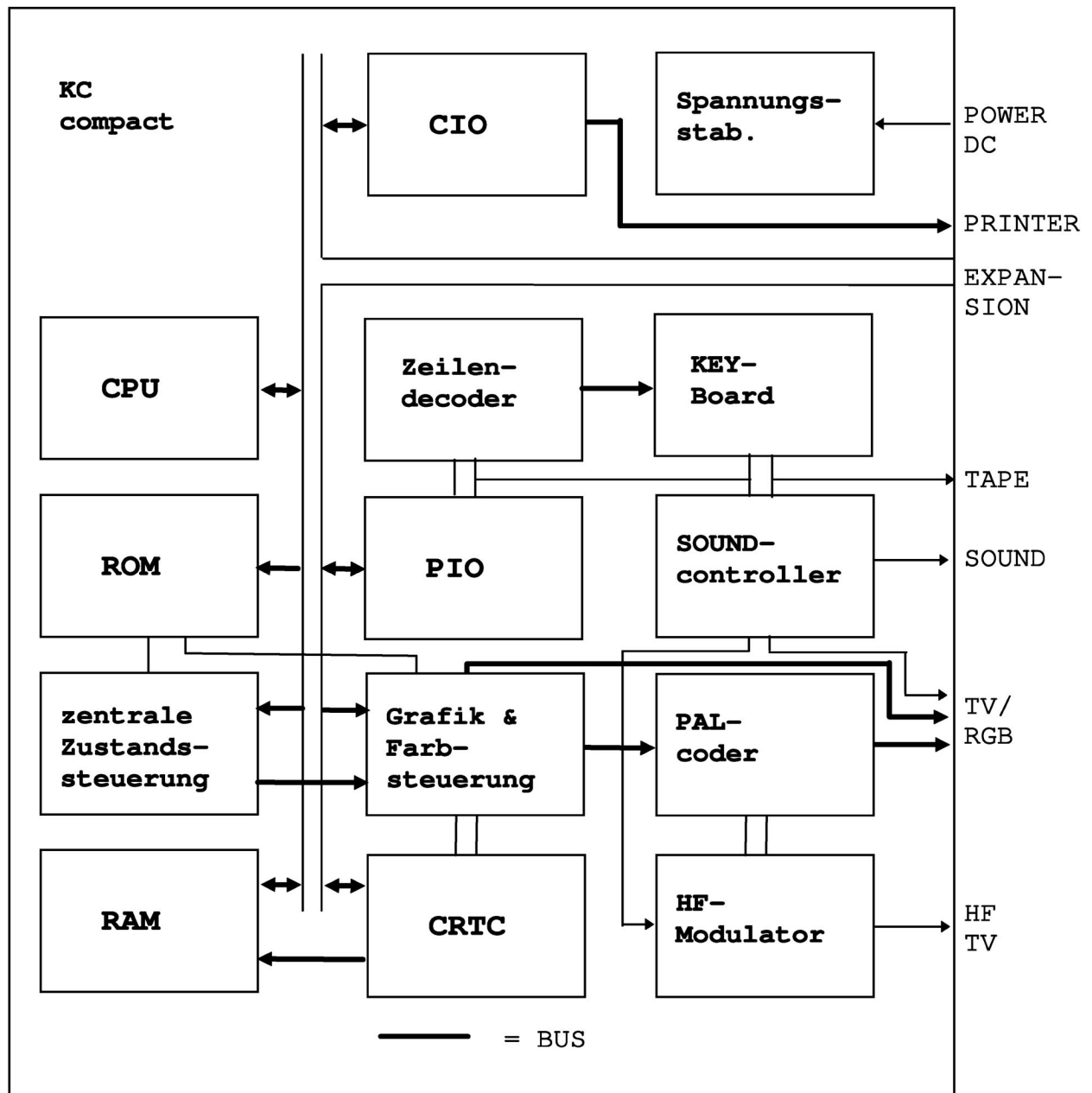
Das vorliegende Systemhandbuch gibt einen kurzen Überblick über die Ressourcen der Hardware und des Betriebssystems, die durch den KC compact bereitgestellt werden. Die Hardware wird im Überblick vorgestellt. Alle I/O-Bausteine, ihre Adressierung, die für den Anwender nutzbaren Register und die Wirkung dieser Register werden beschrieben. Das Betriebssystem stellt mit seiner Interruptbehandlung Mittel zur Programmierung zeitabhängiger Vorgänge auch auf Hochsprachniveau bereit. Alle wichtigen Routinen des Betriebssystems und des BASIC sind durch eine Sprungleiste im zentralen RAM erreichbar. Die Wirkung dieser Routinen wird beschrieben und ihre Schnittstellen werden genau definiert. Die Einbindung eigener Routinen durch das Patchen der Betriebssystemroutinen (Änderung von Adreßzeigern) wird an einem Beispiel demonstriert. Die RAM-Zellen des Betriebssystems und des BASIC werden komplett aufgelistet. Die Speicherverwaltung wird vorgestellt, und es wird gezeigt, wie man die bestehenden BASIC-Befehle durch eigene Definitionen erweitern kann.

Damit richtet sich dieses Systemhandbuch vorwiegend an den fortgeschrittenen Computernutzer. Kenntnisse in Assemblerprogrammierung und in BASIC werden beim Leser vorausgesetzt.

## 2. H A R D W A R E

### 2.1. Das Blockschaltbild des KC compact

Im folgenden werden die wichtigsten Baugruppen vorgestellt und erläutert.



Legende:

CIO - Counter Input Output

CPU - Central Processing Unit

CRTC - Cathode Ray Tube Controller (Bildschirmsteuerung)

HF - High Frequency

PIO - Parallel Input Output

RAM - Random Access Memory (Schreib-/Lesespeicher)

ROM - Read Only Memory (Nur-Lese-Speicher)

Abb.2.1 Blockschaltbild des KC compact

Die CPU arbeitet auf einen Systembus, der auch als Expansionsinterface an der Geräterückseite herausgeführt wird. Ihre Signale werden nicht getrieben.

Die zentrale Zustandssteuerung ist für das Ein- bzw. Ausblenden der RAM- und ROM-Bereiche, für den Grafikmodus und für die Interruptauslösung zuständig.

Im KC compact sind mehrere I/O-Bausteine enthalten. Die CIO ist ein moderner, hochintegrierter Schaltkreis, der drei parallele Ports und drei Zähler/Zeitgeber enthält. Sie wird weitgehend zur Realisierung von Hardware- und Systemfunktionen benutzt. Bis auf den Kanal A mit seinen vielfältigen Installierungsmöglichkeiten sind alle anderen Ressourcen dieses Schaltkreises für Systemfunktionen belegt, also für den Anwender tabu! Der Kanal A wird standardmäßig für das Druckerinterface (PRINTER) benutzt.

Ein weiterer I/O-Baustein ist eine PIO mit drei Ports. Sie wird benutzt zur Kassettenein- und -ausgabe, wählt über einen Dekoder die Zeilen der Tastatur an und bedient einen Soundcontroller.

Der Soundcontroller wird über die PIO programmiert und ausgelesen. Er wird im Gegensatz zu allen anderen Schaltkreisen mit einer Taktfrequenz von 1MHz betrieben. Er kann aus drei periodischen und einer rauschähnlichen Signalquelle drei Tonausgänge versorgen, die zu Stereo- und Monosignalen für die Ausgänge SOUND und TV/RGB sowie für den HF-Modulator gemischt werden. Über den Soundcontroller werden die Spalteninformationen der Tastatur eingelesen.

Die Ansteuerung des Bildschirms wird durch mehrere Baugruppen realisiert. Der CRTC generiert die Synchronimpulse für das angeschlossene Fernsehgerät bzw. den Monitor und die Adressen für den RAM, um die aktuell benötigte Bildinformation auslesen zu können. In der zentralen Zustandssteuerung werden die Bildinformationen entsprechend dem eingestellten Grafikmodus in Adressen für den Farbwertspeicher (Tintennummern) umgewandelt. Dort sind die Palettenfarbnummern abgelegt. In der Grafik- und Farbsteuerung werden die Palettenfarbnummern in die Farbinformationen rot, grün und blau umgewandelt, mit denen ein Farbmonitor angesteuert werden kann. In den Baugruppen PAL-coder und HF-Modulator werden die Signale für Schwarz/Weiß- und Farbfernsehgeräte aufbereitet. Die Baugruppe Spannungsstabilisierung erzeugt aus ca. 20 V Gleichspannung (Rohspannung) die im KC compact benötigten stabilisierten Spannungen von 5 V und 12 V.

### **2.1.1. Die Speicherkonfiguration**

Der KC compact ist mit 32 KByte ROM (Festwertspeicher für Betriebssystem und BASIC) und 64 KByte RAM (Schreib/Lesespeicher) ausgestattet. Da die zentrale Recheneinheit nur einen 64 KByte großen Speicherbereich adressieren kann, werden einzelne Adressbereiche mehrfach genutzt. Schreibzugriffe erfolgen dabei immer auf den RAM. Ob Lesezugriffe auf den ROM oder den RAM gelenkt werden, hängt davon ab, was letztmalig auf das Multifunktionsregister der zentralen Zustandssteuerung ausgegeben wurde (siehe auch Abschn. 2.1.4.). Im folgenden ist die Speicherkonfiguration dargestellt.



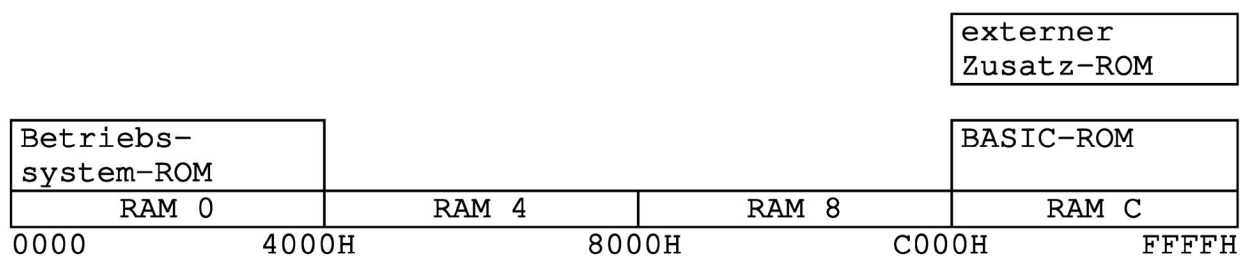


Abb. 2.2 Speicherkonfiguration im KC compact

### 2.1.2. Die CPU UA 880

Die CPU UA 880 wird mit 4 MHz Taktfrequenz betrieben. Die Taktperioden werden als T-Zustand bezeichnet. Jeder Maschinenzklus (Grundfunktion der CPU) besteht aus drei bis sechs T-Zuständen. In der fallenden Flanke des zweiten Taktes eines jeden Maschinenzklus wird der Zustand des WAIT-Eingangs abgetestet. Liegt der WAIT-Eingang auf Lowpotential, dann wird von der CPU im nächsten Takt ein WAIT-Zyklus eingeschoben. Im KC compact wird der WAIT-Eingang für drei Takte auf Lowpotential und für einen Takt auf Highpotential gehalten. Die CPU synchronisiert sich in ihrem Betrieb so, daß nach dem Highzustand des WAIT-Einganges ein T3-Zyklus folgt. Die Maschinenzyklen werden durch das automatische Einfügen von WAIT-Zyklen auf vier oder acht Takte Länge gebracht. Für die Berechnung der Laufzeit von Programmen auf dem KC compact wird deshalb der Begriff eines Pseudomaschinenzklus eingeführt. Er ist immer vier Takte oder eine Mikrosekunde lang.

Im Anhang E sind alle Befehle der CPU UA 880 und deren Laufzeiten in Tabellenform dargestellt.

### 2.1.3. Die I/O-Adressen im KC compact

Bei der Ausführung des Befehls OUT (C),r oder IN r,(C) durch die CPU UA 880 wird der Inhalt des Doppelregisters BC auf den Adreßbus gelegt. Zur Selektion der I/O-Baugruppen wird beim KC compact der Inhalt der oberen acht Bit des Adreßbusses mit benutzt. Aus diesem Grund sind die repetierenden I/O Befehle, bei denen der Inhalt des B-Registers verändert wird, nicht anwendbar. Die Adressierung aller im I/O-Bereich liegenden Register durch die CPU UA 880 wird in Tab.2.1 gezeigt.

Tab.2.1 Die I/O Adressen des KC compact

ADRESSBUS		DATENBUS	HEX		FUNKTION	R/W	
B	C	Datenreg	B	C	Reg.		
011111XX	XXXXXXXX	11XXXXXXXX	7F	XX	XX	reserviert!	W
011111XX	XXXXXXXX	10XXXXXXXX	7F	XX	XX	MF-Register	W
011111XX	XXXXXXXX	01XXXXXXXX	7F	XX	XX	FW-Register	W
011111XX	XXXXXXXX	00XXXXXXXX	7F	XX	XX	FN-Register	W
10111111	XXXXXXXX	XXXXXXXX	BF	XX	XX	CRTC Lesen Controlreg.	R
10111101	XXXXXXXX	XXXXXXXX	BD	XX	XX	CRTC Schr.Controlreg.	W
10111100	XXXXXXXX	Reg.adr.	BC	XX	reg	CRTC Schr.Reg.select	W
110111XX	XXXXXXXX	ROM-Nr.	DF	XX	Nr	ROM select	W
11101111	XXXXXXXX	XXXXXXXX	EF	XX	XX	Centronics (CIO A)	(R)W
11101110	XXXXXXXX	XXXXXXXX	EE	XX	XX	CIO Steueradr.	R/W
11101101	XXXXXXXX	XXXXXXXX	ED	XX	XX	CIO Port C	R/W
11101100	XXXXXXXX	XXXXXXXX	EC	XX	XX	CIO Port B	R/W
11110111	XXXXXXXX	XXXXXXXX	F7	XX	XX	PIO Controlreg.	R/W
11110110	XXXXXXXX	XXXXXXXX	F6	XX	XX	PIO Port C	R/W
11110101	XXXXXXXX	XXXXXXXX	F5	XX	XX	PIO Port B	R/W
11110100	XXXXXXXX	XXXXXXXX	F4	XX	XX	PIO Port A	R/W
111110XX	111110XX	XXXXXXXX	FX	FX	XX	frei für Anwender	R/W

#### 2.1.4. Die zentrale Zustandssteuerung

Die zentrale Zustandssteuerung wird durch drei Register auf der I/O Adresse 7FXXH realisiert. Die Auswahl der Register wird durch die Bits 6 und 7 des Datenwortes bestimmt.

Tab. 2.2 Die Auswahl der Register der zentralen Zustandssteuerung durch das Datenbyte

Bit 7	Bit 6	Register
1	1	reserviert, nicht benutzen
1	0	Multifunktionsregister (MF-Register)
0	1	Farbwertregister (FW-Register)
0	0	Farbnummernregister (FN-Register)

#### Multifunktionsregister

Bit	7	6	5	4	3,2	1,0
Inhalt	0	0	X	ICR	ROMSEL	MODE

Bit 4: ICR (Interruptcounterreset)

Alle 52 Bildschirmzeilen wird ein Interrupt ausgelöst. Der Zähler dazu wird durch die fallende Flanke des Horizontalsynchronimpulses aus dem CRTC getaktet. Die Lage der Interrupts im Ablauf eines Bildes wird so eingestellt, daß zur fallenden Flanke des zweiten Horizontalsynchronimpulses im Vertikalsynchronimpuls

ein Interrupt erscheint. Durch die Ausgabe einer 1 auf des ICR wird der Zeilenzähler zurückgesetzt und beginnt erneut, 52 Zeilen abzuzählen. Folgendes BASIC-Programm soll das demonstrieren:

### 10 OUT &7FFF, &X10010101: GOTO 10

Nach dem Start des Programms mit RUN ist der Rechner blockiert. Es treten keine Interrupts mehr auf und die Tastatur wird nicht abgefragt. Wird erst innerhalb der zweiten 26 Zeilen nach einer Interruptanmeldung eine Interruptquittierung durch die CPU gesendet, dann wird das höchstwertige Bit des Zeilenzählers automatisch rückgesetzt. Das entspricht einer Verminderung der bereits gezählten Zeilen um 26, bzw. einer Verschiebung der nächsten Interruptanmeldung um 26 Zeilen. Damit wird verhindert, daß ein neuer Interrupt unmittelbar nach einer Interruptquittierung auftreten kann.

Bit 3: 0=selektierten ROM im Adreßbereich von 0C000H bis 0FFFFH einschalten.  
1=ROM ausschalten.

Bei eingeschaltetem ROM erfolgen Lesezugriffe der CPU auf den entsprechenden Adressen im ROM (Festwertspeicher mit Betriebssystem, BASIC u.a.), ansonsten zum RAM (Schreib-Lesespeicher). Schreibzugriffe erfolgen grundsätzlich zum RAM.

Bit 2: 0=Betriebssystem-ROM im Adreßbereich von 0000H bis 03FFFH einschalten.  
1=ROM ausschalten.

Bit 1, Bit 0: Auswahl des Bildschirmmodus entsprechend Tabelle 2.3

Tab. 2.3 Die Auswahl des Bildschirmmodus durch Bit 0 und 1 des Multifunktionsregisters

Bit 1	Bit 0	Wirkung
1	1	reserviert, nicht benutzen
1	0	MODE 2, 80 Zeichen/Zeile, 2 Farben
0	1	MODE 1, 40 Zeichen/Zeile, 4 Farben
0	0	MODE 0, 20 Zeichen/Zeile, 16 Farben

Im Mode 0 werden in einem Byte zwei Pixel (0 und 1) beschrieben. Für jedes Pixel stehen 4 Bit für eine Tintennummer zur Verfügung, d.h., es können 16 verschiedene Farben gleichzeitig auf dem Bildschirm gezeigt werden. Im Mode 1 stehen nur noch 2 Bit und im Mode 2 nur 1 Bit für die Tintennummer zur Verfügung. Die Zuordnung der einzelnen Bits in einem Byte zu einem Pixel und die Rolle der einzelnen Bits in der Tintennummer wird für die drei Bildschirmmodi in Kapitel 3.4.2. dargestellt.

#### Farbwertregister

Bit	7	6	5	4,3,2,1,0
Inhalt	0	1	X	Palettenfarbwert

Über die eine I/O-Adresse für das Farbwertregister sind insgesamt 17 Register erreichbar, in denen ein 5 Bit breiter Farbwert abgelegt werden kann (Bit 0 bis Bit 4, Bit 5 hat keine Bedeutung). Welches dieser 17 Register in Benutzung ist, wird durch die Ausgabe einer Farbnummer im Farbnummernregister bestimmt und wird nachfolgend beschrieben. Die Zuordnung der Palettenfarbwerte zu den einzelnen Farben wird in der folgenden Tabelle gezeigt. Zusätzlich wurden die Farbwerte des BASIC mit in die Tabelle aufgenommen. Sie entsprechen nicht den Werten, die in das FW-Register geschrieben werden!

Tabelle 2.4 Die Zuordnung der Farben zu den Farbwerten

BASIC Farb- wert	Paletten- farbwert		grün	rot	blau	Farbe
	dez.	hex.				
0	84	54H	0	0	0	schwarz
1	68	44H	0	0	1/2	blau
2	85	55H	0	0	1	leuchtend blau
3	92	5CH	0	1/2	0	rot
4	88	58H	0	1/2	1/2	magenta
5	93	5DH	0	1/2	1	mauve
6	76	4CH	0	1	0	leuchtend rot
7	69	45H	0	1	1/2	purpur
8	77	4DH	0	1	1	leuchtend magenta
9	86	56H	1/2	0	0	grün
10	70	46H	1/2	0	1/2	blaugrün
11	87	57H	1/2	0	1	himmelblau
12	94	5EH	1/2	1/2	0	gelb
13	64	40H	1/2	1/2	1/2	weiß
14	95	5FH	1/2	1/2	1	pastellblau
15	78	4EH	1/2	1	0	orange
16	71	47H	1/2	1	1/2	rosa
17	79	4FH	1/2	1	1	pastellmagenta
18	82	52H	1	0	0	leuchtend grün
19	66	42H	1	0	1/2	seegrün
20	83	53H	1	0	1	leuchtend blaugrün
21	90	5AH	1	1/2	0	limonengrün
22	89	59H	1	1/2	1/2	pastellgrün
23	91	5BH	1	1/2	1	pastellblaugrün
24	74	4AH	1	1	0	leuchtend gelb
25	67	43H	1	1	1/2	pastellgelb
26	75	4DH	1	1	1	leuchtend weiß

#### Farbnummernregister

Bit	7	6	5	4	3,2,1,0
Inhalt	1	0	X	BOSEL	Tintennummer

Im Bildwiederholtspeicher des KC compact sind für die einzelnen Pixel die Tintennummern gespeichert.

In der Grafik- und Farbsteuerung erfolgt die Umwandlung der Tintennummern in die Farbwerte bzw. die Farben. Die Farben werden

folgendermaßen den Tintennummern zugeordnet: Durch die Ausgabe einer Tintennummer auf das Farbnummernregister wird eines der 17 Farbwertregister ausgewählt, und kann durch die anschließende Ausgabe eines Palettenfarbwertes beschrieben werden. Ist Bit 4 der Tintennummer gesetzt, dann werden Bit 0 bis 3 der Farbnummer ignoriert. Der folgende Palettenfarbwert wird dann dem Border zugeordnet. Ist Bit 4 der Farbnummer rückgesetzt, dann bilden Bit 0 bis 3 eine Adresse des Farbwertspeichers und wählen eines von 16 Farbwertregistern an. Bit 5 hat keine Bedeutung. Der folgende Palettenfarbwert wird in dieses adressierte Register eingetragen.

### 2.1.5. Der Videocontroller (CRTC) CM 607 /4/

Der CRTC ist ein sehr leistungsfähiger Baustein. Er stellt die Adressen für den Bildwiederholtspeicher bereit und erzeugt die Synchronimpulse für die Ansteuerung eines Monitors bzw. eines Fernsehgerätes. Die Anzahl der Zeichen/Zeile, der Zeilen/Bild, die vertikale Ausdehnung der Punktmatrix für ein Zeichen und der Cursor (Blinken und HOME) sind programmierbar. Ein Speicherbereich von 16 KByte kann durch den CRTC adressiert werden, wobei dynamische RAMs während einer Bildausgabe automatisch aufgefrischt werden.

Die Ausgangssignale des CRTC werden in ihrer zeitlichen Ausdehnung aus einem Zeichentakt (character clock) mit der Frequenz von 1 MHz gebildet. In einer Taktperiode werden aber beim KC compact zwei Zeichen und nicht wie in Standardanwendungen des CRTC ein Zeichen dargestellt. Das muß beim Programmieren des CRTC beachtet werden. Bei der Erklärung der Bedeutung der einzelnen Register wird deshalb immer von Zeichentaktperioden (character clock) und nicht von der Anzahl der Zeichen gesprochen.

Der CRTC enthält ein Selectregister und 18 Controlregister. Durch die Ausgabe der entsprechenden Registernummer an das Selectregister (I/O-Adresse 0BCXXH) wird das gewünschte Controlregister ausgewählt und kann über die I/O-Adresse 0BDXXH beschrieben und über die I/O-Adresse 0BFXXH ausgelesen werden. Das Selectregister ist nur beschreibbar. Es folgt eine Zusammenstellung der Funktion der 18 Controlregister.

Tab. 2.5 Die Controlregister des CRTC

Reg Nr	R/W	Name	Anz Bit	Funktion
0	-/W	horizontal total	8	Anzahl Taktperioden/totale Zeile -1, d.h. Bild, Bildrand und Strahlrücklauf
1	-/W	horizontal displ	8	Anzahl Taktperioden/sichtbare Bildzeile, d.h. ohne Bildrand und Strahlrücklauf
2	-/w	horizontal sync	8	bestimmt die Lage des Horizontalsynchronimpulses innerhalb einer Zeile position in Taktperioden ab Zeilenanfang
3	-/W	sync widt	4	Länge des Horizontalsynchronimpulses

Reg Nr	R/W	Name	Anz Bit	Funktion
4	-/W	vertical total	7	Anzahl aller Zeichenzeilen/Bild -1, auch in Border und Strahlrücklauf
5	-/W	vertical total adj	5	Anzahl der Pixelzeilen, die zusätzlich zu den Zeichenzeilen generiert werden müssen, um eine normgerechte Bildwechselfrequenz zu erhalten
6	-/W	vertical displayed	7	Anzahl Zeichenzeilen/sichtbares Bild, d.h. ohne Bildrand und Strahlrücklauf
7	-/W	vertical sync pos	7	Lage des Vertikalsynchronimpulses vom Bildanfang an in Zeichenzeilen
8	-/W	interlace	2	Darstellung mit oder ohne Zeilensprung
9	-/W	max raster adress	5	Anzahl der Pixelzeilen/Zeichenzeile, d.h. pro darzustellendem Zeichen
10	-/W	cursor start raster	7	Bit 0 bis 4 bestimmen, auf welcher Pixelzeile des darzustellenden Zeichens der Cursor beginnt. Bit 6,5 Funktion ----- 1 1 Cursor blinkt schnell 1 0 Cursor blinkt langsam 0 1 Cursor unsichtbar 0 0 Cursor nicht blinkend
11	-/W	cursor end adress	5	legt fest, auf welcher Pixelzeile in der Zeichenzeile der Cursor endet
12	R/W	start adress high	6	Highteil der Anfangsadresse des Bildwiederholerspeichers im 16 KByte-Adreßbereich des CRTC. Mitten im Bildwiederholerspeicher kann ein Sprung vom Ende des 16 KByte-Bereiches auf den Anfang erfolgen.
13	R/W	start adress low	8	Lowteil der Anfangsadresse des Bildwiederholerspeichers im 16 KByte-Adreßbereich des CRTC
14	R/W	cursor adress high	6	Highteil der Adresse der momentanen Cursorposition im 16 KByte-Adreßbereich des CRTC.
15	R/W	cursor adress low	8	Lowteil der Adresse der momentanen Cursorposition im 16 KByte-Adreßbereich des CRTC.

Reg Nr	R/W	Name	Anz Bit	Funktion
16	R/-	lightpen adress high	6	Highteil der Adresse der momentanen Lichtstiftposition im 16 KByte-Adreßbereich des CRTC. Wird durch einen low/high Impuls am LSTROBE-Eingang gesetzt.
17	R/-	lightpen adress low	8	Lowteil der Adresse der momentanen Lichtstiftposition im 16 KByte-Adreßbereich des CRTC

Der CRTC und die CPU adressieren denselben Speicher. Dennoch sind die Adressen von CRTC und CPU nicht gleichzusetzen! Der Adresse A0 der CPU entspricht z.B. der Zeichentakt des CRTC. So werden während der CRTC eine Adresse an den RAM sendet, zwei aufeinanderfolgende Adressen generiert und 16 Bit aus dem RAM ausgelesen. Die Verknüpfung der anderen Adreßsignale wird in folgender Tabelle gezeigt.

Tab. 2.6 Die Zuordnung von CPU-und CRTC-Adressen

CPU	A1	A2	A3	A4	A5	A6	A7	A8	A9	A10	A11	A12	A13	A14	A15
CRTC	MA0	MA1	MA2	MA3	MA4	MA5	MA6	MA7	MA8	MA9	RA0	RA1	RA2	MA13	MA14

Im Grundzustand des KC compact wird ein Bild folgendermaßen im Bildwiederholtspeicher abgelegt:

Ab 0C000H liegt die erste Pixelzeile der ersten Zeichenzeile. Dann folgt die erste Pixelzeile der zweiten Zeichenzeile usw. bis zur ersten Pixelzeile der 24. Zeichenzeile. Ab 0C800H folgt die zweite Pixelzeile der ersten Zeichenzeile. Es folgen die zweiten Pixelzeilen der anderen Zeichenzeilen. So werden nacheinander alle acht Pixelzeilen aller Zeichenzeilen in je 2 KByte großen Bereichen abgespeichert.

### 2.1.6. Die CIO U82536 /5/

Der KC compact enthält eine CIO (Zähler/Zeitgeber und paralleler Ein/Ausgabebaustein). Dem Anwender stehen die 8 Bit des Ports A am parallelen Druckerinterface zur Verfügung. Wegen der leichten und universellen Programmierbarkeit der Eigenschaften dieser acht Leitungen, empfiehlt sich ihre Nutzung auch zu anderen Zwecken. Dabei muß allerdings beachtet werden, daß die CIO fest in die Hardware des KC compact eingebunden ist.

Die anderen beiden Ports und die drei Zähler/Zeitgeber sind für den Anwender tabu!

Die Steuerwortadresse der CIO ist 0EEXXH. Über diese eine Adresse sind 49 Register erreichbar. Damit das einfach geschehen kann wird in der CIO eine Zustandsmaschine realisiert, die die CIO zwischen den Modi 0 und 1 umschalten kann. Im Mode 0 erwartet die CIO die Ausgabe einer Registernummer auf der Steuerwortadresse. Nach einer Ausgabe auf die Steuerwortadresse wird der Mode 1 eingenommen. Im Mode 1 kann dann das angewählte

Register über die selbe I/O-Adresse beschrieben oder ausgelesen werden. Damit wird aber auch automatisch wieder der Mode 0 eingestellt. Beim Lesen im Mode 0 erhält man die Nummer des zuletzt angewählten Registers und der Mode 0 wird beibehalten. Im Betriebssystem des KC compact wird die CIO nach der Einschalt-initialisierung nur im Mode 0 betrieben.

Im folgenden werden nur die Register und Eigenschaften der CIO beschrieben, die auch vom Anwender genutzt werden können.

Tab.2.7 Vom Anwender nutzbare Register des CIO

Reg.Nr. (Hex)	Bezeichnung, Wirkung
1	Master Configuration Control Register
22	Port A Data Path Polarity Register
23	Port A Data Direction Register
24	Port A Special I/O Control Register

#### Master-Configuration-Control-Register

Mit Hilfe dieses Registers kann der Port A der CIO während der Umprogrammierung inaktiv geschaltet werden. In der vorliegenden Anwendung sind nur zwei Werte für die Ausgabe auf dieses Register erlaubt,

11110000B, 0F0H,	Port A	inaktiv schalten
11110100B, 0F4H,	Port A	aktiv schalten.

#### Data-Path-Polarity-Register

Eine '1' in einer einzelnen Bitposition dieses Registers legt den entsprechenden Bitpfad des Port A als invertierend fest, eine '0' als nicht invertierend.

#### Data-Direction-Register

Eine '1' in einer einzelnen Bitposition dieses Registers legt das entsprechende Bit des Port A als Eingangsbit fest, eine '0' als Ausgangsbit.

#### Special-I/O-Control-Register

Die Bits in diesem Register wirken unterschiedlich, wenn sie sich auf ein als Eingangsbit definiertes oder ein als Ausgangsbit definiertes Bit des Ports A beziehen.

Wenn ein Bit ein Eingangsbit ist, wird durch eine '1' an der entsprechenden Position des Special-I/O-Control-Registers festgelegt, daß ein "1's-Catcher" in den Eingangspfad geschaltet wird. Der "1's Catcher" hält die "1", wenn sein Eingang (auch nur kurzzeitig) auf "1" geht und kann nur durch das Einschreiben einer "0" in das Eingangsdatenregister (einfache I/O-Ausgabe einer 0 auf die entsprechende Bitposition des Ports A) gelöscht werden. Wurde der Datenpfad als invertierend programmiert, dann bewirkt eine am Eingang anliegende "0" ein auf "1" Setzen des "1's Catchers". Die Ausgabe einer "0" in das Special-I/O-Control-Register legt das entsprechende Bit des Ports A als ein normales Eingangsbit fest.



Wenn ein Bit ein Ausgangsbit ist, wird durch eine '1' an der entsprechenden Position des Special-I/O-Control-Registers der Ausgang als open-Drain-Ausgang konfiguriert, es wird kein pull-up-Transistor bereitgestellt. Die Ausgabe einer "0" in das Special-I/O-Control-Register legt den entsprechenden Ausgang des Ports A als einen normalen Ausgang mit einem pull-up- und einem pull-down-Transistor fest.

Das folgende Programm zeigt, wie Port A umprogrammiert werden kann. Die im Beispiel benutzten Einstellungen gelten für die Nutzung von Port A als CENTRONICS-Schnittstelle. Damit ist die Wiederherstellung des im Betriebssystem benutzten Zustandes der CIO nach eigener Umprogrammierung möglich.

```

;
;Wiederherstellen des ursprünglichen Zustands der CIO
;
CIOPROG:LD      BC,0EE00H+TABEND-TABANF+1;I/O-Adresse, Steuerwort
              ;in B, Tablänge in C
          LD      HL,TABANF ;HL enthält aktuelle Adresse
LOOP:      LD      A,(HL)   ;Tabelle in A
          OUT     (C),A     ;und in Steuerregister CIO
          INC     HL        ;nächster Platz in Tabelle
          DEC     C
          JR      NZ,LOOP   ;Tabellenende noch nicht erreicht
          RET

```

Tabelle der Ausgabewerte zur Programmierung der CIO, es stehen abwechselnd Registernummer und Registerinhalt

```

TABANF: DB      1           ;Master Configuration Control Register
          DB      0F0H      ;Sperrern Port A
          DB      22H      ;Port A Data Path Polarity Register
          DB      80H      ;Bit 7 invertierend
          DB      23H      ;Port A Data Direction Register
          DB      0        ;Alle Bits als Ausgang
          DB      24H      ;Port A special I/O Control Register
          DB      0        ;Normaler Ausgang
          DB      1        ;Master Configuration Control Register
TABEND: DB      0F4H      ;Freigeben Port A

```

### 2.1.7. Das parallele Druckerinterface

Der KC compact enthält ein paralleles Druckerinterface zur Ansteuerung von Druckern mit CENTRONICS-Schnittstelle. In den Standardroutinen des Betriebssystems werden 7 Bit breite Daten übertragen. Hardwaremäßig ist aber die Übertragung von 8 Bit breiten Daten vorbereitet. Dazu wird als achte Datenleitung das Kassettenausgabesignal mitbenutzt. Im folgenden werden die Signale des parallelen Druckerinterfaces und ihre Lage innerhalb des I/O Adreßraumes vorgestellt.

Tab. 2.8 Die Signale des parallelen Druckerinterfaces im I/O-adreßraum des KC compact

Signal des parallelen I/O-Druckerinterfaces	Adr.	Bit Nr.	Bemerkung
Data 0	0EFXXH	0	Datenleitung zum Drucker
Data 1	0EFXXH	1	Datenleitung zum Drucker
Data 2	0EFXXH	2	Datenleitung zum Drucker
Data 3	0EFXXH	3	Datenleitung zum Drucker
Data 4	0EFXXH	4	Datenleitung zum Drucker
Data 5	0EFXXH	5	Datenleitung zum Drucker
Data 6	0EFXXH	6	Datenleitung zum Drucker
Data 7	0F6XXH	5	Datenleitung zum Drucker
BUSY	0F5XXH	6	gleichzeitig Kassettenausgabe wird vom Drucker auf low gelegt, wenn dieser bereit ist, Daten zu empfangen
/STROBE	0EFXXH	7	wird vom Sender (hier der KC compact) kurzzeitig auf low gelegt, wenn Daten gültig

Um auch Graphiken ausdrucken zu können, sind acht Bit nötig. Eine entsprechende Routine wird im Abschnitt 3.11.vorgestellt.

**2.1.8. Das ROM Select**

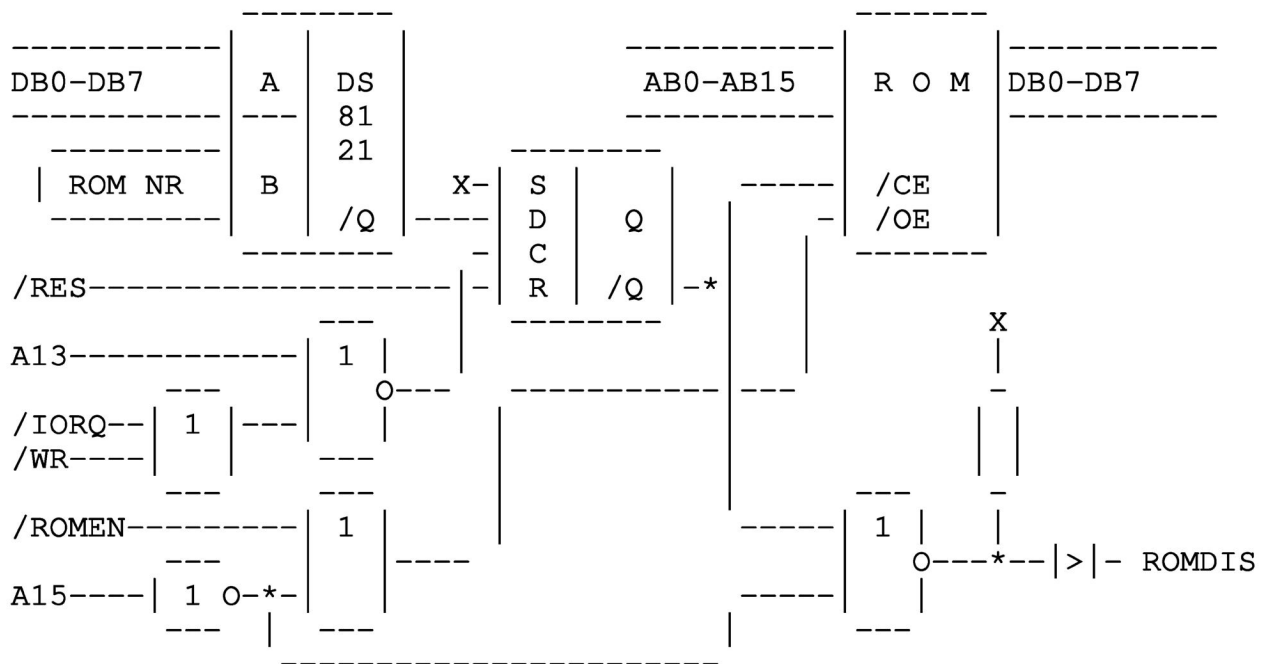


Abb. 2.4 Die Ansteuerschaltung für ein externes ROM

Der KC compact kann externe ROMs verwalten. Durch das Zusammenspiel der Signale /ROMEN und ROMDIS am Expansionsinterface wird dafür gesorgt, daß immer nur ein ROM selektiert wird. Ein externer ROM erhält eine Nummer, die von seiner Ansteuerschaltung erkannt wird. Durch die Ausgabe dieser Nummer auf die I/O-Adresse

0DFXXH wird der externe ROM auf die Adresse 0C000H geschaltet und steht für Lesezugriffe zur Verfügung. Der interne ROM bzw. ein anderer, vorher aktiver ROM, wird inaktiv geschaltet. Dazu muß der externe ROM über Schaltung nach Abb. 2.4 an den Expansionssteckverbinder angeschlossen werden.

### 2.1.9. Der parallele Dreitorbaustein /5/ (PIO) KP580B55

Für die Bedienung des Soundcontrollers, der Tastatur, des extern anschließbaren Kassettengerätes, zum softwaremäßigen Erkennen eines Strahlrücklaufes beim ausgegebenen Monitor- oder Fernsehbild und zum Erkennen bestimmter Expansionsbaugruppen wird ein Baustein mit drei parallelen, acht Bit breiten Ein-/Ausgabeports verwendet, der KP580B55. Er ist zum I 8255 kompatibel. Er enthält ein Steuerregister und drei Datenregister. Da dieser Baustein fest in die Hardware des KC compact eingebunden ist, können nicht alle Möglichkeiten zur Programmierung der Bausteinfunktionen genutzt werden. Aus diesem Grunde werden in der folgenden Tabelle nur die für die vorgegebene Anwendung sinnvollen Ausgaben auf das Steuerregister beschrieben. Die I/O-Adresse des Steuerregisters ist 0F7XXH.

Tab.2.9 vom Anwender nutzbare Steuerbytes für die PIO

Steuerbyte	Funktion
10010010	92H Port A Eingang, Port B Eingang, Port C Ausgang
10000010	82H Port A Ausgang, Port B Eingang, Port C Ausgang
0XXX1111	0FH Setzen Bit 7 in Port C alle anderen Bits konstant
0XXX1110	0EH Reset Bit 7 in Port C alle anderen Bits konstant
0XXX1101	0DH Setzen Bit 6 in Port C alle anderen Bits konstant
0XXX1100	0CH Reset Bit 6 in Port C alle anderen Bits konstant
0XXX1011	0BH Setzen Bit 5 in Port C alle anderen Bits konstant
0XXX1010	0AH Reset Bit 5 in Port C alle anderen Bits konstant
0XXX1001	09H Setzen Bit 4 in Port C alle anderen Bits konstant
0XXX1000	08H Reset Bit 4 in Port C alle anderen Bits konstant
0XXX0111	07H Setzen Bit 3 in Port C alle anderen Bits konstant
0XXX0110	06H Reset Bit 3 in Port C alle anderen Bits konstant
0XXX0101	05H Setzen Bit 2 in Port C alle anderen Bits konstant
0XXX0100	04H Reset Bit 2 in Port C alle anderen Bits konstant
0XXX0011	03H Setzen Bit 1 in Port C alle anderen Bits konstant
0XXX0010	02H Reset Bit 1 in Port C alle anderen Bits konstant
0XXX0001	01H Setzen Bit 0 in Port C alle anderen Bits konstant
0XXX0000	00H Reset Bit 0 in Port C alle anderen Bits konstant

#### Port A

Der Port A ist mit den 8 Datenleitungen des Soundcontrollers verbunden. Je nach geforderter Aktion wird Port A als Eingang oder Ausgang programmiert. Die I/O-Adresse für Port A ist 0F4XXH.

### Port B

Der Port B wird als Eingabeport betrieben. Die I/O-Adresse ist 0F5XXH. Die einzelnen Bits haben folgende Bedeutung:

- Bit 0: VSYNC des CRTC. Durch einfaches Rotieren dieses Bits in das CY-Flag kann sehr schnell festgestellt werden, wann ein Strahlrücklauf stattfindet.
- Bit 1-4: Reserviert für Test, Inbetriebnahme und Reparatur.
- Bit 5: Dient zur Abfrage des Zustandes der Leitung EXP des Expansionsinterfaces. Durch Lowpotential auf dieser Leitung kann ein angesteckter Peripheriebaustein seine Existenz melden.
- Bit 6: Ist mit der BUSSY-Leitung des Druckerinterfaces verbunden. Durch Lowpotential zeigt ein angeschlossener Drucker, daß er Zeichen empfangen kann.
- Bit 7: Ist über einen Leseverstärker mit dem Kassetteninterface verbunden. Hier werden Daten und Programme vom Kassettengerät eingelesen.

### Port C

Der Port C wird als Ausgabeport benutzt. Die I/O-Adresse ist 0F6XXH. Die einzelnen Bits haben folgende Bedeutung:

- Bit 0-3: Diese Bits steuern einen 1-aus-10-Dekoder, der die gewünschte Zeilenleitung der Tastaturmatrix auf low legt.
- Bit 4: Motorschaltspannung für Kassettengeräte mit schaltbarem Motor. 0:Motor aus, 1:Motor an.
- Bit 5: Kassettenausgabe, Bitwechsel an diesem Ausgang werden bei Aufnahme vom Kassettengerät als Programme oder Daten aufgezeichnet. Gleichzeitig dient dieses Bit als DATA 7 im CENTRONICS-Interface.
- Bit 6: Verbunden mit BC1 des Soundcontrollers (chip select).
- Bit 7: Verbunden mit BDIR des Soundcontrollers.

#### **2.1.10. Der Soundcontroller AY 9-8912 /6/**

Die Tonerzeugung und die Tastaturabfrage wird im KC compact durch einen Soundcontroller durchgeführt. Über 14 Register können alle Klangmöglichkeiten dieses Schaltkreises programmiert werden. Über das I/O-Port des Soundgenerators wird der Zustand der Spaltenleitungen der Tastaturmatrix eingelesen. In Abb.2.5 wird ein einfaches Blockschaltbild des Soundcontrollers gezeigt. Der Soundcontroller wird durch die PIO angesteuert. Der Datenbus ist mit dem Port A gekoppelt, die Steuersignale BDIR und BC1 werden von Port C bereitgestellt. Sie haben folgende Funktionen:

Tab. 2.10 Die Bedeutung der Steuersignale BDIR und BC1 des Soundcontrollers

BDIR	BC1	Funktion
1	1	Setzen des Registerzeigers. Der Wert an den Datenleitungen des Soundcontrollers wird als Registernummer interpretiert, das entsprechende Datenregister steht bis zur nächsten Ausgabe auf den Registerzeiger für Ein/Ausgaben zur Verfügung.
1	0	WRITE, Daten können in das angewählte Register geschrieben werden.
0	1	READ, Daten können aus dem angewählten Register gelesen werden.
0	0	Der Datenbus des Soundcontrollers wird hochohmig geschaltet.

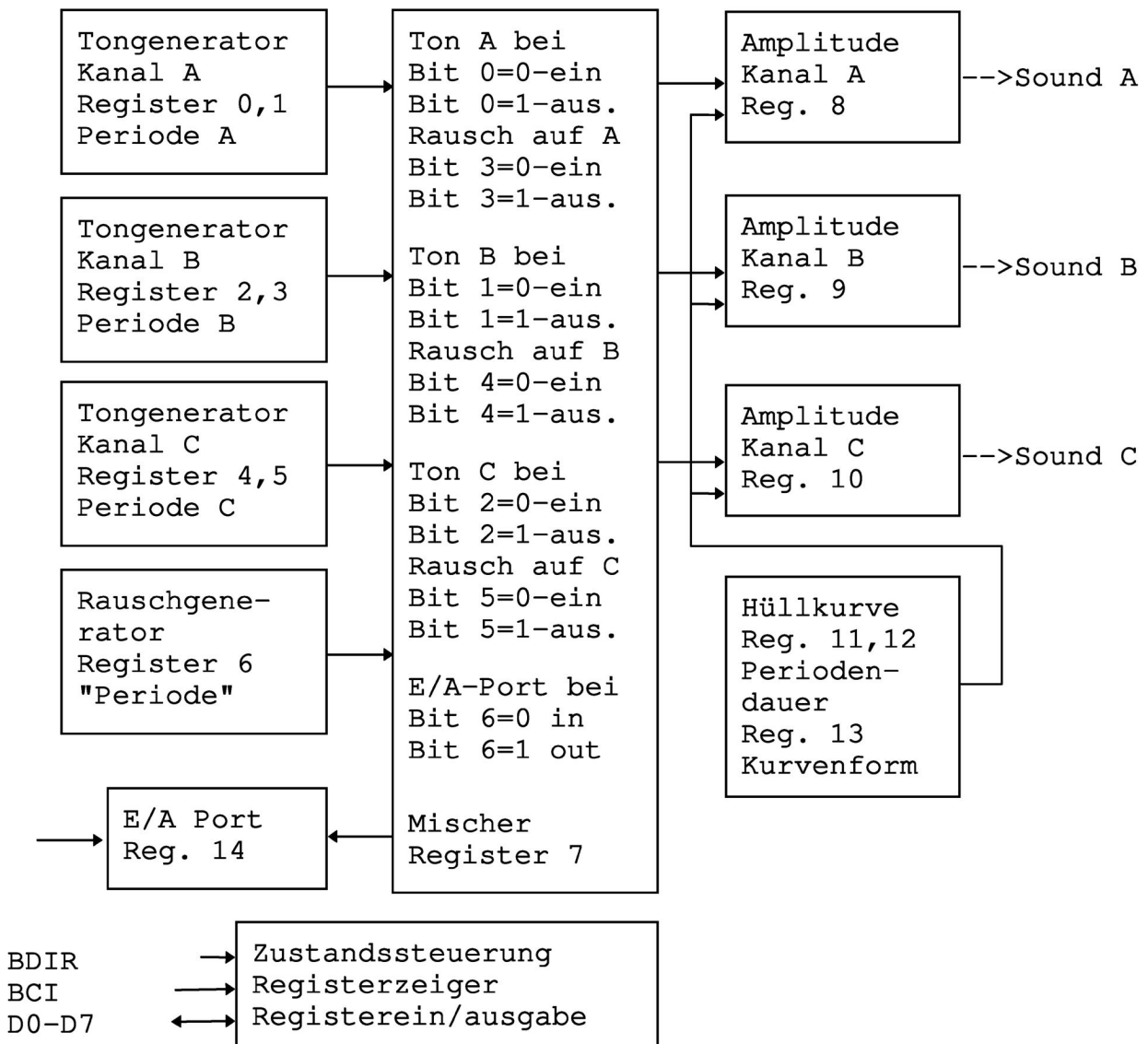


Abb.2.5 Blockschaltbild des Soundcontrollers

Der Soundcontroller wird mit einer Taktfrequenz von 1MHz betrieben. Der 12-Bit-Wert der Periodendauer wird für die einzelnen Kanäle nach der Formel  $P = \text{ROUND}(62500/\text{FREQUENZ})$  berechnet (Frequenz in Hz).

Es folgt eine Beschreibung der einzelnen Register.

Tab.2.11 Die Steuerregister des Soundcontrollers

Reg Nr	Anz Bit	Funktion
0	8	Lowteil der Periodendauer für Kanal A
1	4	Highteil der Periodendauer für Kanal A
2	8	Lowteil der Periodendauer für Kanal B
3	4	Highteil der Periodendauer für Kanal B
4	8	Lowteil der Periodendauer für Kanal C
5	4	Highteil der Periodendauer für Kanal C
6	5	Periodendauer für das rauschähnliche Signal
7	7	Mischersteuerung, die Funktion der einzelnen Bits: Bit 6=0: Port A Eingang, =1: Port A Ausgang Bit 5=0: Rauschen zu Kanal C zuschalten, =1: abschalten Bit 4=0: Rauschen zu Kanal B zuschalten, =1: abschalten Bit 3=0: Rauschen zu Kanal A zuschalten, =1: abschalten Bit 2=0: Ton von Kanal C einschalten, =1: ausschalten Bit 1=0: Ton von Kanal B einschalten, =1: ausschalten Bit 0=0: Ton von Kanal A einschalten, =1: ausschalten
8	5	Lautstärke Kanal A Bit 4=0: Bit 0 bis 3 Lautstärke (logarithmisch) Bit 4=1: Lautstärke wird durch Hüllkurvengenerator bestimmt, Bit 0 bis 3 ohne Wirkung
9	5	Lautstärke Kanal B, wie Register 8 für Kanal A
10	5	Lautstärke Kanal C, wie Register 8 für Kanal A
11	8	Lowteil der Periodendauer der Hüllkurve
12	8	Highteil der Periodendauer der Hüllkurve
13	4	Kurvenform der Hüllkurve







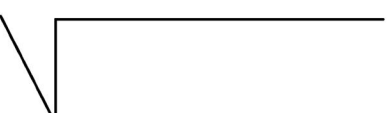

### 2.1.11 Die Tastatursteuerung

Die Spalten der Tastaturmatrix werden von den Ausgängen eines 1-aus-10-Dekoders getrieben, der durch Port C der PIO angesteuert wird. Die Zeilen der Tastaturmatrix werden durch das I/O-Port des Soundcontrollers und im weiteren durch Port A der PIO eingelesen. Im folgenden wird an einem Beispielprogramm gezeigt, wie das geschieht. Die [SPACE]-Taste soll abgefragt werden. Diese große Taste eignet sich besser für schnelle Reaktionen als z.B. die [ESCAPE]-Taste. Das Programm kommt ohne Interrupt aus. Im allgemeinen empfiehlt sich aber die Nutzung der Systemprogramme.

Test auf [SPACE]-Taste. Die Routine benutzt nur AF und BC

```
SPACE: LD    BC,0F40Eh    ;PIO-Port A in B,Soundregisternummer
        ;I/O-Port in C
        OUT   (C),C      ;Anwahl des I/O-Ports des Soundcontr.
        LD    B,0F6h     ;PIO-Port C
        IN    A,(C)      ;Aktuelle Belegung merken
        AND   30H        ;Die Pegel auf der Motorschaltspannung
        ;und der Kassettenausgabe sollen nicht
        ;verändert werden
        OR    05H        ;Zeilenleitung 5 Tastaturmatrix
        LD    C,A        ;Anwählen und in C
        OR    0C5H       ;Setzen von BDIR und BC1
        ;für Soundcontroller
        OUT   (C),A      ;Zeilenleitung wählen
        OUT   (C),C      ;Sound-Controller Setzen des Registerzei-
        ;gers auf I/O-Port (siehe PIO-Port A)
        INC   B          ;PIO-Steuerwort
        LD    A,92H      ;PIO-Port A als Eingang
        OUT   (C),A      ;programmieren
        PUSH  BC
        SET   6,C        ;Nur BC1 für Sound-Controller setzen
        LD    B,0F6H     ;PIO Port C
        OUT   (C),C      ;BC1 an Sound-Controller legen (READ)
        LD    B,0F4H     ;PIO Port A
        IN    A,(C)      ;Einlesen Zeileninformation der Tastatur-
        ;matrix
        CP    7FH        ;Ist Bit 7 auf Lowpotential?
        POP   BC
        LD    A,82H      ;PIO-Port A wieder als Ausgang
        OUT   (C),A      ;Programmieren
        LD    B,0F6H     ;I/O-Adresse PIO-Port C
        OUT   (C),C      ;Alte Belegung von PIO-PORT C wieder
        RET              ;War die [SPACE]-Taste gedrückt,
        ;ist Z-Flag gesetzt.
```

Tab. 2.12 Hardware-Volumenhüllkurven des Sound-Controllers

Reg. 13 (binär)	Hüllkurvenform	Reg. 13 (binär)	Hüllkurvenform
xxxx1000		xxxx1100	
xxxx1001		xxxx1101	
xxxx1010		xxxx1110	
xxxx1011		xxxx1111	



### **3. SOFTWARE - BETRIEBSSYSTEM**

Der KC compact enthält neben dem linear verwalteten 64 KByte-RAM zwei 16 KByte große Softwarepakete als ROM. Das sind zum einen das Betriebssystem und zum anderen der BASIC-Interpreter. In den folgenden Abschnitten sollen die Bestandteile des Betriebssystems und die Einteilung aller Speicherbaugruppen näher beschrieben werden.

#### **3.1. Das Systemkonzept**

Der KC compact meldet sich beim Einschalten (Kaltstart mit dem BASIC-Interpreter und muß auch mit BASIC-Befehlen bedient werden. Durch das Nachladen von Maschinenprogrammen (Compiler, Assembler, Textverarbeitungsprogramme, Grafikprogramme, Spielprogramme usw.) ist der Anwender aber nicht allein auf die BASIC-Nutzung beschränkt.

Das Betriebssystem ermöglicht dem Anwender

- die Systemressourcen durch eine große Anzahl von Systemunterprogrammen vollständig zu nutzen,
- Systemunterprogramme problemlos durch eigene zu ersetzen,
- eigene Maschinenprogramme selbständig oder als Befehlserweiterungen (RSX) zu nutzen,
- den eigenen Unterprogrammen bei Aufruf von BASIC oder anderen Programmen aus bis zu 32 Parameter zu übergeben,
- extern angesteckte Hard- und Software (z.B. Diskettenstation, Zusatz-ROM) zu nutzen,
- die Anfangsadresse des Video-RAM von C000H auf 0, 4000H oder 8000H zu verschieben (nur 4000H ist sinnvoll), so daß zwei Bilder gleichzeitig im RAM gehalten werden können,
- zwischen maximal 20, 40 oder 80 Zeichen pro Bildschirmzeile zu wählen,
- jede Taste der Tastatur umzuprogrammieren (Zeichencodes und Repeat-Verhalten),
- die Funktionstasten mit Zeichenketten (z.B. BASIC-Befehle oder Abarbeitungsfolgen) zu belegen,
- für die Darstellung von Zeichen auf dem Bildschirm beliebige Zeichenbildtabellen (Zeichengeneratoren) zu verwenden (z.B. kyrillische Buchstaben oder Grafikzeichen).

#### **3.2. Die Speicheraufteilung**

Für das Betriebssystem und den BASIC-Interpreter sind einige Bereiche des RAM reserviert. Die folgende Tabelle gibt einen groben Überblick.

Tab.3.1 Speicheraufteilung im KC compact

Adreßbereich (hexadezimal)	Bemerkungen
0000 - 003F	Low Kernel Jumpblock (Restarts)
0040 - ABFF	Frei für Anwenderprogramme
AC00 - B0FF	RAM des BASIC-Interpreters
B100 - B113	RAM für Fließkommazahlenrechnung
B114 - B117	RAM des Zeileneditors
B118 - B1EC	RAM der Kassetten-Routinen
B1ED - B495	RAM der Sound-Routinen
B496 - B692	RAM der Keyboard-Routinen
B693 - B6B4	RAM der Grafik-Routinen
B6B5 - B733	Fenstervektorspeicher (Fenster 0 bis 7) und Vektor des aktuellen Fensters
B734 - B7C2	RAM der Text-Routinen
B7C3 - B803	RAM der Screen-Routinen
B804 - B82C	Drucker-Übersetzungstabelle
B82D - B8FF	RAM der Kernel-Routinen
B900 - B920	High Kernel Jumpblock
B921 - BAE3	In den RAM kopierte Betriebssystemroutinen
BB00 - BDF4	Vektoren für die Betriebssystem-Unterprogramme
BDF5 - BFFF	Systemstack
C000 - FFFF	Bildwiederholtspeicher

### 3.3. Die Magnetbandaufzeichnung

#### 3.3.1. Verfahren

Die Daten werden mit Rechteckschwingungen auf Kassette aufgezeichnet. Dazu werden die einzelnen Bits sequentiell geschrieben, wobei für jedes Bit eine volle Schwingung verwendet wird. Alle Bytes werden mit dem Bit 7 beginnend abgespeichert. Die Eins-Bits werden gegenüber den Null-Bits mit doppelter Periodenlänge aufgezeichnet. Die tatsächliche Periodenlänge bzw. Frequenz ist von der Aufzeichnungsgeschwindigkeit abhängig, die in weiten Grenzen wählbar ist. Übertragungsraten zwischen ca. 700 und 2500 Baud sind über das Betriebssystem wählbar, wobei BASIC mit den Standardwerten 1000 oder 2000 Baud arbeitet.

Die analoge Elektronik der Kassettenrecorder neigt dazu, die Signalflanken zwischen einer langen (Eins-Bit) und einer kurzen Periode (Null-Bit) zu verschieben. D.h., daß bei einem Wechsel von Null-auf Eins-Bit und umgekehrt die Unterschiede zwischen langer und kurzer Periode geringer werden. Das Aufzeichnungsverfahren berücksichtigt diese Tatsache und arbeitet mit einer Vorkompensation. Bei Eins-Null-Übergängen werden die kurzen Perioden noch kürzer und die langen Perioden noch länger gemacht, so daß beim Laden von der Kassette korrekte Werte gelesen werden.

#### 3.3.2. Dateiaufbau

Jede Datei wird zum Abspeichern in 2 KByte lange Blöcke unterteilt. Ein Block setzt sich aus zwei Records, dem Header- und dem Datenrecord, zusammen.

Jeder Record ist wie folgt aufgebaut:

2048 Eins-Bits : Vorton, der zur Synchronisation und zur Ermittlung der Aufzeichnungsgeschwindigkeit dient  
1 Null-Bit : Vortonendekennung  
1 Byte : Synchronisationszeichen :2CH für Headerrecord  
16H für Datenrecord

Danach folgen die eigentlichen Daten

Header:

64 Bytes : Headerdaten  
2 Bytes : Prüfsumme über die Daten

Daten:

256 Bytes : Daten (der 2048 Bytes lange Block wird in 256 Bytes lange Abschnitte unterteilt)  
2 Bytes : Prüfsumme über die vorangehenden 256 Datenbytes  
.  
.  
.  
256 Bytes :Daten  
2 Bytes :Prüfsumme

Ist der letzte Abschnitt kürzer als 256 Bytes, wird er mit Null-Bytes aufgefüllt. Nach dem letzten Abschnitt werden noch einige Eins-Bits ausgegeben. Sie gewährleisten, daß die letzten Datenbytes verzerrungsfrei aufgezeichnet werden.

Der Header enthält folgende Informationen:

Byte 0 bis 15 : Dateiname  
Byte 16 : Blocknummer  
Byte 17 : Kennbyte für letzten Block (<>0 -> letzter Block)  
Byte 18 : Dateityp  
Bit 0 - Dateischutz ( =0 -> ungeschützt)  
Bit 1-3 - =0 -> BASIC-Programm  
=1 -> Maschinencode  
=2 -> Bildschirmabzug  
=3 -> ASCII-Datei  
4-7 nicht definiert  
Byte 19 und 20 : Länge des Datenrecords  
Byte 21 und 22 : Quelladresse des Datenrecords  
Byte 23 : Kennbyte für ersten Block (>0 ->erster Block)  
Byte 24 und 25 : Gesamtlänge der Datei  
Byte 26 und 27 : Startadresse bei Maschinencodeprogrammen  
Byte 28 bis 63 : nicht verwendet

### 3.3.3. Fehlermeldungen

Bei der Nutzung von Kassetten-Systemunterprogrammen werden von diesen Routinen Meldungen zum Hauptprogramm zurückgegeben, die im Fehlerfall die Art des Fehlers erkennen lassen. Ist das CY-Flag gesetzt, liegt kein Fehler vor. Bei CY=0 wird im Z-Flag und im A-Register die Fehlerart gekennzeichnet. Die folgende Tabelle gibt einen Überblick.

Tab.3.2 Fehlermeldungen der Kassettenroutinen

Z-Flag	A-Register	Bedeutung
=1	=0	die Routine wurde mit der Betätigung der [ESC]-Taste unterbrochen (Break)
=0	=1	SPEED zu kleine Periodenlängen vereinbart (BASIC-Meldung: Write error a) - beim Lesen wurde eine unleserlich lange Periode erkannt (BASIC-Meldung: Read error a)
=0	=2	beim Lesen einer Datei trat ein Prüfsummen fehler auf (BASIC-Meldung: Read error b)
=0	=3	bei Vergleich der Daten auf der Kassette mit einem Speicherbereich wurde ein Unterschied festgestellt
=0	=0EH	die Datei ist nicht eröffnet bzw.es ist eine andere Datei eröffnet
=0	=0FH	das Ende der Datei ist erreicht

Eine Ausnahme besteht bei der Katalogfunktion (BC9BH CAS CATALOG). Hier muß die Routine mit [ESC]unterbrochen werden. Trotzdem wird kein Fehler mit CY=0 vermerkt.

### 3.3.4. Dateitypen

Um einzelne Dateitypen voneinander unterscheiden zu können, ist eine Kennzeichnung erforderlich. Hier haben sich bereits einige Kürzel eingebürgert bzw. bewährt. Im folgenden sind einige aufgeführt:

ASC - für ASCII-Dateien  
 BAS - für BASIC-Programme  
 BIN - für Maschinencode bzw.Speicherabzüge allgemein  
 COM - für ausführbare Maschinenprogramme  
 MAC - für Assembler-Quellcode  
 PAS - für PASCAL-Quellcode  
 PIC - wie SCR  
 SCR - für Abzüge des Video-RAM (Screen)  
 TXT - für Textdateien  
 usw.

### 3.4. Die Bildschirmausgaben

#### 3.4.1. Video-RAM

Im KC compact wird eine Video-RAM-Größe von zusammenhängend 16 KByte verwendet. Hier ist für jeden Bildpunkt (Pixel) die Farbe, genauer die Tintennummer (siehe Abschnitt 3.4.2.), abgespeichert. Sämtliche Bildschirmausgaben (Text und Grafik) werden durch Änderung der Farb-(Tinten-)Information einzelner Bildpunkte realisiert. Die Lage des Video-RAM ist standardmäßig der Adreßbereich C000H bis FFFFH. Es können aber auch die Speicherbereiche 0 bis 3FFFH, 4000H bis 7FFFH und 8000H bis BFFFH dazu verwendet werden. Da jedoch in diesen RAM-Blöcken, außer im Block von 4000H bis 7FFFH, Sprungleisten, Arbeitszellen, Tabellen und die Interruptroutine des Betriebssystems und des BASIC-Interpreters liegen, kommt dafür nur der Bereich 4000H-7FFFH in Frage. Wie die Nutzung auch von BASIC aus möglich ist, zeigt das folgende kleine Beispiel:

```

10 'zwei Bilder im KC compact
20 MODE 1:MEMORY &3FFF
30 PAPER 0: PEN 1: LOCATE 6, 12: PRINT "Bild im Bereich C000H-FFFFH"
40 GOSUB 90: PAPER 2: PEN 3
50 CLS: LOCATE 6, 12: PRINT "Bild im Bereich 4000H-7FFFH"
60 GOSUB 130: GOSUB 70: GOSUB 90: GOSUB 70: GOTO 60
70 'Warteschleife
80 A=TIME: WHILE TIME<A+1000 : WEND: RETURN
90 'Umschalten auf 4000H-7FFFH
100 POKE &B7C6, &40: ' Basisadresse dem Betriebssystem mitteilen
110 OUT &BCFF, 12: OUT &BDFF, &10: ' Video-Controller umprogrammieren
120 RETURN
130 'Umschalten auf C000H-FFFFH
140 POKE &B7C6, &C0
150 OUT &BCFF, 12: OUT &BDFF, &30
160 RETURN

```

Wie aus dem Beispiel zu sehen ist, muß der CRTC umprogrammiert werden. Außerdem muß dem Betriebssystem die neue Basisadresse mitgeteilt werden, da sonst die "Bildschirmausgaben" weiterhin in den alten Adreßbereich erfolgen würden. Dieser Umstand kann auch ausgenutzt werden. Während das eine Bild angezeigt wird, kann das zweite beschrieben werden und umgekehrt.

#### Adreßrechnung im Video-RAM

Wie aus // hervorgeht, können je nach eingestelltem Bildschirmmodus 200 \*160 (16 aus 27 Farben), 200 \*320 (4 aus 27 Farben) und 200 \*640 (2 aus 27 Farben) Punkte mit derselben Anzahl von Speicherzellen dargestellt werden. Der Grund dafür ist, daß pro Byte im RAM 2, 4 oder 8 Pixel codiert sind. Deshalb auch die unterschiedliche Anzahl möglicher Farben in den einzelnen Modi. Aus der Pixelanzahl pro Byte und der maximalen horizontalen Pixelauflösung ergibt sich, daß pro Punkt-Zeile 80 Bytes vorgelesen sind. Die Abb. 3.1. zeigt die Adreßeinteilung für den Fall, daß noch nicht hardwaremäßig gescrollt wurde. Das ist immer dann der Fall, wenn der Bildschirm mit CLS oder MODE x gelöscht wurde. Aus dem Bild ist ersichtlich, daß der RAM in acht

2 KByte lange Bereiche eingeteilt ist. Ein Bereich entspricht immer einer bestimmten Pixel-Zeile aller Textzeilen. Im ersten Bereich von C000H bis C7FFH sind z.B. alle Grafikinformatio-  
nen für die obersten Pixel-Zeilen aller 8\*8-Punkte-Matrizen aller Zeichenpo-  
sitionen abgespeichert. Im folgenden Beispiel wird das deutlich:

```
10 CLS: FOR I =1 TO 24: PRINT "Test pr ogr amm!": NEXT
20 FOR I=&C000 TO &C7FF: POKE I, &FF: NEXT
30 WHI LE I NKEY$="": WEND
```

Weiterhin ist zu sehen, daß pro Bereich nur 80\*25=2000 Bytes ge-  
braucht werden. Da jedoch 2 KByte (2048) vorhanden sind, bleiben  
48 Bytes unbenutzt. Das ist aber nur so lange der Fall, wie noch  
nicht hardwaremäßig gescrollt wurde.

```
C000 C001 C002 C003 ... C04C C04D C04E C04F Pixel-Zeile 1
C800 C801 C802 C803 ... C84C C84D C84E C84F Pixel-Zeile 2
D000 D001 D002 D003 ... D04C D04D D04E D04F Pixel-Zeile 3
D800 D801 D802 D803 ... D84C D84D D84E D84F Pixel-Zeile 4
E000 E001 E002 E003 ... E04C E04D E04E E04F Pixel-Zeile 5
E800 E801 E802 E803 ... E84C E84D E84E E84F Pixel-Zeile 6
F000 F001 F002 F003 ... F04C F04D F04E F04F Pixel-Zeile 7
F800 F801 F802 F803 ... F84C F84D F84E F84F Pixel-Zeile 8
C050 C051 C052 C053 ... C09C C09D C09E C09F Pixel-Zeile 9
C850 C851 C852 C853 ... C89C C89D C89E C89F Pixel-Zeile 10
D050 D051 D052 D053 ... D09C D09D D09E D09F Pixel-Zeile 11
D850 D851 D852 D853 ... D89C D89D D89E D89F Pixel-Zeile 12
E050 E051 E052 E053 ... E09C E09D E09E E09F Pixel-Zeile 13
E850 E851 E852 E853 ... E89C E89D E89E E89F Pixel-Zeile 14
F050 F051 F052 F053 ... F09C F09D F09E F09F Pixel-Zeile 15
F850 F851 F852 F853 ... F89C F89D F89E F89F Pixel-Zeile 16
C0A0 C0A1 C0A2 C0A3 ... C0EC C0ED C0EE C0EF Pixel-Zeile 17
C8A0 C8A1 C8A2 C8A3 ... C8EC C8ED C8EE C8EF Pixel-Zeile 18
.
.
.
F730 F731 F732 F733 ... F77C F77D F77E F77F Pixel-Zeile 191
FF30 FF31 FF32 FF33 ... FF7C FF7D FF7E FF7F Pixel-Zeile 192
C780 C781 C782 C783 ... C7CC C7CD C7CE C7CF Pixel-Zeile 193
CF80 CF81 CF82 CF83 ... CFCC CFCD CFCE CFCE Pixel-Zeile 194
D780 D781 D782 D783 ... D7CC D7CD D7CE D7CF Pixel-Zeile 195
DF80 DF81 DF82 DF83 ... DFCC DFCD DFCE DFCE Pixel-Zeile 196
E780 E781 E782 E783 ... E7CC E7CD E7CE E7CF Pixel-Zeile 197
EF80 EF81 EF82 EF83 ... EFCC EFCD EFCE EFCE Pixel-Zeile 198
F780 F781 F782 F783 ... F7CC F7CD F7CE F7CF Pixel-Zeile 199
FF80 FF81 FF82 FF83 ... FFCC FFCD FFCE FFCE Pixel-Zeile 200
```

Abb. 3.1 Adreßrechnung im Video-RAM, wenn der Video-RAM mit der  
Basis-Adresse C000H programmiert ist (hardwaremäßig  
wurde noch nicht gescrollt).

Beim KC compact gibt es zwei Möglichkeiten den Bildschirminhalt zu scrollen. Die langsamere ist, die entsprechenden Speicherbereiche durch Verschiebebefehle zu verschieben, was immer dann gemacht werden muß, wenn ein Fenster definiert wurde und gescrollt werden soll. Die schnellere Möglichkeit ist das hardwaremäßige Scrolling, indem der Video-Controller mit einer neuen Basis-Adresse programmiert wird. Das erfolgt immer dann, wenn der gesamte Bildschirminhalt gescrollt werden muß. Für das Scrollen des Bildschirms nach oben muß nur die Basis-Adresse um 80 Bytes erhöht werden. Nun ist auch ersichtlich, daß die ursprünglich freien 48 Bytes nach dem ersten Scrolling im "sichtbaren" Bereich liegen. Da die Basis-Adresse aber um 80 Bytes verschoben wurde, reicht die Endadresse um 32 Byte über den 2 KByte-Bereich hinaus. Die acht 2 KByte-Bereiche sind acht Ringspeicher. Das was oben aus dem Bildschirm "herausgeschoben" wird, erscheint um 48 Bytes versetzt am unteren Bildrand wieder. Die untere Textzeile muß deshalb auch beim Hardwarescrolling immer gelöscht bzw. neu beschrieben werden. Zur Adressierung von 2 KByte werden 11 Adreßbits benötigt. Das sind die Adreßleitungen MA0 bis MA9 und RA0 des Video-Controllers. Dadurch, daß die Adreßleitungen MA10 und MA11 des Controllers aber nicht angeschlossen sind, ergibt sich beim Incrementieren von 7FFH nicht 800H sondern 0. Die Bildausgabe wird also am Anfang des jeweiligen 2 KByte-Bereiches fortgesetzt. Die Adreßrechnung erschwert sich durch das Hardwarescrollen also erheblich. Alle notwendigen Adreßrechnungen können durch die entsprechenden Unterprogramme des Betriebssystems (SCREEN PACK) ausgeführt werden.

### **3.4.2. Farben auf dem KC compact**

Die Information, mit welcher Farbe welches Pixel dargestellt wird, ist im KC compact geteilt. Es wird wie im Abschnitt 3.4.1. bereits angedeutet, im Video-RAM zu jedem Pixel die Tintennummer abgespeichert. Die Anzahl der zur Verfügung stehenden Tinten ist vom eingestellten Modus abhängig:

Mode 0 - 16 Tinten

Mode 1 - 4 Tinten

Mode 2 - 2 Tinten

Jede der verfügbaren Tinten kann mit einer von 27 Farben belegt werden. Die Information, welche Farbe welcher Tinte zugeordnet würde, ist in der Zentralen Zustandssteuerung gespeichert (siehe Abschn. 1.1.4.) und kann dort sehr schnell umprogrammiert werden. Damit wird erreicht, daß alle Pixel, die mit der umprogrammierten Tinte dargestellt werden, sofort mit der neuen Farbe auf dem Bildschirm erscheinen.

Vom Betriebssystem sind standardmäßig für jede Tinte jedoch zwei Farben vorgesehen, die in regelmäßigen Zeitabständen wechseln (bliken). Soll die Tinte nicht blinken, müssen beide Farben übereinstimmen. Die Periodenlängen zum Umschalten von einer auf die andere Farbe kann eingestellt werden (SPEED INK). Das Umschalten selber wird immer dann vorgenommen, wenn ein Strahl

rücklauf von unten nach oben am Bildschirm stattfindet. Dazu wird eine der drei möglichen Interrupts, nämlich der FRAME FLYBACK (siehe Abschn.3.7.), verwendet. Das ist notwendig, damit nicht zufällig genau beim Bildauslesen die Farbe einer Tinte gewechselt wird. Ein und dieselbe Tinte würde dann für die kurze Zeit bis zum nächsten Bildauslesen oben auf dem Schirm eine andere Farbe haben als unten.

Beim Kaltstart des Betriebssystems werden alle Tinten mit Standardfarben belegt /7/.

Die BASIC-Farbwerte, die beim Festlegen der Farbe für eine Tinte angegeben werden, sind andere Werte als die, mit denen die Zentrale Zustandssteuerung programmiert wird. Die Farbwerte werden über eine Tabelle erst in die sogenannten Paletten-Farbwerte konvertiert. In BASIC werden die Farben nach ihrer Helligkeit auf einem monochromen Monitor sortiert und neu nummeriert. Den Zusammenhang zwischen BASIC-Farbwert, Paletten-Farbwert und Farbe stellt Tabelle 2.2 im Abschnitt 2.1.4.dar.

#### Codierung der Tintenummer im Video-RAM

Wie bereits im Abschnitt 3.4.1. angedeutet, werden pro Byte 2, 4 oder 8 Pixel codiert. Am einfachsten ist die Codierung im Bildschirmmodus 2, da jedes Bit genau einem Pixel entspricht. Das Bit 7 ist dem Pixel ganz links zugeordnet. Mit einem Bit können zwei Zustände (2 Tinten) verschlüsselt sein. Ist z.B. ein Bit gesetzt, wird der entsprechende Punkt mit Tinte 1 dargestellt. Im Modus 1 wird die Tintenummer mit zwei Bit und im Modus 0 mit vier Bit codiert. Die Zuordnung der Bits zu den Pixeln und die Wertigkeit der Bits zur Tintenummernbestimmung ist der nachfolgenden Darstellung zu entnehmen:

Byte im Video-RAM:        | 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |  
Die Pixel sind in den Tabellen immer von links nach rechts aufgeführt.

Bildschirmmodus 0:

#### Pixel Bits im Video-RAM-Byte

1	1	5	3	7
2	0	4	2	6

Bildschirmmodus 1:

#### Pixel Bits im Video-RAM-Byte

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



Bildschirmmodus 2:

Pixel Bits im Video-RAM-Byte

1	7
2	6
3	5
4	4
5	3
6	2
7	1
8	0

Beispiel:

Das linke Pixel eines Bytes soll im Modus 0 die Tintennummer 13 und das rechte Pixel die Tintennummer 7 erhalten. Dazu sind zuerst die Tintennummern binär darzustellen:

13 = 1101B  
7 = 0111B

Danach sind die Bits entsprechend der obigen Darstellung zu ordnen und das Byte ist zusammenzustellen:

linkes Pixel : 1 x 1 x 0 x 1 x  
rechtes Pixel : x 1 x 1 x 1 x 0  
zusammen : 1 1 1 1 0 1 1 0 = F6H

Es ist also der Wert F6H in das Byte zu speichern.

### 3.5. Der Druckertreiber

Wie aus /8/ ersichtlich, wird im KC compact als Drucker-Port eine Parallelschnittstelle (Centronics-Norm) verwendet. Dieser Port wird vom Betriebssystem mit einem entsprechenden Druckertreiber unterstützt. Diese Ausgabemöglichkeit kann auch von BASIC aus über Stream 8 (#8) genutzt werden. Als Besonderheit am KC compact ist zu beachten, daß standardmäßig nur 7 Bit breite Daten von den Betriebssystemroutinen ausgegeben werden. Damit können ASCII-Codes von 0 bis 7FH übertragen werden. Im Abschnitt 3.11. ist als Beispiel eine Treiberoutine aufgeführt, mit der acht Bit breite Daten (Codes von 0 bis FFH) übertragen werden können. Das ist insbesondere bei Grafikausgaben auf den Drucker vorteilhaft.

### 3.6. Die RSX-Kommandos

#### Allgemeines

Vom Betriebssystem wird eine Programmtechnik unterstützt, die es erlaubt, den Kommandovorrat des BASIC-Interpreters beliebig zu erweitern. Diese werden RSX-Programme genannt und sind entweder durch ROM-Erweiterungen oder nachgeladen im RAM ständig vorhanden (RSX =Resident System Extension).

Von BASIC aus werden diese Kommandos mit einem vorangestellten senkrechten Balken ""aufgerufen. Sie können wie ein normaler

BASIC-Befehl verwendet werden (in Programmen oder über Direktaufruf). Ein nachgeladenes Kreisprogramm könnte folgenden Syntax haben:

```
CIRCLE,x,y,r
```

Wie aus dem Beispiel ersichtlich ist, können den RSX-Kommandos Parameter (bis zu 32) übergeben werden. Ein weiterer Vorteil ist, daß der Programmierer die Einsprungadressen der RSX-Kommandos nicht kennen muß.

RSX-Kommandos können natürlich auch von anderen Maschinenprogrammen oder höheren Programmiersprachen aufgerufen werden. Dazu existiert ein Unterprogramm (BCD4H KL FIND COMAND), dem man den Kommandonamen übergibt. Wurde die Routine gefunden, bekommt man deren Adresse und ein ROM-Select-Byte zurück. Das ROM-Select-Byte wird dann benötigt, wenn die Routine in einem ROM liegt.

#### Aufbau einer RSX-Routine

Alle RSX-Pakete sind im Betriebssystem miteinander verkettet, so daß die Suche nach einem RSX erleichtert wird. Die Suche beginnt immer mit dem zuletzt angehängten RSX-Paket. Ein RSX-Paket hat im allgemeinen folgenden Aufbau:

- 4 Byte für RSX-Verkettung
- Tabelle der Einsprungvektoren
- Namenstabelle
- eigentliche Routinen

Die Tabelle der Einsprungvektoren hat folgenden Aufbau:

```
TABLE1:   DEFW TABLE2 ;Anfangsadresse der Namenstabelle
          JP   ROUT1   ;Sprung zur Routine 1
          JP   ROUT2   ;Sprung zur Routine 2
          ...
          JP   ROUTn   ;Sprung zur letzten Routine
```

Die Namenstabelle ist wie folgt aufzubauen:

```
TABLE2:   DEFB "R","O","U","T","1"+128 ;im letzten Buchstaben
          DEFB "R","O","U","T","2"+128 ;muß zur Trennung
          ...
          DEFB "R","O","U","T","n"+128 ;Bit 7 gesetzt werden
          DEFB 0                       ;Abschlußkennung
```

Zum besseren Verständnis folgt nun ein RSX-Beispielprogramm, das ein Umschalten der Schriftart bei Bildschirmausschriften ermöglicht. Verändert werden alle ASCII-Zeichenmatrizen, die im RAM liegen (SYMBOL AFTER).

```

;-----
;RSX-Kommandos zur Zeichensatzänderung
;
;NORMAL -ursprünglicher Zeichensatz
;KURSIV -Kursivschrift
;FETT -Fettschrift
;SCHMAL -Schmalschrift
;
;Vereinbarungen:
KLLOGEXT: EQU 0BCD1H ;Erweiterung bekanntgeben
TXTGETT: EQU 0BBAEH ;Anfangsadresse selbstdefi-
;nierter Zeichenmatrizen
ROMON: EQU 0B906H ;Betriebssystem-ROM ein
ROMOFF: EQU 0B909H ;Betriebssystem-ROM aus
;
; ORG 0A000H ;Startadresse
;
INIT: LD HL,KETTE ;4 Bytes für RSX- Verkettung
LD BC, TABLE1 ;Vektortabelle
JP KLLOGEXT ;RSX anmelden und Return
KETTE: DEFS 4
;
TABLE1: DEFW TABLE2 ;Adresse der Namenstabelle
JP NORMAL
JP KURSIV
JP FETT
JP SCHMAL
;
TABLE2: DEFM "NORMA"
DEFB "L"+80H
DEFM "KURSI"
DEFB "V"+80H
DEFM "FET"
DEFB "T"+80H
DEFM "SCHMA"
DEFB "L"+80H
DEFB 0
;
;Umschalt-Routine auf normalen Zeichensatz
;
NORMAL: CALL TXTGET ;Matrixtabellenanfang
RET NC ;keine Zeichen im RAM
PUSH HL ;merke Anfangsadresse
LD HL, 3800H ;Anfangsadresse im ROM
LD B, 0 ;BC:=erster ASCII-Code
LD C, A ;im RAM
SLA C
RL B
SLA C
RL B
SLA C ;BC:=BC*8 (=Anzahl nicht
RL B ;zu kopierender Zeichenbytes)
ADD HL, BC ;HL:=Adresse erstes Byte im

```

```

        ADD     HL,BC           ;HL:=Adresse erstes Byte im
                                ;ROM
        LD      DE,4000H
        EX     DE,HL           ;DE:=HL,HL:=4000H
        SBC    HL,DE           ;HL:=Anzahl zu kop.Bytes
        EX     DE,HL           ;HL:=1.Byte im ROM
        PUSH   DE
        POP    BC              ;BC:=Anzahl zu kop.Bytes
        POP    DE              ;DE:=Anfangsadresse im RAM
        CALL   ROMON           ;ROM ein
        LDIR   ;Zeichensatz kopieren
        JP     ROMOFF         ;ROM aus und Return

;
;Umschalten auf Kursivschrift
;
KURSIV: CALL   TXTGET         ;siehe
        RET    NC              ;oben
        LD     B,A             ;1.ASCII-Code im RAM
        XOR   A
        SUB   B                ;Anzahl Zeichen,die
        LD   B,A               ;geändert werden müssen
LOOP1:  mal  SRL   (HL)         ;1.Pixelzeile 2
        SRL   (HL)             ;rechts rotieren
        INC   HL
        SRL   (HL)             ;2.Zeile 1 mal
        INC   HL
        SRL   (HL)             ;3.Zeile 1 mal
        INC   HL
        INC   HL               ;4.Zeile bleibt
        INC   HL               ;5.Zeile bleibt
        SLA   (HL)             ;6.Zeile 1 mal
        INC   HL               ;links rotieren
        SLA   (HL)             ;7.Zeile 1 mal
        INC   HL
        SLA   (HL)             ;8.Zeile 2 mal
        SLA   (HL)
        INC   HL
        DJNZ  LOOP1
        RET                    ;fertig

;
;Umschalten auf Fettschrift
;
FETT:   CALL   TXTGET         ;siehe
        RET    NC              ;oben
        NEG
        LD     C,A             ;Anzahl Zeichen
LOOP2:  LD     B,8              ;8 Bytes pro Zeichen
LOOP3:  LD     A,(HL)           ;Bytes 1 mal
        SRL   A                ;rechts rotieren und
        OR    (HL)             ;mit altem Wert
        LD    (HL),A           ;ODER verknüpfen
        INC   HL
        DJNZ  LOOP3

```

```

                DEC      C          ;letztes Zeichen?
                JR       NZ,LOOP2
                RET      ;fertig
;
;Umschalten auf Schmalschrift
;
SCHMAL:        CALL    TXTGET      ;siehe
                RET      NC        ;oben
                NEG
                LD      C,A
LOOP4:         LD      B,8
LOOP5:         LD      A,(HL)      ;Bytes 1 mal
                SRL     A          ;rechts rotieren und
                AND     (HL)      ;mit altem Wert
                LD      (HL),A    ;AND verknüpfen
                INC     HL
                DJNZ   LOOP5
                DEC     C          ;letztes Zeichen?
                JR      NZ,LOOP4
                RET     ;fertig
;

```

Nachdem das Programm als Maschinenprogramm (Binärfile) auf Kassette gerettet wurde, kann es bei anderen Programmen nachgeladen werden. Wurde die Anfangsadresse aus dem Listing verwendet (ORG 0A000H), dann wird die Routine mit CALL A000H initialisiert. Das heißt, sie wird dem Betriebssystem angemeldet. Danach stehen folgende Erweiterungen zur Verfügung:

```

NORMAL        = ursprünglicher Zeichensatz wird aus dem ROM in den
                RAM kopiert
FETT          = Umschalten auf Fettschrift
SCHMAL        = Umschalten auf Schmalschrift
KURSIV        = Umschalten auf Kursivschrift

```

Folgende kleine BASIC-Routine zeigt die Anwendung:

```

10 SYMBOL AFTER 256: MEMORY &9FFF
20 LOAD"textrsx.bin",&A000: CALL &A000
30 SYMBOL AFTER 32: a$="abcdef ghijk 1234567890"
40 I NK 0,0: I NK 1,15: I NK 2,21: MODE 1
50 PEN 1: LOCATE 14,5: NORMAL: FETT: KURSI V
60 PRI NT "Text bei spi el ": NORMAL
70 PEN 2: LOCATE 4,9: PRI NT "nor mal : "a$
90 LOCATE 4,11: PRI NT "fett : ";: FETT
100 PRI NT a$
100 NORMAL: LOCATE 4,13: PRI NT "schmal : ";: SCHMAL
110 PRI NT a$
120 NORMAL: LOCATE 4,15: PRI NT "kur si v: ";: KURSI V
130 PRI NT a$
140 NORMAL: SCHMAL: KURSI V: LOCATE 3,20
150 PRI NT "Kombi nat i onen ";: NORMAL: FETT: KURSI V
160 PRI NT "si nd ";: SCHMAL: PRI NT "auch ";: NORMAL
170 FETT: SCHMAL: PRI NT "erl aubt !"
180 GOTO 180

```

Parameterübergabe

Von BASIC aus können 32 Parameter an eine RSX-Routine übergeben werden. BASIC legt dazu nacheinander die Parameter auf den Stack und übergibt danach den Inhalt vom Stackpointer SP in das Indexregister IX. Weiterhin werden der RSX-Routine im Register A die Anzahl der übergebenen Werte mitgeteilt. Das Ablegen der Werte auf den Stack bedingt, daß nur 2-Byte-Integerzahlen verwendet werden können. Dadurch, daß sich der Stackpointer beim "Kellern" nach unten (Adresse wird kleiner) bewegt, werden die Parameter in der Reihenfolge vertauscht. Der erste Parameter liegt also an der obersten Adresse, und das IX-Register zeigt auf das unterste Byte des letzten Parameters:

```
(IX+00) = Low-Teil vom letzten Parameter
(IX+01) = High-Teil vom letzten Parameter
...
(IX+2*(n-1)) = Low-Teil vom ersten Parameter (n=Parameteranzahl)
(IX+2*n-1)   = High-Teil vom ersten Parameter
```

Eine Übernahme von zwei Parametern in einer RSX-Routine könnte z.B. wie folgt aussehen:

```
START: CP 2           ;zwei Parameter ?
        RET NZ        ;nein
        LD E, (IX+0)
        LD D, (IX+1)  ;DE:=2.Parameter
        LD L, (IX+2)
        LD H, (IX+3)  ;HL:=1.Parameter
        ...
```

Neben der Möglichkeit nur Integerzahlen zu übergeben, können in BASIC auch Fließkommazahlen und Strings benutzt werden. Das BASIC hält aber auch eine Möglichkeit bereit Fließkommazahlen und Strings zu übergeben. Wird nämlich vor eine Variable das geschrieben, dann wird die Adresse ermittelt, ab der die Variable im Speicher liegt. Bei Strings wird die Adresse des String-Descriptors ermittelt. In ihm stehen dann Länge und Adresse der Zeichenkette bereit (siehe Abschn. 4.3.). Vor Stringvariablen braucht bei einem RSX-Aufruf kein angegeben werden.

Folgendes Beispielprogramm verdeutlicht das:

```
10 a$="Test pr ogr am!"
20 b=12.008
30 TEST, b, a$
...
```

```
TEST: CP 2
        RET NZ
        LD L, (IX+0)
        LD H, (IX+1)
        LD A, (HL)   ;A:=Länge des Strings
        INC HL
        LD E, (HL)
        INC HL
        LD H, (HL)
        LD L, E      ;HL:=Stringanfangsadresse im RAM
        ...
```

In einer RSX-Routine dürfen bis auf IY alle Vordergrundregister verändert werden.

### 3.7. Interrupts

Der KC compact enthält nur eine einzige Interruptquelle, die in seiner zentralen Zustandssteuerung lokalisiert ist. Dazu werden die Impulse für den horizontalen Strahlrücklauf gezählt. Nach jeweils 52 Zeilen wird ein Interrupt ausgelöst. Da ein Bild insgesamt (auch die unsichtbaren Teile) 312 Zeilen enthält, treten während eines Bildes genau sechs Interrupts auf. Diese schnelle Interruptquelle (300 mal pro Sekunde) wird FAST TICKER genannt. Aus dem FAST TICKER werden softwaremäßig noch vier weitere Interruptquellen abgeleitet. Der Zeilenzähler wird so eingestellt, daß ein Interrupt genau nach dem zweiten Horizontalsynchronimpuls während des Vertikalsynchronimpulses angemeldet wird. Dieser Interrupt während des Strahlrücklaufes wird bevorzugt für Aktionen zur Veränderung des Bildinhaltes benutzt. Dadurch können flimmerfreie Bewegungen und Farbbänderungen realisiert werden. Er wird FRAME FLY genannt. Ein weiterer (beliebiger) Interrupt während eines Bildes wird benutzt, um alle anderen Ereignisse zu bedienen. Da er nur 50 mal pro Sekunde auftritt, wird er TICKER genannt. Während des TICKER wird auch die Tastatur abgefragt. Wird dabei die gedrückte [ESC]-Taste erkannt, dann wird auf die Abarbeitung eines BREAK EVENTS verzweigt. Als letztes kann sich der Anwender in seinem Programm durch den Aufruf von BCF2H KL EVENT seine eigene Interruptquelle definieren. Alle diese Software-Unterbrechungen können benutzt werden, um beliebig viele einmalige oder periodische Ereignisse (Events) zu simulieren, die sofort oder erst nach einer Verzögerungszeit wirksam werden.

Alle Events werden über Datenblöcke gesteuert, die das Betriebssystem in eine seiner vielen Listen einreicht. Das sind:

1. die FAST TICKER CHAIN,
2. die FRAME FLY CHAIN,
3. die TICKER CHAIN und
4. eine Liste, die ausschließlich dem SOUND MANAGER zur Verfügung steht.

Durch das Einreihen eines Datenblocks in die entsprechende Liste wird festgelegt, durch welche Quelle ein Event angestoßen wird. Das Einreihen geschieht so, daß das Betriebssystem die Adresse des nächsten Blockes in der Liste in einem "Hangel-Pointer" ablegt. So kann es sich von einem Block zum nächsten "durchhängeln", obwohl diese über den gesamten zentralen RAM verteilt sein können. Diese Listen enthalten u.a. einen Event Block für jedes Event, der für die Reaktion auf den Anstoß zuständig ist. Mit ihm werden z.B. Prioritäten festgelegt, ob ein Event normal oder express ist oder ob ein Event synchron oder asynchron ist. Da ein Interrupt zu einem unvorhergesehenen Zeitpunkt eintrifft, kann nicht garantiert werden, daß alle Systemressourcen zur Verfügung stehen. Wenn z.B. während der Abarbeitung eines Systemunterprogramms, das eigene Speichervariablen verändert, ein Interrupt das selbe Systemunterprogramm aufruft, kann es zu un

definierten Zuständen kommen. Deshalb wurden drei Arten von Events eingeführt, die zu unterschiedlichen Zeitpunkten abgearbeitet werden und unterschiedliche Systemressourcen nutzen können. Express Events werden in der Ausführung den normalen vorgezogen. Die Behandlung eines echten Interrupts (FAST TICKER) durch das Betriebssystem geschieht in zwei Schritten. Nach dem Sperren einer weiteren Interruptannahme und der Klassifizierung des eingetroffenen Interrupts werden die entsprechenden Listen durchsucht. Express-asynchrone Events werden sofort ausgeführt. Alle anderen, benötigten Eventblöcke werden in eine von zwei möglichen "abhängigen" Ketten, den Asynchronous und Synchronous Pending Queues eingereiht, wenn sie nicht bereits drin enthalten sind. Dann wird die Annahme neuer Interrupts zugelassen, die Asynchronous Pending Queue abgearbeitet und zurück zum laufenden Vordergrundprogramm gesprungen. Die Abarbeitung der Synchronous Pending Queue muß vom laufenden Vordergrundprogramm zu einem diesem genehmen Zeitpunkt vorgenommen werden.

Nach dem Aufruf von BCF2H KL EVENT wird die zugehörige Behandlungsroutine sofort angesprungen wenn ein asynchrones Event vorlag oder der Eventblock wird in die Synchronous Pending Queue eingereiht.

Für die praktische Anwendung ist es normalerweise unwichtig, ob ein Event sofort abgearbeitet wird oder in eine Pending Queue eingereiht wird, da der Nutzer davon nichts spürt. Anders verhält es sich, wenn man während der Interruptbearbeitung Änderungen z.B. am Eventblock vornehmen will, um z.B. einen einmaligen Vorgang, einen "one shot" zu programmieren.

Ein Express Asynchron Event wird noch, während die Interruptannahme verboten ist, abgearbeitet. Die Interruptannahme darf in der Eventbehandlungsroutine natürlich nicht zugelassen werden. Aus diesem Grund stehen die Restarts für diesen Eventtyp nicht zur Verfügung. Die Eventbehandlungsroutine sollte so kurz wie möglich sein und muß sich im zentralen RAM zwischen den Adressen 4000H und 0BFFFH befinden. Systemunterprogramme können i.allg. nicht genutzt werden.

Normale asynchrone Events werden dann ausgeführt, wenn die Interruptannahme erlaubt ist. Die Systemunterprogramme können aber nicht vollständig genutzt werden. Es muß garantiert werden, daß die Speichervariablen für den aktuellen Zustand des Vordergrundprogrammes erhalten bleiben.

Synchrone Events werden nach ihrem Anstoßen durch einen Interrupt erst dann ausgeführt, wenn sie vom Vordergrundprogramm dazu aufgefordert werden. Das geschieht am besten an einer Stelle im Vordergrundprogramm, wo alle Systemressourcen ohne Bedenken genutzt werden können. Das ist auch der Sinn für die Einführung synchroner Events. BASIC benutzt für seine Interrupts ausschließlich synchrone Events. Dabei wird immer zwischen zwei BASIC-Statements nachgesehen, ob Events auf ihre Ausführung warten, wenn ja, werden sie gestartet. Synchronen Events wird eine Priorität, die im Bereich von 1 bis 15 liegen kann, zugeordnet. Das laufende Vordergrundprogramm hat die Priorität 0. Wird die Synchronous Pending Queue durch die Routine KL POLL SYNCHRONOUS abgefragt (polling), dann werden nur Events höherer Priorität



beachtet. Das sind beim Polling im Vordergrundprogramm alle Events, in einer Eventbehandlungsroutine aber nur die Events mit höherer Priorität. Außerdem sind alle express-synchronen Events dringender als alle normalen. Mit den Vektoren BD04H KL EVENT DISABLE und BD07H KL EVENT ENABLE kann die Behandlung von normalen synchronen Events verboten und wieder zugelassen werden. Das entspricht den BASIC-Befehlen DI und EI. Alle Unterbrechungen in BASIC sind normal synchron, nur "ON BREAK GOSUB" ist express synchron.

Im weiteren wird gezeigt, wie man den Eventmechanismus in eigenen Programmen ausnutzen kann. Zunächst muß das Programm für das Event vorliegen. Je nach gewünschter Interruptquelle wird ein Block für die entsprechende verkettete Liste bereitgestellt und eingebunden. Er hat folgendes Aussehen:

1. Fast Ticker Block
  - Byte 0,1 Platz für den Hangel-Pointer in der Fast Ticker Chain
  - Byte 2,ff der Event-Block
2. Frame Flyback Block
  - Byte 0,1 Platz für den Hangel-Pointer in der Frame Flyback Chain
  - Byte 2,ff der Event-Block
3. Ticker Block
  - Byte 0,1 Platz für den Hangel-Pointer in der Ticker Chain
  - Byte 2,3 count down Zähler für die Ticker Zahl bis zum nächsten simulierten Ereignis
  - Byte 4,5 Nachladewert für Byte 2,3, wenn diese 0 werden (steht hier 0, dann wird nur ein einmaliges Ereignis erzeugt).
  - Byte 6,ff der Event-Block

Man erkennt schon am Aufbau der Blöcke, daß mit dem Ticker Block die langperiodischen oder einmaligen und die erst nach einer bestimmten Verzögerungszeit wirksamen Ereignisse bequem programmiert werden können.

Diese Blöcke werden mit Hilfe der Routinen BCE3H KL ADD FAST TICKER, BCDAH KL ADD FRAME FLY und BCE9H KL ADD TICKER in die entsprechende Liste eingereiht.

Der Event Block hat folgendes Aussehen:

- Byte 0,1 Platz für den Hangel-Pointer in der Pending Queue
- Byte 2 Zähler und Steuerbyte
- Byte 3 Typ-Byte im Event Block
- Byte 4,5 Adresse der Eventbehandlungsroutine
- Byte 6 ROM Nummer (nur bei Bedarf)
- Byte 7,ff lokale Variable der Behandlungsroutine (nur bei Bedarf)

Ein solcher Event Block wird, beim Anstoßen (kicken) eines Ereignisses in eine der beiden Pending Queues eingereiht, bis auf die Fälle, in denen die Eventbehandlungsroutine sofort ausgeführt wird. Gleichzeitig wird das Zähl- und Steuerbyte erhöht.

Dadurch können kurzzeitig mehr Anforderungen dieses Events eingehen, als die CPU abarbeiten kann. Die Anzahl der noch ausstehenden Kicks wird in diesem Byte gespeichert. Wird diese Zahl größer als 127 bzw. negativ, dann wird dieser Event Block ruhiggestellt und kann nicht mehr angestoßen werden. Das Betriebssystem benutzt zum Ruhigstellen eines Events immer den Wert C0H.

Das Type-Byte im Event Block hat folgenden Aufbau:

Bit 0 =0 Es wird eine ROM-Nummer erwartet (far adress).  
 =1 Keine ROM-Nummer nötig (near adress).  
 Die Eventbehandlungsroutine liegt im Betriebssystem-ROM oder im zentralen RAM von 4000H bis C000H.

Bit 1-4 Priorität (nur bei synchronen Events von Bedeutung)

Bit 5 muß auf 0 gesetzt sein

Bit 6 =0 normales Event  
 =1 express Event

Bit 7 =0 synchrones Event  
 =1 asynchrones Event

Es folgt ein Programmbeispiel zum Einreihen eines express-asynchronen Events in die FRAME FLYBACK CHAIN. Die Eventbehandlungsroutine wird dann mit jedem Strahlrücklauf ausgeführt.

```

        LD    HL,FRBLOCK
        CALL OBCDAH ;KL ADD FRAME FLY
        ...
;
;Der FRAME FLYBACK Block
;
FRBLOCK: DEFW 00          ;Platz für den Hangel-Pointer in der
                    ;FRAME FLYBACK Chain
        DEFW 00          ;Platz für Hangel-Pointer im Pending Queue
        DEFB 00          ;Zählerbyte auf 0 gesetzt.
        DEFB 11000001B ;asynchron, express, near adress
        DEFW ADRESSE
        ...
ADRESSE:                ;Beginn der Eventbehandlungsroutine.

```

Das nächste Beispielprogramm zeigt das Polling und den Aufruf einer synchronen Eventroutine.

```

        ...
;an passender Stelle im Vordergrundprogramm
;Nachfragen, ob etwas in der Synchron Pending Queue ist (pollen)
        CALL 0B921H ;KL POLL SYNCHRONOUS
        CALL C,SYNLOOP;wenn CY=1, liegt etwas vor, behandeln
        ...
;
;Behandlungsroutine für synchrone Events
;
SYNLOOP: CALL OBCFBH ;KL NEXT SYNC,nächstes Event aus
                    ;Synchronous Pending Queue holen
        RET NC      ;wenn CY=0, liegt nichts mehr vor, fertig
        PUSH AF    ;alte Priorität retten

```

```
PUSH HL      ;Zeiger auf den Eventblock retten
CALL OBCFEH  ;KL DO SYNC, ausführen der Eventbe-
              ;handlungsroutine
POP HL       ;Zeiger auf den Eventblock zurückholen
POP AF       ;alte Priorität zurückholen
CALL OBD01H  ;KL DONE SYNC, Zählerbyte zurückstellen
              ;und Priorität restaurieren
JR   SYNLOOP ;Schleife
```

Die Eventbehandlungsroutine darf alle Vordergrund-Register außer IX und IY verändern. Das Betriebssystem übergibt an die Eventbehandlungsroutine eine Adresse im Eventblock.

Für die Lage der Behandlungsroutine gilt:

im RAM:

Eingabe: DE: zeigt auf Byte 5 des Eventblocks. Ab DE+2 befinden sich die lokalen Variablen.

im ROM:

Eingabe: HL: zeigt auf Byte 4 des Eventblocks. Ab HL+3 befinden sich die lokalen Variablen.

Weit schwieriger als die Initialisierung eines (regelmäßigen) Ereignisses gestaltet sich das Abstellen. In der Ticker Chain kann man zwar durch das Beschreiben des Zählbytes im Eventblock einmalige Ereignisse programmieren, eine Bearbeitung der Ticker Chain führt aber auch weiterhin zu geringen Zeitverlusten, da sich das Betriebssystem ständig an diesem Block "vorbeihangeln" muß.

Mit den Programmen BCDDH KL DEL FRAME FLY, BCE6H KL DEL FAST TICKER und BCECH KL DEL TICKER kann man Blöcke wieder vollständig aus den Event-verursachenden Listen "aushängen", auch durch die Eventbehandlungsroutine (außer bei einem express asynchronen Event, das die Systemressourcen nicht nutzen darf). Danach werden die entfernten Eventblöcke zwar nicht mehr in die Pending Queue gekickt, es kann aber sein, daß ein solches Event in einer Pending Queue noch auf seine Ausführung wartet. Es wird dann trotzdem noch ausgeführt. Das kann bei synchronen Events immer der Fall sein, bei asynchronen Events nur, wenn die Eventbehandlungsroutine sich selbst aushängen will. Sollen auch noch die ausstehenden Kicks ignoriert werden, muß man die Eventblocks selbst ruhigstellen. Express asynchrone Events werden durch das Setzen des Zähl- und Steuerbytes im Eventblock auf einen negativen Wert ruhiggestellt. Bei normalen asynchronen Events kann das durch die Routine BDOAH KL DISARM EVENT geschehen. Synchroner Events werden durch die Routine BCF8H KL DEL SYNCHRONOUS ruhiggestellt. Diese Routine setzt das Zähl- und Steuerbyte des Eventblockes auf einen negativen Wert und hängt den Eventblock aus der Synchronous Pending Queue aus, falls er noch drin ist.

Soll ein Eventblock erneut initialisiert werden, muß er abgeschaltet und aus seiner Pending Queue entfernt worden sein. Das ist bei asynchronen Events aber nur im Vordergrundprogramm mit Sicherheit möglich. Bei synchronen Events kann das durch das

Vordergrundprogramm aber auch durch die Eventbehandlungsroutine erfolgen, indem KL DEL SYNCHRONOUS aufgerufen wird.

Soll der Eventblock selbst verändert werden, muß sichergestellt sein, daß er in der Zwischenzeit nicht gekickt werden kann. Dazu hängt man den Event-verursachenden Block aus seiner Chain oder verbietet für diese Zeit den Interrupt.

Im folgenden wird die Behandlung weiterer Interruptquellen beschrieben. Dem Soundmanager muß man mit dem Vektor BB45H SOUND ARM EVENT einen Eventblock übergeben. Der BREAK-Mechanismus des Key-Managers benutzt einen festen Eventblock, in den man mit der Routine BB45H KM ARM EVENT die far adress der Behandlungsroutine eintragen kann. Eigene Eventquellen lassen sich mit BCF2H KL EVENT konstruieren. Diese Routine läßt keine Interrupts zu, wenn sie beim Aufruf verboten waren. Dazu ist aber die Adresse der Routine aus dem Vektor zu lösen, da dieser ja über einen Restart funktioniert, und in einen eigenen Aufruf einzubauen. Will man an den KC compact eine externe Interruptquelle über das Expansionsinterface anschließen, muß man dafür sorgen, daß sich diese Interruptquelle von der internen unterscheidet. Dazu darf die externe Interruptquelle ihre Interruptanforderung nicht bei der Interruptquittierung zurücknehmen, sondern erst auf ausdrückliche Anweisung ihrer Behandlungsroutine. Erkennt das Betriebssystem, daß ein externer Interrupt vorliegt, ruft es den Vektor auf der Adresse 003BH auf. Für jede interrupterzeugende Systemerweiterung muß an dieser Stelle eine Behandlungsroutine eingetragen werden, wobei gleichzeitig eine Kopie des alten Eintrages angelegt werden muß, die angesprungen werden kann, wenn man feststellt, daß der Interrupt doch nicht für die eigene Routine war. Liegt ein externer Interrupt vor, dann wird das dafür vorgesehene Event mit KL EVENT aktiviert. Im folgenden Beispielprogramm wird gezeigt, wie das ohne Restarts geschehen kann.

```
;Initialisierung der Kick-Routine für Eventroutine für externes  
;Interrupt
```

```
;
```

```
INIT:    LD    HL,(OBCF2H+1) ;Adresse aus KL EVENT holen  
         RES   7,H           ;ROM select Bits für Restart löschen  
         RES   6,H  
         LD    (KICK+1),HL   ;und in den eigenen Aufruf kopieren
```

```
;
```

```
;alten Eintrag am External Interrupt Entry retten
```

```
;
```

```
         LD    HL,3BH  
         LD    DE,KOPIE  
         LD    BC,5  
         LDIR
```

```
;
```

```
;und durch Sprung zur eigenen Interruptroutine ersetzen.
```

```
;
```

```
         LD    HL,ERSATZ  
         LD    DE,3BH  
         LD    BC,3  
         LDIR
```

```
;
```

```
;hier der externen Hardware Generieren des Interrupts erlauben
```

```
;
```

```

...
ERSATZ: JP EXT ;Patch für den External Interrupt
KOPIE: DEFS 5
...
;
;KICKROUTINE FÜR EXTERNAL INTERRUPTS
;
EXT: EX AF,AF' ;aktueller ROM-Status und Bildschirmmodus
LD C,A ;ist in A', nach C laden.
EX AF,AF'
LD B,7Fh ;ROM auf Adresse 0 einschalten
RES 2,C
OUT (C),C
;
;Hier testen, ob Interrupt von der eigenen Hardwareerweiterung
;kommt!
;
JP NZ,KOPIE ;wenn Interrupt nicht von der eigenen
;Hardware stammt, dann Kopie anspringen!
LD HL,EVBLOCK ;sonst Zeiger auf den Eventblock zur
;Reaktion auf externes Interrupt laden
KICK: JP 0000 ;und KL EVENT direkt anspringen, d.h.
;Eventblock kicken. Die Adresse nach JP
;wird bei der Initialisierung der Kick-
;routine aktualisiert.

```

### 3.8. Restarts

Im KC compact liegen teilweise ROM und RAM in gleichen Adreßbereichen, d.h., die Speicherbänke liegen parallel. Um den komplizierten Prozeß der Bankverwaltung bzw. -umschaltung zu vereinfachen, werden dazu vom Betriebssystem die notwendigen Routinen angeboten. Soll z.B. aus dem unteren RAM-Bereich eine Routine des Betriebssystems aufgerufen werden, müssen von einer Schaltroutine im mittleren oder oberen RAM-Bereich das Betriebssystem zugeschaltet, die Routine aufgerufen, das Betriebssystem abgeschaltet und der Rücksprung zum Hauptprogramm übernommen werden. Die Handhabung dieser Betriebssystem-Routinen ist einfach. Verwendet werden dazu die Restart-Befehle des U880. Ein Problem stellt dabei die Parameterübergabe dar, denn es müssen ja die gewünschte Speicherkonfiguration und die Unterprogramm-adresse übergeben werden. Aus dem 1-Byte-Befehl (Restart) wird ein 3-Byte-Befehl (wie JUMP und CALL), indem unmittelbar nach dem Restart die Unterprogrammadresse anzugeben ist. Ein Assemblerquelltext kann dann z.B. so aussehen:

```

...
RST 8
DEFW adresse
...

```

Die Übergabe der Speicherkonfiguration hängt vom verwendeten Restart und damit davon ab, in welcher Speicherbank das gewünschte Unterprogramm liegt. Wird zum Beispiel eine Betriebssystem-Routine gewünscht, wird die Konfiguration in den Bits 14 und 15 übergeben. Diese werden für Adressen von 0 bis 3FFFH nicht ge-

braucht. Die Handhabung der verschiedenen Restartbefehle ist dem Abschnitt 3.9.3. zu entnehmen.

Da die Restarts ähnlich wie JUMP- und CALL-Befehle verwendet werden, dürfen die Registerinhalte nicht verändert werden. Alle notwendigen Berechnungen werden deshalb vom Zweitregistersatz ausgeführt. Da diese jedoch auch für den Interrupt-Mechanismus eingesetzt werden, wird für die Zeit der Zweitregisterbenutzung der Interrupt gesperrt und nach dem Rücktausch wieder zugelassen. Es ist also zu beachten, daß alle Restarts den Interrupt wieder zulassen!

Da die Restarts auch von ROM-Routinen (Betriebssystem) genutzt werden, sind alle Restart-Routinen sowohl im Betriebssystem-ROM als auch im RAM vorhanden.

Vor der Rückkehr zum Hauptprogramm wird die ursprüngliche Speicherkonfiguration wieder hergestellt.

### **3.9. Sprungleisten**

siehe Teil 2 der Systembeschreibung

**KLEI NCOMPUTER**

---

**KC compact**

**Systemhandbuch Teil2**

**veb mikroelektronik >wilhelm pieck<  
mühlhausen  
im veb kombinat mikroelektronik**





Das betrifft: IND KM TEST BREAK  
Tastaturpuffer  
Expansions-Puffer und -Strings  
BREAKs werden ignoriert

**BB06 KM WAIT CHAR**                      Warten auf ein (erweitertes)  
Zeichen von der Tastatur

PE: keine  
PA: CY=1 und A=Zeichen  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Es wird so lange gewartet, bis ein Zeichen von der Tastatur verfügbar ist. Erweiterungszeichen und an den KM zurückgegebene Zeichen werden ausgewertet.

**BB09 KM READ CHAR**                      Zeichen (auch erweitertes) von  
der Tastatur holen

PE: keine  
PA: wenn CY=1, dann A=Zeichen, sonst CY=0  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Dieses UP übergibt ein Zeichen von der Tastatur, wenn eins vorhanden ist (CY=1). Die Routine wartet nicht. Erweiterungszeichen und zurückgegebene Zeichen werden ebenfalls ausgewertet.

**BB0C KM CHAR RETURN**                      Zeichen an den KM zurückgeben

PE: A=Zeichen  
PA: keine  
UR: AF,BC,DE,HL,IX,IY

Dem KM wird ein Zeichen zurückgegeben. Beim nächsten Versuch, ein Zeichen von der Tastatur abzuholen, wird dann dieses Zeichen ausgegeben. Es wird dabei nicht expandiert, auch wenn es ein Erweiterungszeichen ist. Das Zeichen FFH kann nicht zurückgegeben werden.

**BB0F KM SET EXPAND**                      einem Erweiterungszeichen eine  
Zeichenkette zuordnen

PE: B=Erweiterungszeichen  
C=Länge des Strings  
HL=Adresse des Strings  
PA: CY=1 -> kein Fehler  
UR: IX,IY

Die Erweiterungszeichen 128-159 können mit Zeichenketten belegt werden. Dazu sind die Puffergröße und -adresse der Zeichenkette

anzugeben. Die Zeichenkette darf überall im RAM stehen (nicht im ROM). Ein Fehler (CY=0) tritt dann auf, wenn im Puffer kein Platz mehr ist oder B keine gültige Erweiterungszeichennummer enthält.

**BB12 KM GET EXPAND**

Zeichen aus einer Erweiterungs-  
Zeichenkette holen

PE: A=Erweiterungszeichen  
L=Zeichennummer in der Erweiterungszeichenkette  
PA: wenn CY=1, dann A=Zeichen  
UR: BC, HL, IX, IY

Die Zeichen sind beginnend mit 0 durchnumeriert. Ein Fehler (CY=0) tritt auf, wenn A keine gültige Nummer enthält oder die Kette kürzer ist, als durch L verlangt wird.

**BB15 KM EXP BUFFER**

Speicherbereich für Erweiterungs-  
zeichenketten festlegen

PE: DE=Adresse für den Puffer  
HL=Länge  
PA: CY=1 -> ohne Fehler  
UR: IX, IY

Der Puffer wird entsprechend DE und HL übernommen und mit den Standard-Expansion-Strings initialisiert. Ein Fehler (CY=0) tritt auf, wenn der Puffer dafür zu kurz ist. Dann wird der alte Puffer nicht freigegeben! Der neue Puffer muß deshalb mindestens 44 Zeichen lang sein. Der Puffer darf nur im zentralen RAM liegen (4000H-BFFFH).

**BB18 KM WAIT KEY**

Warten auf ein nicht erweitertes  
Zeichen von der Tastatur

PE: keine  
PA: CY=1 und A=Zeichen  
UR: BC, DE, HL, IX, IY

Die Routine wartet so lange, bis ein Zeichen von der Tastatur verfügbar ist. Erweiterungszeichen werden dabei nicht expandiert und zurückgegebene Zeichen nicht berücksichtigt.

**BB1B KM READ KEY**

Holen eines nicht erweiterten  
Zeichens von der Tastatur

PE: keine  
PA: A=Zeichen, wenn CY=1  
UR: BC, DE, HL, IX, IY

Wenn ein nicht erweitertes Zeichen verfügbar ist (CY=1), wird es abgeholt, sonst aber nicht gewartet. Erweiterungszeichen werden

nicht expandiert und zurückgegebene Zeichen nicht berücksichtigt.

**BB1E KM TEST KEY** Test auf eine bestimmte Taste

PE: A=Tastenummer

PA: Z=0 -> Taste ist gedrückt, sonst Z=1  
CY=0 und C=Zustand von [SHIFT] und [CTRL]

UR: B,DE,IX,IY

Bit 7,C =1 -> [CTRL] ist gedrückt

Bit 5,C =1 -> [SHIFT] ist gedrückt

**BB21 KM GET STATE** Statusabfrage für [SHIFT]- und [CAPS LOCK]-Taste

PE: keine

PA: L=SHIFT LOCK-Status  
H=CAPS LOCK-Status

UR: BC,DE,IX,IY

Wird in L bzw. H eine 0 zurückgegeben, ist das entsprechende LOCK nicht eingeschaltet.

**BB24 KM GET JOYSTICK** Joystickabfrage

PE: keine

PA: A und H=Status von Joystick 0  
L =Status von Joystick 1

UR: BC,DE,IX,IY

gesetzte Bits im Status-Byte bedeuten:

0 -hoch

1 -runter

2 -links

3 -rechts

4 -Feuer 1

5 -Feuer 2

6 -nicht belegt

7 -immer 0

**BB27 KM SET TRANSLATE** Erstbelegung einer Taste festlegen

PE: A=Tastenummer  
B=ASCII-Zeichen

PA: keine

UR: BC,DE,IX,IY

Es dürfen nur Tastennummern kleiner 80 verwendet werden. Folgende ASCII-Zeichen werden vom KM nicht weitergegeben, wenn die Tastatur abgefragt wird:

FDH --> CAPS LOCK-Schalter  
FEH --> SHIFT LOCK-Schalter  
FFH --> Ignorierzeichen

**BB2A KM GET TRANSLATE**                      Erstbelegung einer Taste abfragen

PE: A=Tastenummer  
PA: A=ASCII-Zeichen  
UR: BC,DE,IX,IY

KM GET TRANSLATE übergibt den ASCII-Code einer Taste in der Erstbelegung (ohne SHIFT bzw. CTRL). Die Zeichen 0FDH bis 0FFH werden nicht übergeben.

**BB2D KM SET SHIFT**                      Zweitbelegung einer Taste festlegen

Wie BB27 KM SET TRANSLATE, nur mit SHIFT.

**BB30 KM GET SHIFT**                      Zweitbelegung einer Taste abfragen

Wie BB2A KM GET TRANSLATE, nur mit SHIFT.

**BB33 KM SET CONTROL**                    Drittbelegung einer Taste festlegen

Wie BB27 KM SET TRANSLATE, nur mit CTRL.

**BB36 KM GET CONTROL**                    Drittbelegung einer Taste abfragen

Wie BB2A KM GET TRANSLATE, nur mit CTRL.

**BB39 KM SET REPEAT**                    Festlegen, ob eine Taste repetieren darf

PE: A=Tastenummer  
    B=FFH --> Auto-Repeat ein, sonst B=0  
PA: keine  
UR: DE,IX,IY

Es sind nur Tastennummern kleiner 80 zugelassen.

**BB3C KM GET REPEAT** Erfragen, ob eine Taste repetiert

PE: A=Tastennummer

PA: Z=0 --> Taste repetiert, sonst Z=1

UR: BC,DE,IX,IY

**BB3F KM SET DELAY** Festlegen der Verzögerungszeit  
beim Repetieren

PE: H=Zeit bis zum ersten Repeat

L=Zeit zwischen weiteren Repeats

PA: keine

UR: BC,DE,HL,IX,IY

Für H und L gilt 1/50 Sekunde als Zeiteinheit. Standardwerte sind 30 (0.6s) für H, und 2 (0.04s) für L. Werden die Zeichen nicht oder zu langsam aus dem Tastenpuffer abgeholt, wird das Repeaten unterbrochen. Sonst würde sich der Tastaturpuffer unmerklich füllen.

**BB42 KM GET DELAY** Abfrage der Repeat-Verzögerungszeiten

PE: keine

PA: H=Zeit bis zum ersten Repeat

L=Zeit zwischen folgenden Repeats

UR: BC,DE,IX,IY

Siehe BB3F KM SET DELAY.

**BB45 KM ARM BREAK** Break-Routine initialisieren

PE: DE=Adresse der Break-Behandlungsroutine

C=ROM-Selekt-Byte (siehe Abschn. 3.7.)

PA: keine

UR: IX,IY

Das BREAK-Event ist immer synchron, express mit der Priorität 0 und mit far adress (siehe Abschn. 3.7.).

**BB48 KM DISARM BREAK** Break-Mechanismus abschalten

PE: keine

PA: keine

UR: BC,DE,IX,IY

**BB4B KM BREAK EVENT** Break-Event aufrufen, wenn der  
Break-Mechanismus aktiv ist

PE: keine

PA: keine

UR: BC,DE,IX,IY

Bei aktiviertem Break-Mechanismus wird der Break-Eventblock in die Synchronous Pending Queue eingehängt und das BREAK-Event-Token (EFH=) in den Tastenpuffer eingefügt, wenn darin noch Platz ist. Der Break-Mechanismus wird danach wieder ausgeschaltet. Diese Routine ist dafür vorgesehen, vom Interrupt-Pfad aus aufgerufen zu werden.

**BD3A KM SET LOCKS**

SHIFT- und CAPS LOCK-Status neu festlegen

PE: H=neuer CAPS LOCK-Status  
L=neuer SHIFT LOCK-Status  
PA: keine  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Es gelten folgende Vereinbarungen:

00H --> Ausschalten des jeweiligen LOCK-Status  
FFH --> Einschalten des jeweiligen LOCK-Status

**BD3D KM FLUSH**

Tastaturpuffer löschen

PE: keine  
PA: keine  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Der Tastaturpuffer wird komplett gelöscht. Ein eventuell angefangenes Erweiterungszeichen oder ein zurückgegebenes Zeichen wird mit gelöscht.

### 3.9.1.2. Die Textausgabe-Routinen - TEXT VDU (TXT)

**BB4E TXT INITIALISE**

Initialisierung der Text-VDU

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX,IY

Betroffen sind: - die Indirections der Text-VDU  
- die Control-Code-Funktionstabelle

Alle Streams werden wie folgt eingestellt:

- PAPER 0, PEN 1,
- Window=ganzer Screen
- Cursor ist erlaubt und ausgeschaltet
- Hintergrund-Modus ist deckend
- Schreiben auf Grafik-Cursor-Position ist ausgeschaltet
- der Cursor wird in der ersten Spalte der ersten Zeile positioniert
- es wird der Zeichensatz (alle 256 Zeichen aus dem ROM) eingestellt
- Text-Stream 0 wird angewählt

**BB51 TXT RESET**

Rücksetzen der Text-VDU

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX,IY

Betroffen sind: - die Indirections der Text-VDU  
- die Control-Code-Funktionstabelle

**BB54 TXT VDU ENABLE**

Zulassen, daß Zeichen im aktiven Fenster ausgegeben werden dürfen

PE: keine  
PA: keine  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Der Control-Code-Puffer wird geleert, der Cursor aktiviert und die Zeichenausgabe zugelassen.

Dieser Vektor wirkt auf BB5A TXT OUTPUT und BB5D TXT WR CHAR.

**BB57 TXT VDU DISABLE**

Zeichenausgabe im aktiven Fenster verbieten

PE: keine  
PA: keine  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Der Control-Code-Puffer wird geleert, der Cursor abgeschaltet und die Zeichenausgabe verboten.

Dieser Vektor wirkt auf BB5A TXT OUTPUT und BB5D TXT WR CHAR.

**BB5A TXT OUTPUT**

Zeichenausgabe auf Bildschirm, Control-Codes werden ausgeführt

PE: A=Zeichen,Control-Code oder dessen Parameter  
PA: keine  
UR: alle Register bleiben erhalten

Wartet ein vorher ausgegebener Control-Code noch auf einen Parameter, so wird A als Parameter behandelt.

Ist der Grafikmodus (TAG)eingeschaltet, werden alle Zeichen (0 bis 255) über BBFC GRA WR CHAR ausgedruckt.

**BB5D TXT WR CHAR**

Zeichenausgabe auf Bildschirm, Control-Codes werden als Sonderzeichen gedruckt

PE: A=Zeichen  
PA: keine  
UR: IX,IY

**BB60 TXT RD CHAR**

Zeichen vom Bildschirm lesen

PE: keine

PA: CY=1 --&gt; A=Zeichen, sonst CY=0 --&gt; nicht identifizierbar

UR: BC,DE,HL,IX,IY

Es wird versucht, das Zeichen auf der aktuellen Cursor-Position zu lesen. Dazu wird der Bildschirminhalt mit der Zeichenmatrix verglichen.

**BB63 TXT SET GRAPHIK**

Festlegen, ob der Text auf der Text- oder Grafik-Cursor-Position ausgegeben werden soll

PE: A=Schaltflag

PA: keine

UR: BC,DE,HL,IX,IY

Es gelten folgende Festlegungen:

A=0 Text auf der Text-Cursor-Position ausgegeben

A&gt;0 Text auf der Grafik-Cursor-Position ausgegeben

Betroffen hiervon ist nur BB5A TXT OUTPUT. Wenn der Grafik-Schreibmodus aktiviert ist, werden Control-Codes nicht befolgt, sondern als Sonderzeichen gedruckt. Das Zeichenausgabeverbot ist hier nicht wirksam.

**BB66 TXT WIN ENABLE**

Grenzen des aktuellen Textfensters festlegen

PE: H und D=linke und rechte Spalte

L und E=obere und untere Zeile des Textfensters

PA: keine

UR: IX,IY

Die angegebenen Werte werden automatisch nach ihrer Größe sortiert und entsprechend dem Bildschirmmodus auf die maximal möglichen Werte reduziert. Die linke, obere Ecke besitzt die Koordinaten (0,0).

**BB69 TXT GET WINDOW**

Erfragen der Textfenster-Grenzen

PE: keine

PA: H und D = linke und rechte Spalte

L und E = obere und untere Zeile

UR: BC,IX,IY

Die linke, obere Ecke besitzt die Koordinaten (0,0).



**BB6C TXT CLEAR WINDOW** Löschen des aktuellen Textfensters

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX,IY

Das aktuelle Textfenster wird mit dessen Paper-Tinte gelöscht. Der Cursor wird in die linke, obere Ecke gesetzt.

**BB6F TXT SET COLUMN** Cursor in angegebene Spalte bewegen

PE: A=Cursor-Spalte  
PA: keine  
UR: BC,DE,IX,IY

Die linke Spalte des aktuellen Textfensters hat die Spaltennummer 1. Es dürfen auch Werte außerhalb des Fensters angegeben werden. Vor einer Zeichenausgabe wird der Cursor in das Fenster zurückbewegt.

**BB72 TXT SET ROW** Cursor in die angegebene Zeile bewegen

PE: A=Cursor-Zeile  
PA: keine  
UR: BC,DE,IX,IY

Die oberste Zeile des aktuellen Textfensters hat die Zeilennummer 1. Sonst gilt das bei BB6F TXT SET COLUMN geschriebene.

**BB75 TXT SET CURSOR** neue Cursor-Position festlegen

PE: H=Spalte  
L=Zeile des Cursors  
PA: keine  
UR: BC,DE,IX,IY

Die linke obere Ecke des aktuellen Textfensters hat die Koordinate (1,1). Sonst gilt das bei BB6F TXT SET COLUMN geschriebene.

**BB78 TXT GET CURSOR** Ermitteln der Cursor-Position

PE: keine  
PA: H=Spalte  
L=Zeile  
A=Scroll-Zähler (Hardware-Scroll)  
UR: BC,DE,IX,IY

Mit jedem Zeichenrollen nach oben wird der Scroll-Zähler decrementiert, mit jedem Zeichenrollen nach unten incrementiert. Sonst gilt das bei BB75 TXT SET CURSOR beschriebene.

**BB7B TXT CUR ENABLE**

Einschalten des Cursors auf Benutzerebene

PE: keine

PA: keine

UR: BC,DE,HL,IX,IY

Diese Routine ist für Anwenderprogramme vorgesehen. Bei Verbot der Zeichenausgabe wird auch der Cursor abgeschaltet.

**BB7E TXT CUR DISABLE**

Ausschalten des Cursors auf Benutzerebene

PE: keine

PA: keine

UR: BC,DE,HL,IX,IY

**BB81 TXT CUR ON**

Einschalten des Cursors auf Systemebene

PE:keine

PA:keine

UR:BC,DE,HL,AF,IX,IY

Dieses UP ist für das Einschalten des Cursors auf Betriebssystem-Ebene vorgesehen.

**BB84 TXT CUR OFF**

Ausschalten des Cursors auf Systemebene

PE: keine

PA: keine

UR: BC,DE,HL,AF,IX,IY

Siehe BB81 TXT CUR ON.

**BB87 TXT TXT VALIDATE**

Test, ob sich eine Position innerhalb des aktuellen Textfensters befindet

PE: H=Spalte der Position

L=Zeile der Position

PA: H=Spalte der ins Fenster zurückgezwungenen Position

L=Zeile der ins Fenster zurückgezwungenen Position

CY=1 --&gt; Fenster wurde nicht gescrollt

CY=0 und B=0 --&gt; Fenster mußte gescrollt werden

UR: BC,DE,IX,IY

Die linke, obere Ecke hat die Koordinatenangaben (1,1). Diese Routine dient der Sicherstellung, daß ein Zeichen bzw. der Cursor innerhalb des Fensters ausgegeben werden. Nötigenfalls wird das Fenster gescrollt.

**BB8A TXT PLACE CURSOR** Cursorfleck auf den Bildschirm bringen

PE: keine

PA: keine

UR: BC,DE,HL,IX,IY

Werden mehrere Cursor benötigt, können diese mit dieser Routine auf den Bildschirm gebracht werden. Der Copy-Cursor ist ein Beispiel dafür. Die zusätzlichen Cursor muß der Anwender selbst verwalten.

**BB8D TXT REMOVE CURSOR** Löschen eines Cursorflecks

PE: keine

PA: keine

UR: BC,DE,HL,IX,IY

Siehe BB8A TXT PLACE CURSOR.

**BB90 TXT SET PEN** Tinte für die Buchstaben festlegen

PE: A=Tintenummer

PA: keine

UR: BC,DE,IX,IY

Die Tintenummer wird abhängig vom Bildschirmmodus automatisch mit 1, 3 oder 15 maskiert. Der Cursor wird der neuen Tinte angepaßt.

**BB93 TXT GET PEN** Ermitteln der aktuellen Stift-Tinte

PE: keine

PA: A=Vordergrund-Tinte

UR: BC,DE,IX,IY

**BB96 TXT SET PAPER** Tinte für den Hintergrund der Buchstaben festlegen

PE: A=Hintergrund-Tinte

PA: keine

UR: BC,DE,IX,IY

Siehe BB90 TXT SET PEN. Außerdem wird das Fenster immer mit dieser Tinte gelöscht.

**BB99 TXT GET PAPER**

Ermitteln der aktuellen Hintergrund-Tinte

PE: keine  
PA: A=Hintergrund-Tinte  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

**BB9C TXT INVERSE**

Austausch der Stift-und Hintergrund-Tinte im aktuellen Textfenster

PE: keine  
PA: keine  
UR: BC,DE,IX,IY

**BB9F TXT SET BACK**

Festlegen des Hintergrundmodus

PE: A=Hintergrund-Flag  
PA: keine  
UR: BC,DE,IX,IY

Es gelten folgende Festlegungen:

A=0 --&gt; deckend: Zeichen-Hintergrund wird mit Hintergrund-Tinte gelöscht,

A=1 --&gt; transparent: Zeichen-Hintergrund bleibt erhalten, es werden nur die Pixel des Zeichens selber mit der Stift-Tinte gesetzt.

Diese Einstellung gilt nur für die Ausgabe auf der Textcursor-Position. Soll der Hintergrundmodus auch für die Ausgabe auf der Grafikcursor-Position eingestellt werden, muß BD46 GRA SET BACK verwendet werden.

**BBA2 TXT GET BACK**

Abfrage, ob Transparentmodus eingeschaltet ist

PE: keine  
PA: A=Hintergrund-Flag  
UR: BC,IX,IY

Siehe BB9F TXT SET BACK.

**BBA5 TXT GET MATRIX**

Ermitteln der Zeichenbildmatrix-adresse eines Zeichens

PE: A=Zeichencode  
PA: HL=Adresse erstes Byte der Zeichenmatrix  
CY=1 --> Matrix befindet sich im RAM  
CY=0 --> Matrix befindet sich im ROM  
UR: BC,DE,UX,IY

Die Matrix eines Zeichens ist 8\*8 Pixel groß und damit in 8 Bytes gespeichert. Diese liegen hintereinander im Speicher. Das erste Byte stellt die oberste Pixelzeile, Bit 7 jeweils das Pixel ganz links dar usw.

**BBA8 TXT SET MATRIX**

Festlegen einer neuen Matrix für ein Zeichen

PE: A =Zeichencode  
HL=Anfangsadresse der neuen Matrix  
PA: CY=1 --> kein Fehler  
UR: IX,IY

Die zu verändernde Matrix muß im RAM liegen. Die Matrix besteht aus 8 Bytes (siehe BBA5 TXT GET MATRIX).

**BBAB TXT SET M TABLE**

Festlegen eines neuen Speicherbereichs für die Zeichenmatrizen

PE: D =Flag  
E =erstes Zeichen der neuen Zeichenbildtabelle  
HL=Adresse der Zeichenmatrix  
PA: CY=0 --> vorher keine Tabelle im RAM  
CY=1 --> A=altes erstes Zeichen der Zeichenbildtabelle  
HL=alte Adresse der Zeichenbildtabelle  
UR: IX,IY

Es gelten folgende Festlegungen:

D>0 : Zeichentabelle wird im RAM vollständig gelöscht (alle Matrizen werden aus dem ROM verwendet)

D=0 : entsprechend E und HL wird im RAM eine neue Tabelle installiert.

Der benötigte Speicherplatz für die Zeichentabelle ergibt sich aus  $(256-E)*8$  Bytes. Die Tabelle muß vollständig im zentralen RAM liegen.

In die neue Tabelle werden die bisher gültigen Zeichenmatrizen aus RAM oder/und ROM mit LDIR kopiert, was zu beachten ist, wenn sich eine alte Tabelle mit der neuen überschneidet. In dem Fall sollte die Anfangsadresse der neuen Tabelle unterhalb der der alten liegen.

**BBAE TXT GET TABLE**

Ermitteln der Anfangsadresse einer selbstdefinierten Zeichenbildtabelle

PE: keine  
PA: CY=0 --> keine Zeichenbildtabelle im RAM  
CY=1 --> A=erstes Zeichen in der Tabelle  
HL=Anfangsadresse der Tabelle  
UR: BC,DE,IX,IY

Siehe BBA5 TXT GET MATRIX und BBA8 TXT SET TABLE.

**BBB1 TXT GET CONTROLS**

Ermitteln der Anfangsadresse der Control-Code-Tabelle

PE: keine

PA: HL=Anfangsadresse der Control-Code-Tabelle

UR: AF,BC,DE,IX,IY

Die Control-Code-Tabelle enthält zu jedem Control-Code (0 bis 31) in aufsteigender Reihenfolge in jeweils 3 Bytes folgende Informationen:

DEFB Anzahl benötigter Parameter (maximal 9)

DEFW Routinenadresse, die im zentralen RAM liegen muß.

Die Routinenadressen können durch Anfangsadressen eigener Routinen ersetzt werden. Den Control-Code-Routinen werden vom Betriebssystem bei deren Aufruf folgende Registerinhalte übergeben:

- A und C=letzter Parameter oder Control-Code (keine Parameter gebraucht)
- B=Anzahl Parameter + 1
- HL=Adresse vor dem ersten Parameter (Control-Code selbst)

Im Bit 7 des Parameteranzahlbytes wird festgelegt, ob der Control-Code trotz evtl. eingestelltem Zeichenausgabeverbotes im aktuellen Fenster ausgeführt werden soll oder nicht. Es gilt folgende Festlegung:

Bit 7 = 0 --&gt; Control-Code wird in jedem Fall befolgt

Bit 7 = 1 --&gt; Ausführung ist davon abhängig, ob eine Zeichenausgabe im aktuellen Fenster erlaubt ist oder nicht

**BBB4 TXT STREAM SELECT**

Textfensterauswahl

PE: A=neue Textfensternummer

PA: A=alte Textfensternummer

UR: BC,DE,IX,IY

A wird mit 7 AND-verknüpft. Dadurch werden Fensternummern von 0 bis 7 erzeugt. Folgende Parameter werden für jedes Fenster verwaltet:

Vordergrund-Tinte

Hintergrund-Tinte

Cursor-Position (Spalte und Zeile)

Fenstergrenzen

Cursor-Status (ein/aus und erlaubt/verboten)

Zeichenausgabe erlaubt (ja/nein)

Hintergrundmodus (deckend/transparent)

Zeichenausgabe auf Grafikkursor-Position (ein/aus)

**BBB7 TXT SWAP STREAMS** Parameter zweier Fenster tauschen

PE: B und C =Nummern der Fenster  
PA: keine  
UR: IX,IY

Beide Nummern werden mit 7 AND-verknüpft, so daß nur Nummern von 0 bis 7 erzeugt werden.

**BD40 TXT ASK STATE** Ermitteln des Cursor- und VDU-Status im aktuellen Fenster

PE: keine  
PA: A=Status  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Folgende Informationen werden in A zurückgegeben:

Bit 0 =0 Cursor erlaubt,=1 Cursor verboten (Anwender Ebene)  
Bit 1 =0 Cursor erlaubt,=1 Cursor verboten (Systemebene)  
Bit 7 =0 Zeichenausgabe erlaubt,=1 Zeichenausgabe verboten

### 3.9.1.3. Die Grafik-Routinen - GRAPHICS VDU (GRA)

**BBBA GRA INITIALISE** Initialisierung der Grafik-VDU

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX,IY

Betroffen sind: die Indirections der Grafik-VDU  
Hintergrund-Tinte=0  
Vordergrund-Tinte=1  
Grafik-Fenster=ganzer Bildschirm  
Koordinatenursprung=0,0 (ORIGIN)  
Grafikcursor-Position=0,0  
Hintergrundmodus=deckend  
Linienmaske=FFH (durchgezogene Linie)  
Erster-Punkt-Modus=Punkt wird immer gesetzt

**BBBD GRA RESET** Rücksetzen der Grafik-VDU

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX,IY

Betroffen sind: die Indirections der Grafik-VDU  
Hintergrundmodus=deckend  
Linienmaske=FFH (durchgezogene Linie)  
Erster-Punkt-Modus=Punkt wird immer gesetzt

**BBC0 GRA MOVE ABSOLUTE** Festlegen der Grafikcursor-Position

PE: DE=X-Koordinate des Zielpunktes  
HL=Y-Koordinate des Zielpunktes  
PA: keine  
UR: IX,IY

Die Koordinaten werden relativ zum Ursprung (Origin) angegeben und sind vorzeichenbehaftet (-32768 bis +32767).

**BBC3 GRA MOVE RELATIVE** Cursor relativ bewegen

PE: DE=X-Versatz  
HL=Y-Versatz  
PA: keine  
UR: IX,IY

Die Koordinaten werden relativ zur aktuellen Grafikcursor-Position angegeben und sind vorzeichenbehaftet (-32768 bis +32767).

**BBC6 GRA ASK CURSOR** Ermitteln der Grafikcursor-Position

PE: keine  
PA: DE=X-Koordinate  
HL=Y-Koordinate  
UR: BC,IX,IY

Die Koordinaten werden relativ zum Ursprung (Origin) angegeben und sind vorzeichenbehaftet (-32768 bis +32767).

**BBC9 GRA SET ORIGIN** Festlegen des Koordinatenursprungs (ORIGIN)

PE: DE=X-Koordinate  
HL=Y-Koordinate  
PA: keine  
UR: IX,IY

Die Koordinaten müssen relativ zur linken, unteren Ecke mit den Koordinaten (0,0) und vorzeichenbehaftet (-32768 bis +32767) angegeben werden.

**BBC6 GRA GET ORIGIN** Ermitteln des Koordinatenursprungs

PE: keine  
PA: DE=X-Koordinate  
HL=Y-Koordinate  
UR: AF,BC,IX,IY



Die Koordinaten werden relativ zur linken, unteren Ecke mit den Koordinaten (0,0) und vorzeichenbehaftet (-32768 bis +32767) zurückgegeben.

**BBCF GRA WIN WIDTH** linke und rechte Grafikfenster-  
grenze festlegen

PE: DE und HL=X-Koordinaten der linken und rechten Fenstergrenze  
PA: keine  
UR: IX,IY

Die Koordinatenangaben sind relativ zur linken unteren Ecke mit den Koordinaten (0,0) und vorzeichenbehaftet (-32768 bis +32767). DE und HL werden verglichen, und der kleinere Werte wird automatisch für den linken Rand verwendet. Weiterhin werden zu große Werte so verkleinert, daß das Fenster auf den Bildschirm paßt. Die Werte werden auf ein Vielfaches von 8 (ganzes Byte im Bildwiederholtspeicher) gerundet.

**BBD2 GRA WIN HIGHT** obere und untere Grafikfenster-  
grenze festlegen

PE: DE und HL=Y-Koordinaten der oberen und unteren Fenstergrenze  
PA: keine  
UR: IX,IY

Es gelten die Aussagen von BBCF GRA WIN WIDTH, nur daß hier die obere und untere Grenze festgelegt wird. Die Werte werden auf ein Vielfaches von 2 gerundet.

**BBD5 GRA GET W WIDTH** Ermitteln der linken und rechten  
Grafikfenstergrenze

PE: keine  
PA: DE und HL=linke und rechte Fenstergrenze  
UR: BC,IX,IY

Siehe BBCF GRA WIN WIDTH.

**BBD8 GRA GET W HIGHT** Ermitteln der oberen und unteren  
Grafikfenstergrenze

PE: keine  
PA: DE und HL= obere und untere Fenstergrenze  
UR: BC,IX,IY

Siehe BBD2 GRA WIN HIGHT.

**BBDB GRA CLEAR WINDOW**

Grafikfenster löschen

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX,IY

Das Grafikfenster wird mit der Grafik-Hintergrund-Tinte gelöscht. Der Grafikcursor wird zum Koordinatenursprung bewegt.

**BBDE GRA SET PEN**

Zeichenstift-Tinte festlegen

PE: A=Tintenummer  
PA: keine  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Die Zeichenstift-Tinte wird zum Punktsetzen, Linienzeichnen und zur Textausgabe auf der Grafikcursor-Position benutzt.

**BBE1 GRA GET PEN**

Ermitteln der Zeichenstift-Tinte

PE: keine  
PA: A=Tintenummer  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

**BBE4 GRA SET PAPER**

Festlegen der Hintergrund-Tinte für Grafikausgaben

PE: A=Tintenummer  
PA: keine  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Die Hintergrund-Tinte wird zum Löschen des Grafikfensters, für den Hintergrund bei der Grafik-Textausgabe und beim Linienzeichnen mit Linienmaske (bei jedem nicht gesetztem Bit) verwendet.

**BBE7 GRA GET PAPER**

Ermitteln der Hintergrund-Tinte

PE: keine  
PA: A=Tintenummer  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

**BBEA GRA PLOT ABSOLUTE**

Punktsetzen auf die angegebene Position

PE: DE=X-Koordinate  
HL=Y-Koordinate  
PA: keine  
UR: IX,IY

Entsprechend dem Grafik-Vordergrundmodus wird die Grafikvordergrund-Tinte mit der alten Tinte des Punktes verknüpft und der Punkt entsprechend gesetzt. Liegt der Punkt außerhalb des Grafikfensters, wird er nicht gesetzt. Die Koordinaten sind vorzeichenbehaftet und relativ zum Ursprung anzugeben.

**BBED GRA PLOT RELATIVE**

Punktsetzen relativ zur Grafikcursor-Position

PE: DE=X-Versatz  
HL=Y-Versatz  
PA: keine  
UR: IX,IY

Die Koordinaten sind vorzeichenbehaftet und relativ zur Grafikcursor-Position anzugeben. Sonst siehe BBEA GRA PLOT ABSOLUTE.

**BBF0 GRA TEST ABSOLUTE**

Ermitteln der Tintennummer eines Punktes

PE: DE=X-Koordinate des Testpunktes  
HL=Y-Koordinate des Testpunktes  
PA: A =Tintennummer  
UR: IX,IY

Die Koordinaten sind relativ zum Ursprung und vorzeichenbehaftet anzugeben. Bei Punkten außerhalb des Grafikfensters wird die aktuelle Hintergrund-Tinte zurückgegeben.

**BBF3 GRA TEST RELATIVE**

Ermitteln der Tintennummer eines Punktes relativ zum Grafikcursor

PE: DE=X-Versatz  
HL=Y-Versatz  
PA: A =Tintennummer  
UR: IX,IY

Die Koordinaten sind relativ zur Grafikcursor-Position und vorzeichenbehaftet anzugeben. Sonst siehe BBF0 GRA TEST ABSOLUTE.

**BBF6 GRA LINE ABSOLUTE**

Linie von Grafikcursor-Position zur absoluten Position

PE: DE=X-Koordinate des Zielpunktes  
HL=Y-Koordinate des Zielpunktes  
PA: keine  
UR: IX,IY

Siehe BBEA GRA PLOT ABSOLUTE.

**BBF9 GRA LINE RELATIVE**

Linie von Grafikcursor-Position zu einer zu ihr relativen Position

PE: DE=X-Versatz  
HL=Y-Versatz  
PA: keine  
UR: IX,IY

Siehe BBED GRA PLOT RELATIVE.

**BBFC GRA WR CHAR**

Buchstabe auf Grafikcursor-Position zeichnen

PE: A=Zeichencode  
PA: keine  
UR: IX,IY

Control-Codes werden nicht befolgt. Der Grafikcursor bildet immer die linke, obere Ecke der Zeichenmatrix. Nach dem Zeichnen wird der Grafikcursor um eine Buchstabenposition nach rechts bewegt.

**BD43 GRA DEFAULT**

Standardwerte für Grafikausgaben einstellen

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX,IY

Betroffen sind:

Vordergrund-Modus -deckend  
Hintergrund-Modus -deckend  
Erster-Punkt-Modus -erster Punkt beim Linienzeichnen wird gesetzt  
Linienmaske -FFH (durchgezogene Linie)

**BD46 GRA SET BACK**

Hintergrund-Modus festlegen

PE: A=Hintergrundmodus  
PA: keine  
UR: AF,BC,DE,HL,IX,IY

Es gelten folgende Festlegungen:

A=0 --> deckend  
A>0 --> transparent

**BD49 GRA SET FIRST**

Erster-Punkt-Modus für die Darstellung von Linien festlegen

PE: A=Erster-Punkt-Modus  
PA: keine  
UR: AF,BC,DE,HL,IX,IY

Es gelten folgende Festlegungen:

A=0 --> ersten Punkt nicht zeichnen (sinnvoll, wenn Vordergrundmodus auf XOR eingestellt ist)

A>0 --> ersten Punkt zeichnen

#### **BD4C GRA SET LINE MASK**

Linienmaske festlegen

PE: A=Linienmaske

PA: keine

UR: AF, BC, DE, HL, IX, IY

Mit dem Festlegen einer Linienmaske ist es möglich, unterbrochene (gestrichelte) Linien zu zeichnen. Gesetzte Bits in der Maske bedeuten Punktsetzen mit der Vordergrund-Tinte, nicht gesetzte in der Hintergrund-Tinte.

#### **BD4F GRA FROM USER**

Umrechnen einer Koordinate relativ zum Ursprung in Koordinate relativ zur linken, unteren Bildschirmcke

PE: DE=X-Koordinate relativ zum Ursprung

HL=Y-Koordinate relativ zum Ursprung

PA: DE=X-Koordinate relativ zur Bildschirmcke

HL=Y-Koordinate relativ zur Bildschirmcke

UR: BC, IX, IY

#### **BD52 GRA FILL**

Füllen einer beliebigen Fläche

PE: A =Fülltinte

HL=Pufferadresse

DE=Pufferlänge

PA: CY=1 --> vollständig gefüllt

CY=0 --> nicht oder nicht vollständig gefüllt

UR: IX, IY

Startpunkt ist immer die Grafikcursor-Position. Als Füllgrenze gelten:

- das Grafikfenster

- Punkte, die in der Fülltinte gesetzt sind

- Punkte, die in der Grafikvordergrund-Tinte gesetzt sind.

Ist der für die Füllfunktion zur Verfügung gestellte Puffer (Speichern von Verzweigungspunkten) zu klein, wird die Fläche nicht vollständig gefüllt (CY=0). Pro Verzweigung werden 7 Bytes benötigt. Für einfache Flächen reicht eine Puffergröße von etwa 100 Bytes aus.

### **3.9.1.4. Die Bildschirm-Routinen - SCREEN PACK (SCR)**

**BBFF SCR INITIALISE**

Initialisierung des SCR

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX,IY

Betroffen sind: die Indirections des Screen-Packs  
alle Tinten werden auf ihre Standardwerte gesetzt  
die Blinkperioden werden auf ihre Standardwerte  
gesetzt  
der Bildschirmmodus wird auf MODE 1 eingestellt  
der Bildwiederholpeicher wird auf C000H einge-  
stellt  
der Scroll-Offset wird auf 0 gesetzt  
der Bildschirm wird mit Tinte 0 gelöscht  
der Grafikmodus wird auf deckend eingestellt  
das Event zum Farbenblinken wird initialisiert

**BC02 SCR RESET**

Rücksetzen des SCR

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX,IY

Betroffen sind: die Indirections des Screen-Packs  
alle Tinten werden auf ihre Standardwerte gesetzt  
die Blinkperioden werden auf ihre Standardwerte  
gesetzt  
der Grafikmodus wird auf deckend eingestellt

**BC05 SCR SET OFFSET**

Hardware-Scroll-Offset verändern

PE: HL=neuer Scroll-Offset  
PA: keine  
UR: BC,DE,IX,IY

Um einen erlaubten Wert sicherzustellen, wird der Scroll-Offset,  
zuerst mit 07FEH maskiert.

**BC08 SCR SET BASE**Bildwiederholpeicher in ein an-  
deres Speicherviertel verlegen

PE: A=RAM-Viertel  
PA: keine  
UR: BC,DE,IX,IY

Zulässige Werte für A sind 0, 4, 8 und CH. Der neue Bildschirm  
wird nicht gelöscht und der Scroll-Offset des alten Bildschirms  
wird mit übernommen.

**BC0B SCR GET LOCATION**

Ermitteln des Bildwiederhol-  
speicherviertels und des Scroll-  
Offsets

PE: keine  
PA: A =RAM-Viertel  
HL=Scroll-Offset  
PA: BC,DE,IX,IY

**BC0E SCR SET MODE**

Festlegen Bildschirmmodus mit  
Bildschirmlöschen

PE: A=Bildschirm-Modus  
PA: keine  
UR: IX,IY

Die Routine wertet nur Bit 0 und 1 von A aus. Sind beide gesetzt, wird ohne Änderung zurückgekehrt, ansonsten wird der Bildschirm mit Tinte 0 gelöscht, alle Fenster werden auf Maximalgröße eingestellt, der Cursor wird in die linke obere Ecke, der Grafikcursor und der Ursprung (Origin) in die linke untere Ecke gestellt.

**BC11 SCR GET MODE**

Ermitteln des eingestellten Bild-  
schirmmodus

PE: keine  
PA: A=Bildschirmmodus  
CY und Z siehe unten  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

MODE=0 --> CY=1, Z=0 und A=0  
MODE=1 --> CY=0, Z=1 und A=1  
MODE=2 --> CY=0, Z=0 und A=2

**BC14 SCR CLEAR**

Bildschirm mit Tinte 0 löschen

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX,IY

**BC17 SCR CHAR LIMITS**

Ermitteln Spalten-und Zeilen-  
anzahl des Bildschirms

PE: keine  
PA: B=letzte Spalte  
C=letzte Zeile  
UR: DE,HL,IX,IY

Die linke, obere Ecke hat die Koordinaten (0,0). In Abhängigkeit vom eingestellten Bildschirmmodus sind für B die Werte 19, 39 oder 79 möglich. In C wird immer 24 zurückgegeben.

**BC1A SCR CHAR POSITION**                      Ermitteln der Bildwiederhol-  
speicheradresse aus einer Zeichen-  
Position

PE: H =Spalte  
    L =Zeile  
PA: HL=Adresse im Bildwiederholpeicher  
    B =Bytes pro Buchstabenbreite  
UR: C,DE,IX,IY

Die linke, obere Ecke hat die Koordinaten (0,0). Die errechnete Adresse (Byte)im Bildwiederholpeicher ist immer die linke, oberste Zeile der Zeichenmatrix.

**BC1D SCR DOT POSITION**                      Ermitteln der Bildwiederhol-  
speicheradresse aus einer Grafik-  
Position

PE: DE=X-Koordinate  
    HL=Y-Koordinate  
PA: HL=Byte-Adresse  
    C =Bitmaske für den Punkt  
    B =Anzahl Punkte pro Byte-1  
UR: IX,IY

Die Koordinaten beziehen sich auf die linke untere Bildschirmcke (0,0). Der Wertebereich in X-Richtung ist abhängig vom Bildschirmmodus:

Modus 0: 0 - 159

Modus 1: 0 - 319

Modus 2: 0 - 639

Y kann Werte zwischen 0 und 199 einnehmen. Jedem realen Pixel ist im Unterschied zu BASIC eine Koordinate zugeordnet.

**BC20 SCR NEXT BYTE**                      Ermitteln der Adresse rechts  
neben der angegebenen Adresse im  
Bildwiederholpeicher

PE: HL=Bildwiederholpeicheradresse  
PA: HL=Bildwiederholpeicheradresse rechts daneben  
UR: BC,DE,IX,IY

**BC23 SCR PREV BYTE**                      Ermitteln der Adresse links neben  
der angegebenen Adresse im Bild-  
wiederholpeicher

PE: HL=Bildwiederholpeicheradresse  
PA: HL=Bildwiederholpeicheradresse links daneben  
UR: BC,DE,IX,IY



**BC26 SCR NEXT LINE**                    Ermitteln der Adresse unter der angegebenen Adresse im Bildwiederholtspeicher

PE: HL=Bildwiederholtspeicheradresse  
PA: HL=Bildwiederholtspeicheradresse darunter  
UR: BC,DE,IX,IY

**BC29 SCR PREV LINE**                    Ermitteln der Adresse über der angegebenen Adresse im Bildwiederholtspeicher

PE: HL=Bildwiederholtspeicheradresse  
PA: HL=Bildwiederholtspeicheradresse darüber  
UR: BC,DE,IX,IY

**BC2C SCR INK ENCODE**                    Konvertieren einer Tintennummer in das in den Bildschirmspeicher zu speichernde Byte, wenn alle Pixel mit der Tinte gesetzt werden sollen

PE: A=Tintennummer  
PA: A=Farb-Byte  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Das so erhaltene Byte ist vom Bildschirmmodus abhängig. Zusammen mit einer Punktmaske kann das Farb-Byte zum Punktsetzen verwendet werden.

**BC2F SCR INK DECODE**                    Ermitteln der Tintennummer des ersten Punktes von links in einem Bildspeicher-Byte

PE: A=Bildspeicher-Byte (Farb-Byte)  
PA: A=Tintennummer  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Die erhaltene Tintennummer ist abhängig vom Bildschirmmodus.

**BC32 SCR SET INK**                    Farben für eine Tinte festlegen

PE: A=Tintennummer  
     B=Farbe der ersten Blinkperiode  
     C=Farbe der zweiten Blinkperiode  
PA: keine  
UR: IX,IY

**BC35 SCR GET INK**                      Ermitteln der Farben einer Tinte

PE: A=Tintennummer  
PA: B=Farbe der ersten Blinkperiode  
      C=Farbe der zweiten Blinkperiode  
UR: IX,IY

**BC38 SCR SET BORDER**                      Festlegen der Farben des Bildschirmrandes (BORDER)

PE: B=Farbe der ersten Blinkperiode  
      C=Farbe der zweiten Blinkperiode  
PA: keine  
UR: IX,IY

**BC3B SCR GET BORDER**                      Ermitteln der Farben des Bildschirmrandes (BORDER)

PE: keine  
PA: B=Farbe der ersten Blinkperiode  
      C=Farbe der zweiten Blinkperiode  
UR: IX,IY

**BC3E SCR SET FLASHING**                      Blinkperioden festlegen

PE: H=Länge der ersten Blinkperiode  
      L=Länge der zweiten Blinkperiode  
PA: keine  
UR: BC,DE,IX,IY

Die Werte werden in 1/50 Sekunden angegeben.

**BC41 SCR GET FLASHING**                      Ermitteln der Blinkperioden

PE: keine  
PA: H=Länge der ersten Blinkperiode  
      L=Länge der zweiten Blinkperiode  
UR: BC,DE,IX,IY

Siehe BC3E SCR SET FLASHING.

**BC44 SCR FILL BOX**                      Füllen einer rechteckigen Fläche mit einer Tinte (Grenzen in Zeichenpositionen)

PE: A=Farb-Byte (mit BC2C SCR INK ENCODE ermittelt)  
      H=linke Zeichen-Spalte  
      D=rechte Zeichen-Spalte  
      L=oberste Zeichen-Zeile  
      E=unterste Zeichen-Zeile

PA: keine  
UR: IX,IY

**BC47 SCR FLOOD BOX** Füllen einer rechteckigen Fläche mit einer Tinte (Grenzen in Bytepositionen)

PE: C=Farb-Byte (mit BC2C SCR INK ENCODE ermittelt)  
HL=Adresse des Bytes in der linken, oberen Ecke  
D=Breite der Füllfläche in Bytes  
E=Höhe der Füllfläche in Pixel-Zeilen

PA: keine  
UR: IX,IY

**BC4A SCR CHAR INVERT** Invertieren einer Zeichenposition (Cursorfleck erzeugen)

PE: B und C=je ein Farb-Byte (mit BC2C SCR INK ENCODE erzeugt)  
H=Zeichen-Spalte  
L=Zeichen-Zeile

PA: keine  
UR: IX,IY

Die Bytes der Zeichenposition werden wie folgt verknüpft:

neues Byte = altes Byte XOR B XOR C

Mit dieser Routine werden die Cursorflecken erzeugt. Durch nochmaliges Aufrufen mit den gleichen Parametern wird der ursprüngliche Zustand wieder hergestellt.

**BC4D SCR HW ROLL** Bildschirm hardwaremäßig um eine Zeile scrollen

PE: B=0 Bildschirm nach unten scrollen  
B>0 Bildschirm nach oben scrollen  
A=Farb-Byte (zum Füllen der entstehenden Leerzeile, mit BC2C SCR INK ENCODE erzeugt).

PA: keine  
UR: IX,IY

**BC50 SCR SW ROLL** Bildschirmausschnitt (Fenster) um eine Zeile scrollen

PE: B=0 Bildschirmausschnitt nach unten scrollen  
B>0 Bildschirmausschnitt nach oben scrollen  
A=Farb-Byte (zum Füllen der entstehenden Leerzeile)  
H=linke Spalte  
D=rechte Spalte  
L=oberste Zeile  
E=unterste Zeile

PA: keine  
UR: IX,IY

Bildschirmausschnitte (Fenster) werden immer softwaremäßig gescrollt.

**BC53 SCR UNPACK**

Expandieren einer Zeichenmatrix  
entsprechend dem Bildschirmmodus

PE: HL=Anfangsadresse der Zeichenmatrix  
DE=Pufferanfang  
PA: Bytes im Puffer  
UR: IX,IY

Je nach Bildschirmmodus wird die Zeichenmatrix auf 8, 16 oder 32 Bytes expandiert. Dementsprechend muß die Puffergröße 8, 16 oder 32 Bytes betragen.

In den entstandenen Bytes sind alle Bits der zu setzenden Pixel gesetzt. Diese Bytemasken können mit Farb-Bytes (BC2C SCR INK ENCODE) verknüpft werden, um den Vordergrund- und Hintergrund-Pixeln entsprechende Tinten zu geben.

**BC56 SCR REPACK**

Komprimieren von expandierten  
Bytes zu einer Zeichematrix

PE: A =Farb-Byte  
H =Zeichen-Spalte  
L =Zeichen-Zeile  
DE=Pufferanfang (8 Bytes)  
PA: Matrix im Puffer  
UR: IX,IY

In der Zeichenmatrix werden alle Bits der entsprechenden mit dem Farb-Byte gesetzten Pixel gesetzt.

**BC59 SCR ACCESS**

Vordergrundmodus für Grafikaus-  
gaben setzen

PE: A=Modus  
PA: keine  
UR: IX,IY

Mit dem Modus wird festgelegt, wie die Vordergrund-Tinte zu setzender Pixel mit deren alter Tinte verknüpft werden soll. Es gelten folgende Festlegungen:

A=0 : deckend neue Tinte =Vordergrund-Tinte  
A=1 : XOR neue Tinte =alte Tinte XOR Vordergrund-Tinte  
A=2 : AND neue Tinte =alte Tinte AND Vordergrund-Tinte  
A=3 : OR neue Tinte =alte Tinte OR Vordergrund-Tinte

**BC5C SCR PIXELS**

Setzen eines Punktes

PE: B=Farb-Byte (BC2C SCR INK ENCODE)  
C=Masken-Byte für das (die)Pixel  
HL=Bildwiederholtspeicheradresse  
PA: keine  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

**BC5F SCR HORIZONTAL**

waagerechte Linie zeichnen

PE: A =Farb-Byte (BC2C SCR INK ENCODE)  
DE=linke X-Koordinate  
BC=rechte X-Koordinate  
HL=Y-Koordinate  
PA: keine  
UR: IX,IY

Bezugspunkt für die Koordinaten ist die linke untere Bildschirm-  
ecke (0,0).

**BC62 SCR VERTICAL**

senkrechte Linie zeichnen

PE: A =Farb-Byte (siehe BC2C SCR INK ENCODE)  
DE=X-Koordinate  
HL=untere Y-Koordinate  
BC=obere Y-Koordinate  
PA: keine  
UR: IX,IY

Bezugspunkt für die Koordinaten ist die linke untere Bildschirm-  
ecke (0,0).

**BD55 SCR SET POSITION**Festlegen der Bildwiederholtspei-  
cheranfangsadresse für die Soft-  
ware (verdeckte Bildschirmaus-  
gaben)

PE: HL=Scroll-Offset  
A =Bildschirmbasis  
PA: A und HL legalisiert  
UR: BC,DE,IX,IY

Der alte Bildschirm wird weiter angezeigt, nur die Bildschirm-  
ausgaben gehen an den neuen Bildwiederholtspeicher. Gültige Werte  
für A sind 0, 4, 8 und CH.

### **3.9.1.5. Die Kassetten-Routinen - CASSETTE MANAGER (CAS)**

**BC65 CAS INITIALISE**                      Initialisierung der Kassetten-Routinen

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX,IY

Betroffen sind: die Vektoren der Kassetten-Routinen  
die Eingabe- und Ausgabedatei wird geschlossen  
Einstellen der Schreibgeschwindigkeit auf 1000 Baud  
die Meldungen der Kassetten-Routinen werden zugelassen  
der Kassettenmotor wird ausgeschaltet

**BC68 CAS SET SPEED**                      Schreibgeschwindigkeit festlegen

PE: HL=halbe Periodenlänge eines 0-Bits  
A =Vorkompensation  
PA: keine  
UR: BC,DE,IX,IY

siehe Abschnitt 3.3.

Für HL sind Werte zwischen 130 und 480 zulässig.

Standardwerte: 1000 Baud: HL=333 und A=25  
2000 Baud: HL=167 und A=50

**BC6B CAS NOISY**                      Bildschirmmeldungen ein/aus

PE: A=0 Meldungen werden auf Bildschirm ausgegeben  
A>0 Meldungen werden unterdrückt  
PA: keine  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Betroffen sind:     Press PLAY then any key:  
                      Press REC and PLAY then any key:  
                      Found dateiname> block nummer>  
                      Loading dateiname> block nummer>  
                      Saving dateiname> block nummer>

nicht betroffen sind:     Read error code>  
                              Write error code>  
                              Rewind tape

**BC6E CAS START MOTOR**                      Start des Kassettenrecordermotors

PE: keine  
PA: A =alter Schaltzustand

CY=1 [ESC] wurde nicht betätigt  
CY=0 [ESC] wurde betätigt (BREAK)  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Der Motor wird immer gestartet. Wenn er vorher nicht lief, wird nach dem Start ca. 2 Sekunden gewartet. Wird in der Zwischenzeit [ESC] gedrückt, kehrt die Routine sofort zurück (CY=0).

**BC71 CAS STOP MOTOR**                      Stopp des Kassettenrecordermotors

PE: keine  
PA: A =alter Schaltzustand  
CY=1 [ESC] wurde nicht betätigt  
CY=0 [ESC] wurde betätigt (BREAK)  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

**BC74 CAS RESTORE MOTOR**                      Start oder Stopp des Kassettenrecorders (Herstellen des ursprünglichen Schaltzustands)

PE: A =alter Schaltzustand  
PA: CY=1 [ESC] wurde nicht betätigt  
CY=0 [ESC] wurde betätigt (BREAK)  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Entsprechend A wird der Motor gestoppt oder gestartet. Nach einem Start wird ca. 2 Sekunden gewartet.

**BC77 CAS IN OPEN**                      Eingabedatei eröffnen

PE: B =Länge des Dateinamens  
HL=Adresse des Dateinamens  
DE=Adresse des 2KByte-Eingabe-Puffers  
PA: CY=0 Fehler (siehe Abschn. 3.3.)  
CY=1 kein Fehler  
A=Dateityp  
BC=logische Dateilänge  
DE=Einsprungadresse (bei Maschinencode)  
HL=Adresse des 64-Byte-Puffers mit dem File-Header  
UR: IY

Der Eingabe-Puffer und der Name der Datei können im gesamten RAM liegen. Die Kleinbuchstaben des Namens werden in Großbuchstaben gewandelt. Die Routine liest sofort die ersten 2 KByte der Datei. Der Datei-Header steht also sofort zur Verfügung. Es kann immer nur eine Eingabedatei eröffnet werden.

**BC7A CAS IN CLOSE**                      Eingabedatei schließen

PE: keine

PA: CY=0 Fehler (siehe Abschn 3.3.)  
CY=1 kein Fehler  
UR: IX,IY

Der Eingabepuffer wird wieder zur anderweitigen Nutzung freigegeben.

**BC7D CAS IN ABANDON**

Eingabedatei vergessen

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX,IY

Diese Routine schließt die Eingabedatei und ist für den Fehlerfall gedacht.

**BC80 CAS IN CHAR**

ein Zeichen aus der Eingabedatei holen

PE: keine  
PA: CY=0 Fehler (siehe Abschn.3.3.)  
CY=1 kein Fehler,dann A=Zeichen  
UR: BC,DE,HL,IY

Es ist nur möglich, eine Datei zeichenweise oder blockweise zu lesen. Wechselseitig zeichen- und blockweises Lesen sind nicht möglich.

**BC83 CAS IN DIRECT**

Eingabedatei mit einem Mal lesen

PE: HL=Adresse, ab der die Datei abgelegt werden soll  
PA: CY=0 Fehler (siehe Abschn. 3.3.)  
CY=1 kein Fehler, dann HL=Einsprungadresse  
UR: IY

Nach der Eingabedateieröffnung (BC77 CAS IN OPEN) durfte noch kein Zeichen mit BC80 CAS IN CHAR gelesen worden sein.

**BC86 CAS RETURN**

Zurückgeben des letzten gelesenen Zeichens an die Eingabedatei

PE: keine  
PA: keine  
UR: AF,BC,DE,HL,IX,IY

Bedingung ist, daß bereits mindestens ein Zeichen gelesen wurde. Es kann nur maximal ein Zeichen zurückgegeben werden.



**BC89 CAS TEST EOF** Abfrage, ob Ende der Eingabedatei erreicht ist

PE: keine  
PA: CY=0 Fehler (siehe Abschn. 3.3.)  
CY=1 Ende noch nicht erreicht  
UR: BC,DE,HL,IY

Diese Routine ist beim zeichenweisen Lesen sinnvoll.

**BC8C CAS OUT OPEN** Ausgabedatei eröffnen

PE: B =Länge des Dateinamens  
HL=Adresse des Dateinamens im RAM  
DE=Adresse eines 2-KByte-Ausgabe-Puffers  
PA: CY=0 Fehler (siehe Abschn. 3.3.)  
UR: IY

Nur zur zeichenweisen Ausgabe wird der Ausgabe-Puffer benutzt.  
Siehe BC77 CAS IN OPEN.

**BC8F CAS OUT CLOSE** Ausgabedatei schließen

PE: keine  
PA: CY=0 Fehler (siehe Abschn. 3.3.)  
CY=1 kein Fehler  
UR: IY

Alle Ausgabedateien müssen geschlossen werden. Auch die mit BC98 CAS OUT DIRECT geschriebenen.

**BC92 CAS OUT ABANDON** Ausgabedatei vergessen

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX,IY

Diese Routine schließt die Ausgabedatei und ist für den Fehlerfall gedacht.

**BC95 CAS OUT CHAR** ein Zeichen in die Ausgabedatei schreiben

PE: A =Zeichencode  
PA: CY=0 Fehler (siehe Abschn. 3.3.)  
CY=1 kein Fehler  
UR: BC,DE,HL,IY



**BCA1 CAS READ** Speicherblock von Kassette einlesen

PE: HL=Zieladresse  
DE=maximale Anzahl Bytes, die gelesen werden sollen  
A =Synchronisationszeichen (siehe BC9E WRITE)  
PA: CY=0 Fehler oder [ESC], A enthält Fehlercode (siehe Abschn. 3.3.)  
CY=0 kein Fehler  
UR: IY

**BCA4 CAS CHECK** Vergleich der Daten auf Kassette mit einem Speicherbereich

PE: HL=Anfangsadresse der Vergleichsdaten  
DE=Länge des Blocks  
A =Synchronisationszeichen (siehe BC9E CAS WRITE)  
PA: CY=0 Fehler, A=Fehlercode (siehe Abschn. 3.3.)  
CY=1 kein Fehler  
UR: IY

### 3.9.1.6. Die Soundausgabe-Routinen - SOUND MANAGER (SOUND)

**BCA7 SOUND RESET** Rücksetzen des SOUND MANAGER

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX, IY

Aktivitäten: -Stoppen der Tonausgabe  
- Leeren der Ton-Warteschlangen  
- Deaktivieren des SOUND QUEUE-EVENT  
Die Hüllkurven bleiben erhalten.

**BCAA SOUND QUEUE** Ton zum SOUND MANAGER senden

PE: HL=Anfangsadresse Parameterblock  
PA: CY=1 Ton wurde in die Warteschlange aufgenommen,  
CY=0 Ton wurde nicht aufgenommen  
UR: IY, wenn CY=0, dann auch HL

Der Parameterblock hat folgenden Aufbau:

DEFB Kanalstatus:

Bit 0=1: Ton für Kanal A  
Bit 1=1: Ton für Kanal B  
Bit 2=1: Ton für Kanal C  
Bit 3=1: Rendezvous mit Kanal A  
Bit 4=1: Rendezvous mit Kanal B  
Bit 5=1: Rendezvous mit Kanal C

Bit 6=1: Hold-Status (Ton wird, wenn er an der Reihe ist nicht gestartet, er muß mit einer extra Routine gestartet werden)

Bit 7=1: Flush (Ton wird sofort ausgeführt, außer bei Bit 6=1)

DEFB Nr. Volumen-Hüllkurve (0=keine Änderung)

DEFB Nr. Frequenz-Hüllkurve (0=keine Änderung)

DEFW Periodenlänge (Frequenz)

DEFB Rauschperiode (0=kein Rauschen)

DEFB Startamplitude

DEFW Dauer (in 1/100 s) oder Wiederholfaktor

Für eine Pause ist eine Periodenlänge von 0 einzutragen. Soll die Länge der Volumenhüllkurve als Tonlänge gelten, muß eine negative Dauer angegeben werden. Der Betrag der Dauer bestimmt in diesem Fall, wie oft die Hüllkurve abgearbeitet werden soll.

#### **BCAD SOUND CHECK**

Anfrage, ob in der Ton-Warteschlange Platz für einen weiteren Ton ist

PE: A=zu testender Kanal

PA: A=Kanalstatus

UR: IX,IY

In A wird in den Bits 0, 1 und 2 (Kanal A, B und C) die Nummer des zu testenden Kanals übergeben. Sind mehrere Bits gesetzt wird der Kanal mit höchster Priorität getestet (A vor B und B vor C). zurückgegebener Status:

Bits 0,1,2 = Anzahl freier Plätze in Warteschlange

Bits 3,4,5 = Rendezvousbits (gesetzt, wenn der erste Ton in der Warteschlange ein Rendezvous mit einem Ton in einer oder beiden anderen Warteschlangen hat)

Bit 6 =1 --> erster Ton befindet sich im Haltezustand

Bit 7 =1 --> erster Ton ist gerade aktiv

Das SOUND QUEUE-EVENT des getesteten Kanals wird deaktiviert.

#### **BCB0 SOUND ARM EVENT**

Festlegen einer Routine, die gerufen wird, wenn ein Platz in einer Warteschlange frei wurde

PE: A =Kanal (siehe BCAD SOUND CHECK)

HL=Adresse des Event-Blocks

PA: keine

UR: IX,IY

Der Event-Block muß vollständig initialisiert sein. Deaktiviert wird der Event-Block, wenn

- er gekickt wurde,
- BCAA SOUND QUEUE oder
- BCAD SOUND CHECK aufgerufen wird.

**BCB3 SOUND RELEASE** Tonausgabe freigeben

PE: A=Kanal (siehe BCAD SOUND CHECK, es werden aber auch mehrere Kanäle freigegeben)

PA: keine

UR: IY

Töne, die mit BCB6 SOUND HOLD eingefroren wurden, oder Töne, bei denen Bit 6 im Statusbyte gesetzt wurde, werden freigegeben.

**BCB6 SOUND HOLD** Tonausgabe einfrieren

PE: keine

PA: CY=1 Töne waren gerade aktiv  
CY=0 kein Ton war aktiv

UR: DE,IX,IY

Die Tonausgabe wird sofort unterbrochen. Fortgesetzt wird die Tonausgabe mit BCAA SOUND QUEUE, BCB3 SOUND RELEASE oder BCB9 SOUND CONTINUE.

**BCB9 SOUND CONTINUE** Tonausgabe fortsetzen

PE: keine

PA: keine

UR: HL,IY

**BCBC SOUND AMPL ENVELOPE** Volumenhüllkurve festlegen

PE: A =Hüllkurvennummer (1 bis 15)  
HL=Anfangsadresse Parameterblock

PA: CY=1 kein Fehler  
CY=0 ungültige Hüllkurvennummer

UR: IX,IY, wenn CY=0, dann auch HL, BC und A

Parameterblock:

DEFB Anzahl Hüllkurvenabschnitte (bei 0: zwei Sekunden konstanter Ton)

danach entsprechend oft:

DEFB Schrittzahl (0...127, bei 0 --> absolute Volumeneinstellung)

DEFB Schritthöhe (0...255 modulo 16)

DEFB Schrittlänge (0...255,0=256)

Maximal können fünf Abschnitte angegeben werden. Der Parameterblock darf nur im zentralen RAM liegen.

Aufbau eines Hardware-Hüllkurven-Abschnitts:

DEFB 80H + Wert für Register 13 (Hüllkurvenform siehe Tab. 2.12)

DEFW Periodenlänge für den Hüllkurvengenerator (Reg. 11,12 siehe Abschn.2.1.10.)

**BCBF SOUND TONE ENVELOPE**                      Frequenzhüllkurve festlegen

PE: A =Hüllkurvennummer  
HL=Anfangsadresse Parameterblock  
PA: CY=1 kein Fehler  
CY=0 ungültige Hüllkurvennummer  
UR: IX,IY,wenn CY=0,dann auch A,BC,HL

Parameterblock:

DEFB Anzahl Hüllkurvenabschnitte (+80H, wenn die Hüllkurve über die volle Tonlänge wiederholt werden soll)

danach entsprechend oft:

DEFB Anzahl Schritte (0...239)

DEFB Schritthöhe (-128...+127)

DEFB Schrittlänge (0...255, 0=256)

Es können auch absolute Tonperiodenlängen eingestellt werden. Ein solcher Abschnitt ist folgendermaßen aufgebaut:

DEFB Periodenlänge/256 OR FOH ;Low-Teil und High-Teil der Perio-

DEFB Periodenlänge AND FFH ;denlänge werden vertauscht

DEFB Schrittlänge

**BCC2 SOUND A ADDRESS**                      Ermittle die Adresse einer  
Volumenhüllkurve

PE: A =Hüllkurvennummer  
PA: CY=1 kein Fehler: HL=Adresse der Hüllkurve und  
BC=Länge der Hüllkurve (immer 16)  
CY=0 unzulässige Hüllkurvennummer  
UR: DE,IX,IY, wenn CY=0, dann auch BC

**BCC5 SOUND T ADDRESS**                      Ermittle die Adresse einer  
Frequenzhüllkurve

PE: A =Hüllkurvennummer  
PA: CY=1 kein Fehler: HL=Adresse der Hüllkurve und  
BC=Länge der Hüllkurve (immer 16)  
CY=0 unzulässige Hüllkurvennummer  
UR: DE,IX,IY, wenn CY=0, dann auch BC

**3.9.1.7. Die Zentrale - KERNEL (KL)****BCC8 KL CHOKE OFF**                      Rücksetzen des Kernels

PE: keine  
PA: B =ROM-Select-Adresse des laufenden Vordergrund-Programms  
DE=Kaltstartadresse des laufenden Vordergrund-Programms  
C =FFH --> ROM-Vordergrundprogramm  
=0 --> RAM-Vordergrundprogramm  
UR: IX,IY

Betroffen sind: - Löschen der Synchronous Pending Queue  
- Löschen aller Ticker Chains (außer Sound-Events und Tastaturabfrage)

Diese Routine wird hauptsächlich von BD13 MC BOOT PROGRAM benutzt. Treten bei einem Ladevorgang Fehler auf, kann an Hand der durch BCC8 KL CHOKE OFF zurückgegebenen Parameter zum lauffähigen Vordergrundprogramm zurückgekehrt werden. Erfolgte aber der Aufruf BD13 MC BOOT PROGRAM von einem RAM-Vordergrundprogramm, wird bei einem Fehlerfall immer zum BASIC (Kaltstart des Systems) zurückgekehrt.

**BCCB KL ROM WALK**

Initialisierung aller Hintergrund-ROMs

PE: DE=Adresse des 1.Byte des freien Speicherbereichs  
HL=Adresse des letzten Byte des freien Speicherbereichs  
PA: DE=Adresse des 1.Byte des freien Speicherbereichs  
HL=Adresse des letzten Byte des freien Speicherbereichs  
UR: IX,IY

Es werden alle Hintergrund-ROMs von 0 bis 15 berücksichtigt (BASIC=0). Ein laufendes ROM-Vordergrundprogramm wird nicht mit initialisiert. Jeder Hintergrund-ROM kann sich einen bestimmten Speicherbereich reservieren (z.B. Bereich der Arbeitszellen von BASIC).

Dazu werden jeweils Unter-und Obergrenze des freien RAM-Bereichs von ROM zu ROM weitergegeben, und jeder ROM kann sich benötigte Bereiche reservieren. Der RAM wird also dynamisch zugeteilt. Alle ROMs besitzen deshalb einen Header, der wie folgt aufgebaut ist:

C000H - DEFB ROMTYP - 00H= Vordergrund-ROM  
80H= eingebauter Vordergrund-ROM (BASIC)  
01H= Hintergrund-ROM  
02H= Erweiterungs-ROM (wenn ein Vordergrund-ROM aus mehreren 16KByte-ROMs besteht, werden dessen Erweiterungen mit 02 gekennzeichnet)

C001H - DEFB MARKNR : ROM-Nummer  
C002H - DEFB VERSION: Versionsnummer  
C003H - DEFB MODIFI : Änderungsnummer  
C004H - ff : Tabelle externer Kommandos (erster Eintrag muß immer die Initialisierungsroutine sein, Aufbau der Tabelle siehe BCD1 KL LOG EXT)

**BCCE KL INIT BACK**

Initialisierung eines Hintergrund-ROMs

PE: C =ROM-Select-Adresse des ROM  
DE=Adresse des ersten Bytes des freien Speicherbereichs  
HL=Adresse des letzten Bytes

PA: DE=Adresse des ersten Bytes des freien Speicherbereichs  
HL=Adresse des letzten Bytes (inkl.)  
UR: C, IX, IY

Siehe BCCB KL ROM WALK.

**BCD1 KL LOG EXT** RSX-Erweiterung anmelden

PE: BC=Anfangsadresse der Kommandotabelle  
HL=Anfangsadresse eines 4 Bytes-Puffer für Kernel  
PA: keine  
UR: AF, BC, HL, IX, IY

Siehe Abschnitt 3.6.

**BCD4 KL FIND COMAND** Startadresse eines RSX-Kommandos ermitteln

PE: HL=Anfangsadresse des Kommandonamen  
PA: CY=0 Kommando wurde nicht gefunden  
CY=1 Kommando gefunden, HL=Adresse und C=ROM-Selekt-Byte  
UR: IX, IY

Es werden alle initialisierten RSX-Kommandotabellen durchsucht. Das Durchsuchen beginnt in der zuletzt angemeldeten Tabelle und so weiter (zu beachten bei gleichnamigen Kommandos). Wurde das Kommando in einem Vordergrund-ROM gefunden, wird ein Kaltstart dieses Programms durchgeführt und BCD4 KL FIND COMAND kehrt nicht zurück.

**BCD7 KL NEW FRAME FLY** Initialisierung eines Datenblocks für die Frame-Flyback-Chain

PE: HL=Anfangsadresse des Frame-Flyback-Blocks  
B =Event-Klasse (siehe Abschn. 3.7.)  
C =ROM-Selekt-Byte für die EVENT-Routine  
DE=Adresse der Event-Routine  
PA: keine  
UR: BC, IX, IY

Der Block (HL) wird entsprechend B, C und DE zu einem Frame-Flyback-Datenblock initialisiert. Der Kick-Counter wird auf 0 gestellt, und der Datenblock wird in die Frame-Flyback-Chain eingehängt.

**BCDA KL ADD FRAME FLY** Einfügen eines Frame-Flyback-Datenblocks in die Frame-Flyback-Chain

PE: HL=Anfangsadresse des Frame-Flyback-Blocks  
PA: keine



UR: BC,IX,IY

Siehe Abschnitt 3.7.

**BCDD KL DEL FRAME FLY** Entfernen eines Frame-Flyback-Datenblocks aus der Chain

PE: HL=Anfangsadresse des Frame-Flyback-Blocks

PA: keine

UR: BC,IX,IY

Handelt es sich um ein synchrones Event, kann es sein, daß noch einige Interrupts auf die Abarbeitung warten. Soll das unterbleiben, muß BCF8 KL DEL SYNCHRONOUS aufgerufen werden.

**BCE0 KL NEW FAST TICKER** Initialisierung eines Datenblocks für die Fast-Ticker-Chain

PE: HL=Anfangsadresse des Fast-Ticker-Blocks

B =Event-Klasse

C =ROM-Selekt-Byte für die Event-Routine

DE=Adresse der Event-Routine

PA: keine

UR: BC,IX,IY

Siehe BCD7 KL NEW FRAME FLY.

**BCE3 KL ADD FAST TICKER** Einfügen eines Fast-Ticker-Datenblocks in die Fast-Ticker-Chain

PE: HL=Anfangsadresse des Fast-Ticker-Blocks

PA: keine

UR: BC,IX,IY

Siehe Abschnitt 3.7.

**BCE6 KL DEL FAST TICKER** Entfernen eines Fast-Ticker-Datenblocks aus der Chain

PE: HL=Anfangsadresse des Fast-Ticker-Blocks

PA: keine

UR: BC,IX,IY

Siehe BCDD KL DEL FRAME FLY.

**BCE9 KL ADD TICKER** Einfügen eines Ticker-Datenblocks in die Ticker-Chain

PE: HL=Anfangsadresse des Ticker-Blocks

DE=Startverzögerung (Count Down)

BC=Wiederholverzögerung (Reload Count)



**BCF8 KL DEL SYNCHRONOUS** Löschen eines synchronen Events  
aus der Synchronous Pending Queue

PE: HL=Anfangsadresse des Event-Block  
PA: keine  
UR: IX,IY

Soll ein synchroner Event abgestellt werden, muß er erst aus der jeweiligen Chain und danach mit BCF8 KL DEL SYNCHRONOUS aus der Synchronous Pending Queue entfernt werden, falls er bereits gekickt wurde (siehe Abschn.3.7.).

**BCFB KL NEXT SYNC** Nächstes synchrones Event aus der  
Synchronous Pending Queue holen

PE: keine  
PA: CY=0 Synchronous Pending Queue ist leer  
CY=1 Block war vorhanden,HL=Anfangsadresse des Event-Blocks  
und A=alte Event-Priorität  
UR: BC,IX,IY

Wurde ein Block in der Queue gefunden,wird er daraus entfernt. Mit den erhaltenen Werten kann mit BCFE KL DO SYNC die Event-Routine ausgeführt werden. Danach ist BD01 KL DONE SYNC aufzurufen (benötigt auch die Werte von BCFB KL NEXT SYNC). Diese Routine dekrementiert den Zähler im Event-Block und hängt den Eventblock wieder in die Synchronous Pending Queue, falls der Zähler noch nicht 0 erreicht hat.

**BCFE KL DO SYNC** Synchrones Event ausführen

PE: HL=Anfangsadresse des Event-Blocks  
PA: keine  
UR: IX,IY

Siehe BCFB KL NEXT SYNC.

**BD01 KL DONE SYNC** Abschluß der Abarbeitung eines  
synchronen Events

PE: HL=Anfangsadresse des Event-Blocks  
A =alte Event-Priorität  
PA: keine  
UR: IX,IY

Siehe BCFB KL NEXT SYNC.

**BD04 KL EVENT DISABLE**

Verbietet die Ausführung aller normalen synchronen Events

PE: keine

PA: keine

UR: AF,BC,DE,IX,IY

Siehe Abschnitt 3.7.

**BD07 KL EVENT ENABLE**

Zulassung der Ausführung aller normalen synchronen Events

PE: keine

PA: keine

UR: AF,BC,DE,IX,IY

Siehe Abschnitt 3.7.

**BD0A KL DISARM EVENT**

Verbietet die Abarbeitung eines Event-Blocks

PE: HL=Anfangsadresse des Event-Blocks

PA: keine

UR: BC,DE,HL,IX,IY

Der Kick Counter wird auf einen negativen Wert gesetzt. Noch ausstehende Event-Abarbeitungen gehen verloren (außer bei synchronen Events). Neu eintreffende Kicks werden ignoriert. Diese Routine ist nur für asynchrone Event-Blocks zu verwenden.

**BD0D KL TIME PLEASE**

Ermitteln des Interruptzählerstandes

PE: keine

PA: DEHL=Zeit in 1/300 Sekunden

UR: AF,BC,IX,IY

Bei jedem Hardware-Interrupt wird der Zähler inkrementiert. Bei der Kassettenarbeit wird der Interrupt oft verboten, so daß in dem Fall nicht korrekt gezählt wird, sonst ist der Zähler zur Zeitmessung geeignet.

**BD10 KL TIME SET**

Festlegen eines neuen Interruptzählerstandes

PE: DEHL=Zeit in 1/300 Sekunden

PA: keine

UR: BC,DE,HL,IX,IY

### **3.9.1.8. Die maschinennahen Routinen - MACHINE PACK (MC)**

**BD13 MC BOOT PROGRAM**                      Laden und Starten eines Maschinencode-Programms

PE: HL=Adresse der Laderoutine  
PA: -/-  
UR: -/-

Aktivitäten: - Zurücksetzen von Peripheriegeräten  
              - Löschen aller Software-Interrupts  
              - Initialisierung aller Vektoren  
              - Aufruf des Ladeprogramms

Die Laderoutine muß folgendes zurückgeben:

CY=0 Ladefehler (in der Regel Rückkehr ins BASIC)  
CY=1 kein Fehler, HL=Einsprungadresse ins Maschinencode-  
      Programm

**BD16 MC START PROGRAM**                      Start eines Vordergrund-Programms

PE: HL=Einsprungadresse  
      C =ROM-Select-Byte  
PA: -/-  
UR: -/-

Aktivitäten: - Zurücksetzen des Betriebssystems  
              - selektieren des ROMs  
              - Vordergrundprogramm anspringen

**BD19 MC WAIT FLYBACK**                      Wartet auf den nächsten Strahlrücklauf des Bildschirms

PE: keine  
PA: keine  
UR: AF,BC,DE,HL,IX,IY

Diese Routine ist nicht interruptgesteuert. Sie wartet in einer Schleife auf den nächsten Strahlrücklauf.

**BD1C MC SET MODE**                              Festlegen des Bildschirmmodus

PE: A=Bildschirmmodus (0,1 oder 2)  
PA: keine  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Der Screen Pack wird nicht über den neuen Modus informiert und der Bildschirm nicht gelöscht. Alle Ausgaben werden so gemacht, als wäre kein neuer Modus eingestellt.

**BD1F MC SCREEN OFFSET** Festlegen des Hardware-Scroll-Offsets

PE: HL=Scroll-Offset  
A =RAM-Viertel für den Bildwiederholtspeicher (0, 4, 8, 0CH)  
PA: keine  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Das Screen Pack wird nicht informiert.

**BD22 MC CLEAR INKS** alle Tinten auf eine Farbe setzen

PE: DE=Anfangsadresse einer Farbtabelle  
PA: keine  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Aufbau Farbtabelle:

Byte 1=Paletten-Farbnummer für den Bildschirmrand (BORDER)  
Byte 2=Paletten-Farbnummer für alle Tinten

**BD25 MC SET INKS** Festlegen aller Tintenfarben

PE: DE=Anfangsadresse einer Farbtabelle  
PA: keine  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Aufbau Farbtabelle:

Byte 1=Paletten-Farbnummer für den Bildschirmrand (BORDER)  
Byte 2=Paletten-Farbnummer für Tinte 0  
Byte 3=Paletten-Farbnummer für Tinte 1

.  
.  
.

Byte 17=Paletten-Farbnummer für Tinte 15

**BD28 MC RESET PRINTER** Drucker-Vektoren zurücksetzen

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX,IY

Die Druckerübersetzungstabelle wird mit ihren Standardwerten gefüllt.

**BD2B MC PRINT CHAR** Zeichen zum Drucker senden

PE: A =Zeichen  
PA: CY=1 Zeichen wurde gedruckt  
CY=0 Zeichen wurde nicht gedruckt  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

Konnte das Zeichen nicht innerhalb von 0,4 Sekunden gedruckt werden, kehrt die Routine mit CY=0 zurück.

**BD2E MC BUSY PRINTER**                      Feststellen, ob der Drucker bereit ist

PE: keine

PA: CY=1 Drucker ist nicht bereit oder nicht angeschlossen  
CY=0 Drucker ist bereit

UR: A,BC,DE,HL,IX,IY

**BD31 MC SEND PRINT**                      Zeichen zum Drucker senden

PE: A=Zeichen

PA: CY=1

UR: BC,DE,HL,IX,IY

Die Routine überprüft nicht die Bereitschaft des Druckers!

**BD34 MC SOUND REGISTER**                      Soundcontroller-Register laden

PE: A =Registernummer

C =Datenbyte für das Register

PA: keine

UR: DE,HL,IX,IY

**BD58 MC PRINT TRANSLATION**                      Festlegen einer neuen Zeichen-Übersetzungstabelle für den Drucker

PE: HL=Anfangsadresse der neuen Übersetzungstabelle

PA: CY=1 kein Fehler

CY=0 Tabelle zu lang

UR: IX,IY

Aufbau der Übersetzungstabelle:

1. Byte - Anzahl der Einträge (max.20)

Aufbau eines Eintrags:

1. Byte - zu übersetzender Zeichencode

2. Byte - zugeordneter Zeichencode

Die Tabelle wird in die Übersetzungstabelle des Betriebssystems kopiert. Der Tabellenbereich kann deshalb danach anderweitig verwendet werden.

Standardbelegung der Übersetzungstabelle:

alt	neu	alt	neu
A0H	5EH	ABH	7CH
A1H	5CH	ACH	7DH
A2H	7BH	ADH	7EH
A3H	23H	AEH	5DH
A6H	40H	AFH	5BH

### 3.9.1.9. Routine für die Sprungleiste - JUMPER (JUMP)

**BD37 JUMP RESTORE**                      Herstellen der Original-Sprung-  
leiste

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX,IY

Alle Vektoren von 0BB00H bis 0BD5EH werden in den RESET-Zustand des KC compact zurückgesetzt.

### 3.9.1.10. Die Indirections der Betriebssystem-Packs (IND)

**BDCD IND TXT DRAW CURSOR**              Cursor-Fleck zeichnen, falls die-  
ser auf System- und Anwender-Ebe-  
nen eingeschaltet ist

PE: keine  
PA: keine  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

**BDD0 IND TXT UNDRAW CURSOR**            Entfernen des Cursor-Flecks,  
falls dieser auf System- und An-  
wender-Ebene eingeschaltet ist

PE: keine  
PA: keine  
UR: BC,DE,HL,IX,IY

**BDD3 IND TXT WRITE CHAR**              Zeichenausgabe auf Bildschirm

PE: A=Zeichencode  
     H=Spalte  
     L=Zeile  
PA: keine  
UR: IX,IY

Die linke, untere Ecke (0,0) bildet den Bezugspunkt für die Koordinatenangaben. Mit dieser Routine werden keine Control-Codes ausgeführt, keine Ausgaben auf dem Grafikcursor realisiert, die Koordinaten werden nicht geprüft und es wird ohne Cursor gearbeitet.

**BDD6 IND TXT UNWRITE**                  Zeichen vom Bildschirm lesen

PE: H=Spalte  
     L=Zeile  
PA: CY=1 A=Zeichencode  
     CY=0 kein Zeichen erkannt  
UR: IX,IY



Die linke, untere Ecke (0,0) ist Bezugspunkt für die Koordinatenangaben. Soll die Cursor-Position geprüft werden, darf der Cursor nicht dargestellt sein. Es wird in zwei Durchgängen versucht, das Zeichen zu erkennen. Zuerst wird angenommen, daß das Zeichen mit der aktuellen Stift-Tinte geschrieben wurde. Wurde kein Zeichen erkannt, wird im zweiten Durchgang angenommen, daß der Hintergrund des Zeichens mit der aktuellen Hintergrund-Tinte geschrieben wurde.

**BDD9 IND TXT OUT ACTION** Zeichen auf Bildschirm ausgeben  
oder Control-Code ausführen

PE: A=Zeichen-oder Control-Code  
PA: keine  
UR: IX,IY

**BDDC IND GRA PLOT** Punkt zeichnen

PE: DE=X-Koordinate  
HL=Y-Koordinate  
PA: keine  
UR: IX,IY

Bezugspunkt für die Koordinatenangaben ist der Ursprung (Origin).

**BDDF IND GRA TEST** Ermitteln der Tinte eines Punkte

PE: DE=X-Koordinate  
HL=Y-Koordinate  
PA: A=Tintenummer des Punktes  
UR: IX,IY

Bezugspunkt für die Koordinatenangaben ist der Ursprung (Origin).  
Der Cursor wird auf die neue Position gesetzt.

**BDE2 IND GRA LINE** Linie zeichnen

PE: DE=X-Koordinate  
HL=Y-Koordinate  
PA: keine  
UR: IX,IY

Bezugspunkt für die Koordinatenangaben ist der Ursprung (Origin).  
Es wird eine Linie vom alten Grafikcursor zu den angegebenen Koordinaten gezogen. Der Cursor wird auf die neue Position gesetzt. Mit der Routine werden nur Punkte innerhalb des Grafikfensters gesetzt. Der eingestellte Vordergrund-und Erster-Punkt-Modus werden beachtet.



**BDF4 IND KM SCAN KEYS**

Tastaturabfrage

PE: keine  
PA: keine  
UR: IX, IY

Sind Tasten gedrückt, werden diese in den Tastaturpuffer eingetragen. Für diese Routine muß der Interrupt gesperrt sein. Wurde [ESC] gedrückt, wird automatisch BDEE IND TEST BREAK aufgerufen.

### 3.9.2. Die obere Sprungleiste des Kernel - HIGH KERNEL JUMBLOCK (HI KL)

**B900 HI KL U ROM ENABLE**Einblenden des selektierten ROM  
im Bereich C000H-FFFFH

PE: keine  
PA: A=alter ROM-Status  
UR: BC, DE, HL, IX, IY

**B903 HI KL U ROM DISABLE**ROM im Bereich C000H-FFFFH  
ausblenden

PE: keine  
PA: A=alter ROM-Status  
UR: BC, DE, HL, IX, IY

**B906 HI KL L ROM ENABLE**

Betriebssystem-ROM einblenden

PE: keine  
PA: A=alter ROM-Status  
UR: BC, DE, HL, IX, IY

**B909 HI KL L ROM DISABLE**

Betriebssystem-ROM ausblenden

PE: keine  
PA: A=alter ROM-Status  
UR: BC, DE, HL, IX, IY

**B90C HI KL ROM RESTORE**ROM-Konfiguration wieder herstel-  
len

PE: A=alter ROM-Status  
PA: keine  
UR: BC, DE, HL, IX, IY

- B90F HI KL ROM SELECT** ROM auswählen und einblenden im Bereich C000H-FFFFH
- PE: C=ROM-Select-Byte  
PA: C=alte ROM-Selection  
B=alter ROM-Status  
UR: DE,HL,IX,IY
- B912 HI KL CURR SELECTION** Ermitteln, welches ROM im Bereich C000H-FFFFH selektiert ist
- PE: keine  
PA: A=ROM-Select-Byte  
UR: F,BC,DE,HL,IX,IY
- B915 HI KL PROBE ROM** Klasse und Version eines ROM ermitteln
- PE: C=ROM-Select-Byte  
PA: A=ROM-Klasse  
L=ROM-Nummer  
H=Versionsnummer  
UR: C,DE,IX,IY
- Siehe auch BCCB KL ROM WALK.
- B918 HI KL ROM DESELECTION** frühere ROM-Selection wieder herstellen
- PE: C=alte ROM-Selection  
B=alter ROM-Status  
PA: C=zuletzt eingestelltes ROM  
UR: AF,DE,HL,IX,IY
- B91B HI KL LDIR** LDIR
- PE: HL=Adresse 1. Quellbyte  
DE=Adresse 1. Zielbyte  
BC=Länge des zu verschiebenden Bereichs  
PA: wie nach LDIR  
UR: wie nach LDIR
- B91E HI KL LDDR** LDDR
- PE: HL=Adresse 1. Quellbyte  
DE=Adresse 1. Zielbyte  
BC=Länge des zu verschiebenden Bereichs  
PA: wie nach LDDR  
UR: wie nach LDDR

**B921 HI KL POLL SYNCHRONOUS**      Test, ob ein synchrones Event auf seine Abarbeitung wartet

PE: keine

PA: CY=0 Warteschlange ist leer

CY=1 in der Warteschlange befindet sich ein abzuarbeitendes synchrones Event

UR: BC,DE,HL,IX,IY

Diese Routine entfernt den Event-Block nicht aus der Pending Queue. Sie dient dem schnelleren Polling und kann auch aus einer Event-Behandlungsroutine aufgerufen werden. Gemeldet werden dann nur Event-Blöcke deren Priorität höher ist, als die der sich gerade in der Abarbeitung befindlichen Event-Routine bzw. des aufrufenden Vordergrundprogramms.

**B92A HI KL SCAN NEEDED**      Festlegen, daß beim nächsten Interrupt die Tastatur abgefragt werden soll

PE: keine

PA: keine

UR: AF,BC,DE,IX,IY

### 3.9.3. Die untere Sprungleiste des Kernel - LOW KERNEL JUMBLOCK (LOW)

**0000 LOW RESET ENTRY**      Kaltstart  
**RST 0**

PE: keine

PA: -/-

UR: -/-

**0008 LOW JUMP**      Sprung zu einer Routine im ROM  
**RST 8**      oder RAM im Bereich 0000H-3FFFH

PE: 2-Byte-Inline-Adresse

PA: keine

UR: AF,BC,DE,HL,IX,IY

Dem Restartbefehl wird im Maschinencode die Adresse der gewünschten Routine nachgestellt. Da Bit 14 und 15 für diesen Adreßbereich nicht gebraucht werden, dienen sie der Speichereinstellung:

Bit 14=0: von 0 bis 3FFFH ROM einblenden

      =1: von 0 bis 3FFFH ROM ausblenden

Bit 15=0: von C000H bis FFFFH ROM einblenden

      =1: von C000H bis FFFFH ROM ausblenden

**Beispiel:** RST 8

```
DEFW adresse+C000H ;kein ROM ein
```

Die Routine gibt vorher gesperrte Interrupts wieder frei und die alte Speicherkonfiguration wird nach Abarbeitung der gerufenen Routine wieder hergestellt.

**000B LOW KL LOW PCHL** Sprung zu einer Routine im ROM oder RAM im Bereich 0000H-3FFFH

PE: HL=ROM-Status und Routinenadresse

PA: keine

UR: AF,BC,DE,HL,IX,IY

Die Routine entspricht 0008 LOW JUMP nur daß Adresse und ROM-Status in HL übergeben werden. HL entfällt somit zur Parameterübergabe.

**000E LOW PCBC INSTRUCTION** Sprung zur Adresse in BC,JP (BC)

PE: BC=Routinenadresse

PA: keine

UR: AF,BC,DE,HL,IX,IY

Der Sprung wird mit PUSH BC und RET durchgeführt.

**0010 LOW SIDE CALL** Aufruf einer Routine in einem RST 10H benachbarten Erweiterungs-ROM im Bereich C000H-FFFFH

PE: 2-Byte-Inline-Adresse

PA: keine

UR: AF,BC,DE,HL,IX

Für den Adreßbereich C000H bis FFFFH werden eigentlich nur 14 Adreßbits gebraucht (BIT 14 und 15 sind immer 1). Deshalb wird zur "Adreßbildung" C000H abgezogen. Bit 14 und 15 stehen somit für die Auswahl des Erweiterungs-ROM zur Verfügung.

**Beispiel:** RST 10H

```
DEFW adresse-C000H+2*4000H ;Routine im 2.  
;Erweiterungs-ROM
```

Die Routine gibt vorher gesperrte Interrupts wieder frei und die alte Speicherkonfiguration wird nach Abarbeitung der gerufenen Routine wieder hergestellt.

**0013 LOW KL SIDE PCHL** Aufruf einer Routine in einem benachbarten Erweiterungs-ROM im Bereich C000H-FFFFH

PE: HL=Routinenadresse +ROM-Offset  
 PA: keine  
 UR: AF,BC,DE,HL,IX

Diese Routine entspricht 0010 LOW SIDE CALL, nur daß Adresse und ROM-Offset in HL übergeben werden. HL entfällt dann zur Parameterübergabe.

**0016 LOW PCDE INSTRUCTION** Sprung zur Adresse in DE,JP (DE)

PE: DE=Routinenadresse  
 PA: keine  
 UR: AF,BC,DE,HL,IX,IY

Der Sprung wird durch PUSH DE und RET durchgeführt.

**0018 LOW FAR CALL** Aufruf einer Routine im RAM oder  
**RST 18H** ROM im ganzen Adreßbereich

PE: 2-Byte-Inline-Adresse der 3-Byte-far-adress  
 PA: keine  
 UR: AF,BC,DE,HL,IX

**Beispiel:** RST 18H  
           DEFW FADDRESS                   ;Zeiger far adress  
           ...  
           FADDRESS:DEFW adresse         ;Routinenadresse  
           DEFB konfig                    ;benötigte ROM-Konfiguration

Mit diesem Restart können alle Adressen in jedem RAM oder ROM angesprungen werden. Das Konfigurationsbyte in der far adress wird wie folgt gewertet:

0-FBH: ROM mit dieser Nummer selektieren und einblenden, der Betriebssystem-ROM wird ausgeblendet  
 FCH : oben wird kein neuer ROM selektiert, oben und unten wird ROM eingeblendet  
 FDH : oben wird kein neuer ROM selektiert, oben wird ROM und unten wird RAM eingeblendet  
 FEH : oben wird kein neuer ROM selektiert, oben wird RAM und unten wird ROM eingeblendet  
 FFH : oben wird kein neuer ROM selektiert, oben und unten wird RAM eingeblendet

Die Routine gibt vorher gesperrte Interrupts wieder frei und die alte Speicherkonfiguration wird nach Abarbeitung der gerufenen Routine wieder hergestellt.

**001B LOW KL FAR PCHL** Aufruf einer Routine im RAM oder  
 ROM im ganzen Adreßbereich

PE: HL=Routinenadresse  
 C =ROM-Konfiguration

PA: keine  
UR: AF,BC,DE,HL,IX

Diese Routine entspricht dem RST 18H, nur wird die Adresse in HL und die gewünschte ROM-Konfiguration in C übergeben. Diese Register entfallen somit zur Parameterübergabe.

**001E LOW PCHL INSTRUCTION** Sprung zur Adresse in HL, JP (HL)

PE: HL=Routinenadresse  
PA: keine  
UR: AF,BC,DE,HL,IX,IY

Auf dieser Adresse steht der Befehl JP (HL).

**0020 LOW RAM LAM** Akku mit Inhalt der durch HL  
**RST 20H** adressierten Adresse laden

PE: HL=RAM-Adresse  
PA: A =Inhalt dieser Speicherzelle  
UR: F,BC,DE,HL,IX,IY

Dieser Restart dient dazu, aus einem laufendem ROM-Programm heraus RAM-Zellen auszulesen. Da Schreibbefehle immer zum RAM gehen, ist ein Vektor für das RAM-Beschreiben nicht erforderlich.

**0023 LOW KL FAR ICALL** Aufruf einer Routine im RAM oder  
ROM im ganzen Adreßbereich

PE: HL=Anfangsadresse der 3-Byte-far-adress  
PA: keine  
UR: AF,BC,DE,HL,IX

Diese Routine entspricht RST 18H, nur wird hier die far adress in HL übergeben. HL entfällt somit zur Parameterübergabe.

**0028 LOW FIRM JUMP** Sprung zu einer Routine im  
**RST 28H** Betriebssystem-ROM

PE: Inline-angegebener Vektor zur Routine  
PA: keine  
UR: AF,BC,DE,HL,IX,IY

Die Adresse der gewünschten Routine wird im Maschinencode unmittelbar nach dem RST 28H angegeben.

**Beispiel:** RST 28H

DEFW adresse

Unabhängig davon, ob der Betriebssystem-ROM vorher ein- oder ausgeschaltet war, wird er nach der Abarbeitung der gewünschten Routine immer ausgeschaltet. Vorher verbotene Interrupts werden durch diesen Restart wieder freigegeben.



**0030 LOW USER RESTART**                    Speichern des ROM-Status in 2BH,  
**RST 30H**                                    Einblenden des unteren RAM und  
    Sprung zum RST 20H im RAM

PE: -/- (je nach Anwenderprogramm)

PA: -/- (je nach Anwenderprogramm)

UR: -/- (je nach Anwenderprogramm)

Dieser Restart kann vom Anwender belegt werden. Der ROM-Status sollte nach Abarbeitung der Routine wieder hergestellt werden (2BH).

**0038 LOW INTERRUPT ENTRY**                Einsprungsadresse für alle Hard-  
**RST 38H**                                    ware-Interrupts (Interruptmode 1)

PE: keine

PA: keine

UR: AF, BC, DE, HL, IX, IY

Siehe Abschnitt 3.7.

**003B LOW EXT INTERRUPT**                Einsprungsadresse für externe  
    Interrupts

PE: keine

PA: keine

UR: IX, IY

### **3.9.4. Die BASIC-Vektoren**

Bei den nun folgend beschriebenen Unterprogrammen sind einige Routinen dabei, die keine Vektoren im RAM besitzen. Da diese jedoch für den Anwender interessant sein können, wurden sie mit ihren BASIC-ROM-Originaladressen aufgenommen. Diese Routinen müssen dann über die entsprechenden Restarts aufgerufen werden.

#### **3.9.4.1. Der Editor**

**BD5E EDIT**                                    Ändern bzw. Neueingabe einer Zei-  
    chenkette

PE: HL=Anfangsadresse des Zeichenketten-Puffers

PA: CY=1 Editieren wurde mit [RETURN] abgeschlossen

      CY=0 Editieren wurde mit [ESC] abgebrochen (Fehlerfall)

UR: BC, DE, HL, IX, IY

Die Länge der zu editierenden Zeichenkette kann nicht größer als 255 Zeichen sein. Die Zeichenkette muß immer mit einem Null-Byte abgeschlossen werden. Aus den beiden Gründen muß die Puffergröße immer 256 Bytes betragen. Der Puffer muß vollständig im zentralen RAM (4000H-BFFFH) liegen. Bei Aufruf des Editors werden alle

Zeichen des Puffers bis zum Null-Byte automatisch im aktuellen Bildschirmfenster ausgegeben. Steuerzeichen werden als Pseudografikzeichen dargestellt. Ausgenommen davon sind die Codes 0,13 und 16, die der Editor als Steuerzeichen interpretiert. Da der Editor von BASIC aus verwendet wird, wird der Cursor, wenn am Pufferanfang eine Zahl gefunden wurde, immer nach der Zahl positioniert, ansonsten immer am Zeichenkettenanfang. Während des Editierens bzw. der Eingabe ist die Anwendung des Copy-Cursors im aktuellen Textfenster möglich. Paßt der Text nicht vollständig in das Textfenster, wird dieses selbständig gescrollt.

### 3.9.4.2. Die Fließkomma-Routinen

Bei der Nutzung der Fließkomma-Routinen gelten folgende allgemeine Bedingungen:

- Fließkommazahlen werden an das Unterprogramm übergeben, indem Zeiger, die auf sie zeigen, in HL und bei Bedarf in DE übergeben werden. Als Abkürzung für eine Fließkommazahl werden im folgenden, je nach verwendetem Doppelregister, FLO(HL) bzw. FLO(DE) verwendet.
- Ergebniswerte werden mit einem Zeiger auf die Ergebniszahl in HL zurückgegeben. HL wird in den Routinen nicht geändert. In einigen Fällen wird das Ergebnis in A zurückgegeben.
- Im Fehlerfall (CY=0) werden in folgenden Flags zusätzliche Informationen zurückgegeben:
  - Z=1 -Division durch Null
  - S=1 -ungültiger Parameter
  - P=1 -Überlauf
- Die Fließkommazahlen dürfen nicht im Bereich 0-3FFFH liegen.

### Zufallszahlenberechnung

**BDBB FLO RANDOMIZE 0**                      89656C07H Standardstartwert zur Zufallszahlenberechnung

PE: keine  
PA keine  
UR: AF,BC,DE,IX,IY

Zufallszahlen werden immer aus einer vorgegebenen Zahl, einem Doppelwort (4 Bytes), berechnet. Diese Zahl ist beim Start des KC compact 89656C07H. BDBB FLO RANDOMIZE 0 setzt die Zufallszahlenroutine in den Ausgangszustand zurück.

**BDBE FLO RANDOMIZE**                      Festlegen eines neuen Doppelworts für die Zufallszahlenberechnung

PE: FLO(HL)=Fließkommazahl  
PA: keine  
UR: C,IY,FLO(HL)  
Das Doppelwort wird mit der Verknüpfung  
FLO(HL) XOR 89656C07H  
gebildet.

**BD7F FLO RND** Berechnen einer Zufallszahl

PE: FLO(HL) = Speicher für die Zufallszahl  
PA: FLO(HL) = errechnete Zufallszahl  
UR: HL, IY

**BD8B FLO LAST RND** letzte Zufallszahl wiederholen

PE: FLO(HL) = Speicher für die Zufallszahl  
PA: FLO(HL) = letzte Zufallszahl  
UR: HL, IY

### Operationen

**BD7C FLO ADD** Addition zweier Zahlen

PE: FLO(HL), FLO(DE)  
PA: FLO(HL)  
CY=0 Überlauffehler  
UR: HL, FLO(DE)

**Funktion:**  $FLO(HL) = FLO(HL) + FLO(DE)$

**BD82 FLO SUB\*** Subtraktion zweier Zahlen

PE: FLO(HL), FLO(DE)  
PA: FLO(HL)  
CY=0 Überlauffehler  
UR: HL, FLO(DE)

**Funktion:**  $FLO(HL) = FLO(DE) - FLO(HL)$

**349A FLO SUB** Subtraktion zweier Zahlen

PE: FLO(HL), FLO(DE)  
PA: FLO(HL)  
CY=0 Überlauffehler  
UR: HL, FLO(DE)

**Funktion:**  $FLO(HL) = FLO(HL) - FLO(DE)$

**BD85 FLO MULT** Multiplikation zweier Zahlen

PE: FLO(HL), FLO(DE)  
PA: FLO(HL)  
CY=0 Überlauffehler  
UR: HL, FLO(DE)

**Funktion:**  $FLO(HL) = FLO(HL) * FLO(DE)$

**BD88 FLO DIV** Division zweier Zahlen

PE: FLO(HL), FLO(DE)  
PA: FLO(HL)  
CY=0, Z=0 Überlauffehler  
CY=0, Z=1 Division durch Null  
UR: HL, FLO(DE)

**Funktion:**  $FLO(HL) = FLO(HL) / FLO(DE)$

**BDA0 FLO POT** Potenzrechnung

PE: FLO(HL), FLO(DE)  
PA: FLO(HL)  
CY=0, S=1 ungültiger Parameter  
CY=0, P=1 Überlauffehler  
UR: HL, FLO(DE)

**Funktion:**  $FLO(HL) = FLO(HL) FLO(DE)$

**BD8E FLO VGL** Vergleichsfunktion

PE: FLO(HL), FLO(DE)  
PA: A=-1, CY=1 wenn  $FLO(HL) - FLO(DE) = \text{negativ}$   
A=0, Z=1 wenn  $FLO(HL) - FLO(DE) = \text{null}$   
A=1 wenn  $FLO(HL) - FLO(DE) = \text{positiv}$   
UR: BC, DE, HL, FLO(HL), FLO(DE)

**Funktionen****BD91 FLO VZW** Vorzeichenwechsel

PE: FLO(HL)  
PA: FLO(HL)  
UR: BC, DE, HL, IY

**BD9D FLO SQR** Wurzelfunktion

PE: FLO(HL)  
PA: FLO(HL)  
CY=0 Zahl war negativ  
UR: HL

**Funktion:**  $FLO(HL) = SQR(FLO(HL))$

**BDA3 FLO LOG NAT** natürlicher Logarithmus

PE: FLO(HL)  
PA: FLO(HL)  
CY=0 Argument war kleiner als Null  
UR: HL

**Funktion:**  $FLO(HL) = LOG (FLO(HL))$

**BDA6 FLO LOG DEC**

dekadischer Logarithmus

PE: FLO(HL)

PA: FLO(HL)

CY=0 Überlauferfehler

UR: HL

**Funktion:**  $FLO(HL) = LOG_{10} (FLO(HL))$

**BDAC FLO SIN**

Sinusfunktion

PE: FLO(HL)

PA: FLO(HL)

CY=0 Argument war zu groß

UR: HL

**Funktion:**  $FLO(HL) = SIN (FLO(HL))$  (siehe auch BD97 FLO DEG/RAD)

**BDAF FLO COS**

Cosinusfunktion

PE: FLO(HL)

PA: FLO(HL)

CY=0 Argument war zu groß

UR: HL

**Funktion:**  $FLO(HL) = COS (FLO(HL))$  (siehe auch BD97 FLO DEG/RAD)

**BDB2 FLO TAN**

Tangensfunktion

PE: FLO(HL)

PA: FLO(HL)

CY=0, Z=1 Division durch Null

CY=0, S=1 Argument war zu groß

UR: HL

**Funktion:**  $FLO(HL) = TAN (FLO(HL))$  (siehe auch BD97 FLO DEG/RAD)

**BDB5 FLO ARC TAN**

Arkustangensfunktion

PE: FLO(HL)

PA: FLO(HL)

UR: HL

**Funktion:**  $FLO(HL) = ARCTAN (FLO(HL))$  (siehe auch BD97 DEG/RAD)

**BD79 FLO 10 A** Exponentialfunktion zur Basis 10

PE: FLO(HL), A

PA: FLO(HL)

CY=0 Überlauferfehler

UR: HL

**Funktion:**  $FLO(HL) = FLO(HL) * 10^A$

#### **BD94 FLO SGN**

Signumfunktion

PE: FLO(HL)

PA: A=-1, CY=1 wenn FLO(HL)=negativ

A=0, Z=1 wenn FLO(HL)=null

A=1 wenn FLO(HL)=positiv

UR: BC,DE,HL,IY,FLO(HL)

**Funktion:**  $A = SGN (FLO(HL))$

#### **BD61 FLO MOVE**

Verschiebefunktion

PE: FLO(DE), FLO(HL)

PA: FLO(HL), A=Exponentbyte von FLO(DE), CY=1

UR: BC,DE,HL,IX,IY,FLO(DE)

**Funktion:**  $FLO(HL) = FLO(DE)$

#### **BD9A FLO PI**

Laden der Zahl PI

PE: FLO(HL)

PA: FLO(HL), CY=1

UR: BC,HL,IX,IY

**Funktion:**  $FLO(HL) = PI$

#### **BD97 FLO DEG/RAD**

Umstellung Winkelmaß -Bogenmaß

PE: A=0 Bogenmaß (RAD)

A>0 Winkelmaß (DEG)

PA: keine

UR: AF,BC,DE,HL,IX,IY

### **3.9.4.3. Die Integer-Routinen**

Die Parameterübergabe erfolgt standardmäßig in den Doppelregistern HL und DE.

#### **Berechnungen mit vorzeichenbehafteten Integer-Zahlen**

##### **DD4A INT ADD VZ**

Addition zweier Zahlen

PE: HL, DE

PA: HL

CY=0 Überlauferfehler

UR: BC,DE,IX,IY

**Funktion:**  $HL = HL + DE$  (muß über RST aufgerufen werden)

**DD52 INT SUB\*VZ** Subtraktion zweier Zahlen

PE: HL, DE  
PA: HL  
DE=alter Wert von HL  
CY=0 Überlauffehler  
UR: BC,IX,IY

**Funktion:**  $HL = DE - HL$  (muß über RST aufgerufen werden)

**DD53 INT SUB VZ** Subtraktion zweier Zahlen

PE: HL, DE  
PA: HL  
CY=0 Überlauffehler  
UR: BC,DE,IX,IY

**Funktion:**  $HL = HL - DE$  (muß über RST aufgerufen werden)

**DD5B INT MULT VZ** Multiplikation zweier Zahlen

PE: HL,DE  
PA: HL  
CY=0 Überlauffehler  
UR: DE,IX,IY

**Funktion:**  $HL = HL * DE$   
(muß über RST aufgerufen werden)

**DD9C INT DIV VZ** Division zweier Zahlen

PE: HL,DE  
PA: HL,DE  
CY=0 Überlauffehler  
UR: IX,IY

**Funktion:**  $HL = HL / DE$   
 $DE = HL \text{ MOD } DE$   
(muß über RST aufgerufen werden)

**DDA3 INT MOD VZ** Division zweier Zahlen

PE: HL,DE  
PA: HL,DE  
CY=0 Überlauffehler  
UR: IX,IY

**Funktion:**  $HL = HL \text{ MOD } DE$   
 $DE = HL / DE$   
(muß über RST aufgerufen werden)

**DE02 INT VGL** Vergleich zweier Zahlen

PE: HL,DE  
PA: A=-1, CY=1 wenn HL - DE = negativ  
A=0, Z=1 wenn HL - DE = null  
A=1 wenn HL -DE = positiv  
UR: BC,DE,HL,IX,IY  
(muß über RST aufgerufen werden)

**DDED INT VZW** Vorzeichenwechsel einer Zahl

PE: HL  
PA: HL  
CY=0 Überlauffehler  
UR: BC,DE,IX,IY  
(muß über RST aufgerufen werden)

**DDF9 INT SGN** Signumfunktion einer Zahl

PE: HL  
PA: A=-1, CY=1 wenn HL = negativ  
A=0, Z=1 wenn HL = null  
A=1 wenn HL = positiv  
UR: BC,DE,IX,IY  
(muß über RST aufgerufen werden)  
Berechnungen mit vorzeichenlosen Integer-Zahlen

**DD72 INT MULT** Multiplikation zweier Zahlen

PE: HL,DE  
PA: HL  
CY=1 Überlauffehler  
UR: BC,DE,IX,IY

**Funktion:** HL = HL \* DE  
(muß über RST aufgerufen werden)

**DDAB INT DIV** Division zweier Zahlen

PE: HL,DE  
PA: HL,DE  
CY=0,Z=0 Überlauffehler  
CY=0,Z=1 Division durch Null  
UR: BC,IX,IY

**Funktion:** HL = HL / DE  
DE = HL MOD DE  
(muß über RST aufgerufen werden)



### 3.9.4.4. Konvertierungs-Routinen

Diese Routinen dienen der Konvertierung zwischen Integer- und Fließkommazahlen. Als Abkürzung für den Zeiger auf ein Doppelwort (Zeiger in HL) wird LW(HL) verwendet. Wobei LW für long word (Doppelwort) steht.

**BD6A ROUND FLO TO HLA**                      Fließkommazahl --> Integerzahl

PE: FLO(HL)  
PA: HL=Absolutwert  
    Bit 7,A = Vorzeichen  
    CY=0 Überlauferfehler  
UR: BC,DE,IY

**BD64 KONV HLA TO FLO**                      Integerzahl --> Fließkommazahl

PE: HL=Absolutwert  
    BIT 7,A = Vorzeichen  
    FLO(DE) (für Ergebnis)  
PA: FLO(HL) (HL=alter Wert von DE)  
UR: BC,IX,IY

**BD67 KONV LW TO FLO**                      Doppelwort --> Fließkommazahl

JPE: LW(HL),BIT 7,A =Vorzeichen  
PA: FLO(HL)  
UR: BC,DE,HL,IY

**BD6D ROUND FLO TO LW**                      Fließkommazahl --> Doppelwort  
mit Rundung der Zahl

PE: FLO(HL)  
PA: LW(HL) = Absolutwert  
    Bit 7,B = Vorzeichen  
    CY=0 Überlauferfehler  
UR: DE,HL,IY

Siehe BASIC-Kommando ROUND.

**BD70 FIX FLO TO LW**                      Fließkommazahl --> Doppelwort  
ohne Rundung der Zahl

PE: FLO(HL)  
PA: LW(HL) = Absolutwert  
    Bit 7,B = Vorzeichen  
UR: DE,HL,IY

Siehe BASIC-Kommando FIX.

**BD73 INT FLO TO LW** Fließkommazahl --> Doppelwort

PE: FLO(HL)  
PA: LW(HL) = Absolutwert  
Bit 7, B = Vorzeichen  
CY=0 Überlauferfehler  
UR: DE, HL, IY

Siehe BASIC-Kommando INT.

**BDB8 KONV LW+C TO FLO** "5-Byte-Wort" --> Fließkommazahl

PE: LW(HL), C  
PA: FLO(HL) = LW(HL)\*256 +C  
UR: DE, HL, IY

**DD37 KONV HLB TO INT** Komplementärbildung

PE: HL=Absolutwert  
Bit 7, B = Vorzeichen  
PA: HL = Zahl in Komplementärdarstellung  
CY=0 Überlauferfehler  
UR: BC, DE, IX, IY

### Dezimalumwandlung

**BD76 FLO PREPARE** Fließkommazahl --> Dezimalzahl

PE: FLO(HL)  
PA: LW(HL) = normierte Mantisse  
B = Vorzeichen Mantisse  
D = Vorzeichen Exponent  
E = Exponent bzw. Kommazifferposition  
C = Zahl signifikanter Mantissen-Bytes  
UR: HL

**DD2A INT PREPARE VZ** Integerzahl --> Dezimalzahl `mit Vorzeichen

PE: HL =Zahl in Komplementärdarstellung  
PA: HL =Absolutwert  
Bit 7, B =Vorzeichen  
C =2  
E =0  
UR: IX, IY

**DD39 INT PREPARE** Integerzahl --> Dezimalzahl ohne Vorzeichen

PE: HL=positive Zahl  
PA: HL=Absolutwert

B =0

C =2

E =0

UR: AF,D,IX,IY

### 3.10.Arbeitszellen

Alle Teile des Betriebssystems und der BASIC-Interpreter beanspruchen für ihre Nutzung Arbeitszellen. In den folgenden Tabellen sind die wichtigsten Zellen und Bereiche zusammengefaßt.

#### 3.10.1.Betriebssystem-Arbeitszellen

##### KERNEL

Adresse/Bereich	Bedeutung
B82D,B82E	Anfang der Asynchronous Pending Queue
B82F,B830	letzter Block in der Pending Queue
B831 Flag	bei Queue-Bearbeitung
B832,B833	Zwischenspeicher für Stackpointer bei der Queue-Bearbeitung
B834-B8B3	Stackbereich für Queue-Bearbeitung
B8B4-B8B7	TIME (Doppelwort der internen Uhr)
B8B8	Sperrbyte bei Überlauf der inneren Uhr
B8B9,B8BA	Anfang der Frame Flyback Chain
B8BB,B8BC	Anfang der Fast Ticker Chain
B8BD,B8BE	Anfang der Ticker Chain
B8BF	Zähler für Fast-Ticker (jeder 6. --> Ticker)
B8C0,B8C1	Anfang der Synchronous Pending Queue
B8C2	aktuelle Synchronous Event-Priorität
B8C3-B8D2	RSX-Name bei BCD4 KL FIND COMMAND
B8D3,B8D4	Anfang der External Command Chain
B8D5	aktuelle RAM-Konfiguration
B8D6	aktuelle ROM-Konfiguration
B8D7,B8D8	Startadresse des laufenden Vordergrund-Programms
B8D9	ROM-Konfiguration des laufenden Vordergrund-Programms
B8DA-B8F9	IY-Bereich für die Hintergrund-ROMs (0-15)
B8FA-B8FF	unbenutzt

##### MACHINE PACK

Adresse/Bereich	Bedeutung
B804-B82C	Drucker-Übersetzungstabelle

**SCREEN PACK**

Adresse/Bereich	Bedeutung
B7C3	Bildschirmmodus
B7C4, B7C5	Hardware-Scroll-Offset
B7C6	High-Teil der Bildwiederholungspeicher-Anfangs- adresse (00H, 40H, 80H, C0H)
B7C7-B7C9	Modus beim Punktesetzen (deckend, AND, XOR, OR)
B7CA-B7D1	unbenutzt
B7D2	Periode 1 für Farbblinken
B7D3	Periode 0 für Farbblinken
B7D4-B7E4	Paletten-Farbwerte aller Tinten und von Border der Blinkperiode 1
B7E5-B7F5	Paletten-Farbwerte aller Tinten und von Border der Blinkperiode 0
B7F6	aktueller Farbsatz
B7F7	Flag für neue Farben in der Tabelle
B7F8	Zähler für aktuelle Blinkperiode
B7F9-B801	Frame Flyback Block für Farbblinken
B802, B803	bei verschiedenen Grafik-Routinen verwendet

**TEXT VDU**

Adresse/Bereich	Bedeutung
B6B5	aktuelles Textfenster
B6B6-B6C3	Parameter Fenster 0
B6C4-B6D1	Parameter Fenster 1
B6D2-B6DF	Parameter Fenster 2
B6E0-B6ED	Parameter Fenster 3
B6EE-B6FB	Parameter Fenster 4
B6FC-B709	Parameter Fenster 5
B70A-B717	Parameter Fenster 6
B718-B725	Parameter Fenster 7
B726-B733	Parameter des aktuellen Textfensters
B726	Cursor-Zeile (ganz oben Zeile 0)
B727	Cursor-Spalte (ganz links Spalte 0)
B728	=0 bei Hardwarescroll, =FFH bei Softwarescroll
B729	Fenstergrenze oben
B72A	Fenstergrenze links
B72B	Fenstergrenze unten
B72C	Fenstergrenze rechts
B72D	Scroll-Zähler
B72E	Bit 0 =0 Cursor erlaubt, =1 Cursor verboten Bit 1 =0 Cursor ein, =1 Cursor aus Bit 7 =0 Textausgabe erlaubt, =1 verboten
B72F	Farbbyte der Vordergrund-Tinte
B730	Farbbyte der Hintergrund-Tinte
B731, B732	Routinenadresse entsprechend Hintergrundmodus
B733	=0 Textausgabe auf Textcursor, >0 Textausgabe

Adresse/Bereich	Bedeutung
	auf Grafikkursor
B734	Code (ASCII) der ersten Zeichenmatrix im RAM
B735	Zeichentabelle im RAM: =0 nein, =FFH ja
B736,B737	Anfangsadresse der Zeichentabelle im RAM
B738-B757	Puffer für expandierte Zeichenmatrix
B758	Anzahl Zeichen im Control-Code-Puffer
B759-B762	Control-Code-Puffer
B763-B7C2	Control-Code-Tabelle (Routinenadressen und Anzahl benötigter Parameter)

### GRAPHICS VDU

Adresse/Bereich	Bedeutung
B693,B694	Ursprung-X-Koordinate (Origin)
B695,B696	Ursprung-Y-Koordinate (Origin)
B697,B698	Grafik-Cursor-X-Koordinate
B699,B69A	Grafik-Cursor-Y-Koordinate
B69B,B69C	Grafik-Fenstergrenze:links
B69D,B69E	Grafik-Fenstergrenze:rechts
B69F,B6A0	Grafik-Fenstergrenze:oben
B6A1,B6A2	Grafik-Fenstergrenze:unten
B6A3	Farbbyte der Vordergrund-Tinte
B6A4	Farbbyte der Hintergrund-Tinte
B6A5-B6B1	Bereich für verschiedene Zwecke (FILL, DRAW usw.)
B6B2	Erster-Punkt-Option
B6B3	Maske für Linienzeichnen

### KEYBOARD MANAGER

Adresse/Bereich	Bedeutung
B6B4	Hintergrund-Modus: =0 deckend, =FFH transparent
B496-B4E5	Übersetzungstabelle für Tasten ohne [SHIFT] und [CTRL] (ASCII-Codes)
B4E6-B535	Übersetzungstabelle für Tasten mit [SHIFT]
B536-B585	Übersetzungstabelle für Tasten mit [CTRL]
B586-B58F	Tasten-Repeat-Tabelle
B590-B627	Erweiterungszeichen-Puffer
B628	Zähler für Erweiterungszeichenkette
B629	Nummer des aktuellen Erweiterungszeichens
B62A	Puffer für zurückgegebene Zeichen
B62B,B62C	Zeiger auf Erweiterungszeichenketten-Puffer
B62D,B62E	Zeiger auf Ende des Erweiterungszeichenketten-Puffers
B62F,B630	Zeiger auf erstes freies Byte im Erweiterungszeichenketten-Puffer

Adresse/Bereich	Bedeutung
B631	Bit 7 =0 SHIFT LOCK aus, =1 SHIFT LOCK ein
B632	Bit 7 =0 CAPS LOCK aus, =1 CAPS LOCK ein
B633	Verzögerungszeit beim ersten Repeat
B634	Verzögerungszeit für die weiteren Repeats
B635-B652	Tabellen für aktuell gedrückte Tasten
B653	Zähler für Repeat
B654, B655	Informationen für aktuelle Taste
B656	=0 Break-Mechanismus aus, >0 ein
B657-B65D	Break-Event-Block
B65E-B685	Informationen für Tasten in der Warteschlange
B686-B68A	Parameter zur Verwaltung der Warteschlange
B68B, B68C	Zeiger auf Übersetzungstabelle ohne [SHIFT] oder [CTRL]
B68D, B68E	Zeiger auf Übersetzungstabelle mit [SHIFT]
B68F, B690	Zeiger auf Übersetzungstabelle mit [CTRL]
B691, B692	Zeiger auf Tasten-Repeat-Tabelle

### **SOUND MANAGER**

Adresse/Bereich	Bedeutung
B1ED	alte Kanalaktivität (für SOUND CONTINUE)
B1EE	aktuelle Kanalaktivität
B1EF	1/3-Zähl-Byte für Sound-Chain
B1F0	Kanalarbeitungsflag
B1F1-B1F7	Event-Block Tonausgabe
B1F8-B236	Parameterblock Kanal A
B237-B275	Parameterblock Kanal B
B276-B2B4	Parameterblock Kanal C
B2B5	Kontroll-Register des Soundcontrollers
B2B6-B3A5	Volumen-Hüllkurven 1-15
B3A6-B495	Frequenz-Hüllkurven 1-15

### **CASSETTE MANAGER**

Adresse/Bereich	Bedeutung
B118	Meldungen ausgeben (=0), unterdrücken (=FFH)
B119	Meldungen komplett (=0), zerteilt (=FFH) ausgeben
B11A	Status Eingabedatei
B11B, B11C	Anfangsadresse Eingabepuffer
B11D, B11E	Zeiger im Eingabepuffer
B11F-B15E	Header-Puffer Eingabedatei
B15F	Status Ausgabedatei
B160, B161	Anfangsadresse Ausgabepuffer
B162, B163	Zeiger im Ausgabepuffer
B164-B1A3	Header-Puffer Ausgabedatei
B1A4-B1E3	Puffer für neu gelesenen Header

Adresse/Bereich	Bedeutung
B1E4	Bit 0=0 Eingabe nicht aktiv, =1 aktiv Bit 1=0 Ausgabe nicht aktiv, =1 aktiv
B1E5	Synchronisationszeichen
B1E6-B1E8	Zwischenspeicher für unterschiedliche Aufgaben
B1E9	Kompensationswert beim Schreiben
B1EA	Ausgabegeschwindigkeit
B1EB, B1EC	Prüfwort

### 3.10.2. BASIC-Interpreter-Arbeitszellen

Adresse/Bereich	Bedeutung
AC00	Flag für Space-Unterdrückung bei der Umwandlung im Token
AC01	Flag für AUTO
AC02, AC03	aktuelle Zeilennummer für AUTO
AC04, AC05	Schrittweite für AUTO
AC06	aktueller Ausgabe-Stream
AC07	aktueller Eingabe-Stream
AC08	aktuelle X-Position auf dem Drucker
AC09	WIDTH
AC0A	aktuelle X-Position in der Ausgabedatei
AC0B	ON BREAK CONT-Flag (0=aktiv)
AC0C	NEXT-Behandlungs-Flag
AC0D-AC11	Speicher für Startwert in FOR-NEXT-Schleife
AC12, AC13	Zeiger hinter zugehöriges NEXT
AC14, AC15	Zeiger auf Zeile mit zugehörigem WEND
AC16	Synchron-Event-Flag
AC17-AC1B	ON BREAK GOSUB-Parameterblock
AC17	alte Priorität
AC18, AC19	BASIC-Rücksprungadresse (PC im BASIC-Programm)
AC1A, AC1B	BASIC-Unterprogrammadresse
AC1C, AC1D	Zeiger auf Routinenadresse im Break-Event-Block
AC1E-AC29	Bereich für ON SQ(1) GOSUB-Routine
AC1E-AC24	Event-Block
AC25-AC29	Parameterblock (wie bei ON BREAK GOSUB)
AC2A-AC35	Bereich für ON SQ(2) GOSUB-Routine
AC36-AC41	Bereich für ON SQ(4) GOSUB-Routine
AC42-AC53	Bereich für EVERY/AFTER GOSUB Priorität 0
AC42-AC4E	Ticker Chain Block
AC4F-AC53	Parameterblock (wie bei ON BREAK GOSUB)
AC54-AC65	Bereich für EVERY/AFTER GOSUB Priorität 1
AC66-AC77	Bereich für EVERY/AFTER GOSUB Priorität 2
AC78-AC89	Bereich für EVERY/AFTER GOSUB Priorität 3
AC8A-AD8B	Puffer für INPUT und LIST
AD8C, AD8D	Zeilenadresse des letzten Fehlers (ERL)
AD8E, AD8F	Statement-Adresse des letzten Fehlers
AD90	Nummer des letzten Fehlers (ERR)

Adresse/Bereich	Bedeutung
AD91	Fehlernummer (DERR)
AD92,AD93	Statement-Adresse nach BREAK für CONT
AD94,AD95	Zeilenadresse nach BREAK für CONT
AD96,AD97	Adresse des BASIC-Programms für ON ERROR GOTO
AD98	Flag für ON ERROR (=FFH gerade in Abarbeitung)
AD99-ADA1	SOUND-Parameter-Puffer
ADA2-ADB1	ENV-und ENT-Parameter-Puffer
ADB2-ADB6	Zwischenspeicher beim Potenzieren
ADB7-ADEA	Start-Pointer der Verkettungslisten normaler Variablen (26 je Variablentyp)
ADEB,ADEC	Start-Pointer der Verkettungsliste für DEF FN
ADED,ADEE	Start-Pointer der Verkettungsliste für Real-Variablenfelder
ADEF,ADF0	Start-Pointer der Verkettungsliste für Integer-Variablenfelder
ADF1,ADF2	Start-Pointer der Verkettungsliste für String-Variablenfelder
ADF3-AE0C	Standard-Variablentyp DEFINT, DEFREAL oder DEFSTR (für alle Anfangsbuchstaben =26 Stück)
AE0D	Flag für Dimensionierung von Feldern
AE0E-AE13	Zeiger beim Auswerten von Ausdrücken
AE14	Flag für CR/LF nach INPUT
AE15,AE16	aktuelle DATA-Zeile
AE17,AE18	DATA-Zeiger
AE19,AE1A	BASIC-Stackpointer zum Statement-Anfang
AE1B,AE1C	aktuelle Statementadresse
AE1D,AE1E	aktuelle BASIC-Zeilenadresse
AE1F	=0 TROFF, =FFH TRON
AE20	Flag für Tokenbildung
AE21	=0 keine Zeilenadressen im Programm
AE22-AE25	DELETE-Parameter
AE26,AE27	Startadresse beim Laden von Programmen
AE28	CHAIN/CHAIN MERGE-Flag
AE29	File-Typ-Speicher
AE2A,AE2B	File-Länge
AE2C	Flag für geschütztes BASIC-Programm
AE2D-AE51	Zahlenwandlungs-Puffer
AE52-AE54	Speicher für Zahlenwandlung
AE55-AE57	far adress für CALL-oder RSX-Aufruf
AE58,AE59	Speicher für BASIC-Programmzeiger bei CALL/RSX
AE5A,AE5B	Speicher für den SP der CPU bei CALL/RSX
AE5C	ZONE-Wert
AE5D	Ende-Flag des Format-Strings bei PRINT USING
AE5E,AE5F	HIMEM-Systemspeicher
AE60,AE61	BASIC-RAM-Ende
AE62,AE63	BASIC-RAM-Anfang
AE64,AE65	BASIC-Programm-Anfang
AE66,AE67	BASIC-Programm-Ende
AE68,AE69	Variablenbereich-Anfang
AE6A,AE6B	Variablenfelder-Anfang
AE6C,AE6D	Variablenfelder-Ende



Adresse/Bereich	Bedeutung
AE6E	Flag für geschützten Variablenbereich
AE6F-B06E	BASIC-Stack
B06F,B070	Stackpointer BASIC-Stack
B071,B072	Anfang Stringbereich
B073,B074	Ende Stringbereich
B075	Flag für den I/O-Puffer (Bit 0=1 Eingabe aktiv, Bit 1=1 Ausgabe aktiv, Bit 2=1 Puffer reserviert)
B076,B077	Zeiger auf I/O-Puffer
B078-B07B	Zwischenspeicher bei Änderungen von HIMEM
B07C,B97D	Stackpointer im String-Descriptor-Stack
B07E-B09B	String-Descriptor-Stack
B09C-B09E	String-Descriptor-Puffer
B09F	BASIC-Akku-Typ (Real, String, Integer)
B0A0-B0A4	Akku bei der Auswertung von Ausdrücken (Integer, Real, String-Descriptor-Zeiger)
B0A5-B0FF	unbenutzt

### **FLOATING POINT PACK**

Adresse/Bereich	Bedeutung
B100-B103	Zufallszahl
B104-B112	Zwischenspeicher für drei Fließkommazahlen
B113	=0 Bogenmaß, >0 Winkelmaß

### **Der Editor**

Adresse/Bereich	Bedeutung
B114	Copy-Cursor-Flag
B115	Insert-Flag
B116,B117	Copy-Cursor-Koordinaten

## **3.11. Patchen von Vektoren**

Fast alle Routinen des Betriebssystems benutzen die Vektoren der Sprungliste. Dies sollte auch in allen Anwenderprogrammen ausgenutzt werden. Dadurch ist das Betriebssystem sehr leicht auf eigene Belange anpaßbar. Will man z.B. eine Druckeroutine benutzen, die alle acht Bit des CENTRONICS Interfaces ansteuert, dann braucht man nur dafür zu sorgen, daß ein Aufruf von BD2B MC PRINT CHAR auf die eigene Druckeroutine zugreift. Alle anderen Routinen des Betriebssystems und des BASIC benutzen dann die neue Druckeroutine. Das Ändern von Vektoren der Sprungliste wird auch Patchen genannt. Will man den ursprünglichen Zustand der Vektoren wieder herstellen, sind zwei Wege möglich. Zum

einen kann man den ursprünglichen Inhalt eines Vektors in einer Kopie ablegen und den Vektor mit Hilfe dieser Kopie wieder restaurieren. Zum anderen werden durch den Aufruf von BD37H JMP RESTORE alle Sprungvektoren initialisiert.

Das folgende Programm zeigt, wie die Vektoren BD31H MC SEND PRINT und BDF1H IND MC WAIT PRINTER gepatcht werden. Die Ein- und Ausgabeparameter der Drucker-Routinen werden durch die zusätzliche Bit-Schalt-Routine nicht verändert.

```
;
;Vektoren patchen
;
PATCH: LD    HL, (0BDF2H) ;IND MC WAIT PRINTER
        LD    (ALT1+1),HL ;alte Adresse hinter die neue Routine
        DI                                ;zur Sicherheit
        LD    HL,PRINT1  ;neue Adresse in
        LD    (0BDF2H),HL ;den Vektor eintragen
        LD    HL, (0BD32H) ;MC SEND PRINT
        LD    (ALT2+1),HL ;alte Adresse hinter die neue Routine
        LD    HL,PRINT2  ;neue Adresse in
        LD    (0BD32H),HL ;den Vektor eintragen
        LD    A,0C3H      ;Restart-Befehl durch
        LD    (0BD31H),A ;Jump-Befehl ersetzen
;
;BD2BH MC PRINT CHAR wandelt einige Codes größer 80H
;deshalb muß eine Null an den Anfang der Code-Wandel-Tabelle
;gespeichert werden (BD2BH MC PRINT CHAR verwendet BDF1 IND MC
;WAIT PRINTER)
;
        XOR   A
        LD    (0B804H),A
        EI
        RET
;
;neue Routine IND MC WAIT PRINTER
;
PRINT1: CALL  SCHALT
ALT1:   JP    0           ;hier wird alte Adresse eingetragen
;
;neue Routine MC SEND PRINT
;
PRINT2: CALL  SCHALT
ALT2:   RST   8
        DEFS 2           ;hier wird alte Adresse eingetragen
;
;Schalt-Routine für das 8. Bit
;
SCHALT: PUSH  BC
        LD    BC,0F70BH  ;PIO-Port C Bit 5 setzen
        BIT   7,A
        JR    NZ,SCH1
        LD    C,0AH      ;PIO-Port C Bit 5 rücksetzen
SCH1:   OUT   (C),C
        POP   BC
        RET
```

## 4. SOFTWARE - BASIC - INTERPRETER

### 4.1. Einleitung

Ein Interpreter arbeitet ein Programm ab, indem er Zeichen einer Datei liest und deutet (interpretiert). Die Datei in BASIC ist eine Aneinanderreihung von Befehlen, Zahlen, Variablen und Zeichenketten. Für jeden Befehl ist in der Textdatei ein Byte, das sogenannte Token (siehe Anhang D), eingetragen. Mit Hilfe dieser Token entscheidet der Interpreter, welche Aktionen ausgeführt werden sollen. Noch aufwendiger wird es, wenn mit Variablen und Sprungbefehlen gearbeitet wird. Findet der BASIC-Interpreter z.B. eine Variable im Quelltext, muß er diese erst im Variablenspeicher suchen, um deren Wert zu ermitteln. Ähnlich verhält es sich bei Sprungbefehlen und Unterprogrammaufrufen. Die Zeilennummer, die im Text angegeben ist, muß erst in eine Adresse umgerechnet werden. Dazu muß der Text nach der gewünschten Zeilennummer durchsucht werden. Das BASIC im KC compact hat gegenüber anderen BASIC-Interpretern den großen Vorteil, daß die Adressen von Variablen und Zeilen, zu denen gesprungen wird, nur einmal pro Durchlauf bestimmt werden. Die ermittelten Adressen werden anstelle der Zeilennummern bzw. zusätzlich bei den Variablen in den Quelltext eingetragen. Wird dann diese Programmsequenz noch einmal abgearbeitet, kann sofort auf diese zurückgegriffen werden.

### 4.2. Speicheraufteilung bei der Arbeit mit BASIC

In der folgenden Darstellung wird die prinzipielle Aufteilung des gesamten BASIC-RAM deutlich:

```

B100H -----
      Arbeitszellen, Zeiger und Flags des BASIC-Interpreters
AC00H -----
      in diesem Speicherbereich können sich Hintergrund-ROMs
      Platz reserviert haben, die Länge des Bereichs ist nicht
      begrenzt und hängt vom Hintergrundprogramm ab
      -----
      in diesem Speicherbereich können verschiedene Programme,
      Puffer und Tabellen liegen (siehe Abschn. 4.5.)
HIMEM -----
      Stringspeicherbereich
      -----
      freier Speicherbereich
      -----
      Bereich der Variablen-Felder
      -----
      Bereich der Variablen
      -----
      Quelltext des BASIC-Programms
  
```

```

016FH -----
      Puffer zur Umwandlung in Token
0040H -----

```

Abb. 4.1: Speichereinteilung in BASIC

Da die RAM-Verwaltung dynamisch ist, die Grenzen sich im Laufe der Zeit verschieben, können für die Grenzen zwischen den Bereichen keine Absolutwerte angegeben werden. In den BASIC-Arbeitszellen existieren deshalb eine Reihe von Zeigern, die auf diese Grenzen zeigen (siehe Abschn. 3.10.2.).

### 4.3. Der Aufbau eines BASIC-Programms

Ein BASIC-Programm besteht aus BASIC-Zeilen, die folgenden Aufbau haben:

```

Byte 1 und 2   : Länge der gesamten Zeile (n Bytes)
Byte 3 und 4   : Zeilennummer
Byte 5 bis n-1 : Quelltext der BASIC-Zeile (mit Token)
Byte n        : Endemarkierung, ist immer Null

```

Die BASIC-Zeile "10 CLS" würde z.B. mit folgenden Bytes in einem Programm abgelegt:

```
06H 00H 0AH 00H 8AH 00H
```

Ein BASIC-Programm hat folgenden Aufbau:

```

ein Null-Byte  : Programmstartmarkierung
  Zeile 1
  Zeile 2
  ...
  Zeile n
zwei Null-Bytes : Programmendemarkierung
1. Byte des Variablenspeichers

```

### 4.4. Variablentypen

In BASIC sind drei Variablentypen zugelassen, die Integer-, die Real- (Fließkomma-) und die String-Variablen. Zum Abspeichern einer Integerzahl werden 2 und zum Abspeichern einer Realzahl 5 Bytes benötigt. Die Anzahl der für einen String verbrauchten Bytes hängt von dessen Länge ab. Zusätzlich zur eigentlichen Länge werden noch 3 Bytes für einen Descriptor benötigt. In ihm ist die Länge und die Anfangsadresse des Strings gespeichert. Die Variablen mit ihren Namen sind im Variablenspeicher abgelegt. Eine Ausnahme bilden die String-Variablen. Im Variablen-

speicher sind nur der Name und der Descriptor abgelegt, der String selber liegt im Stringspeicher. Ein Variablen-Eintrag hat folgenden allgemeinen Aufbau:

- 2 Bytes : Adresse der nächsten Variablen mit dem gleichen Anfangsbuchstaben relativ zur Anfangsadresse des Variablenspeichers
- 1-40 Bytes : Name der Variablen, im letzten Zeichen ist Bit 7 gesetzt
- 1 Byte : Variablentyp (Integer=1, Real=4, String=2)
- 2, 3 oder
- 5 Bytes : Zahlenwert bzw. String-Descriptor

Ebenfalls im Variablenspeicher werden die User-Funktionen (DEF FN) abgelegt. Gekennzeichnet werden sie durch das Setzen des Bit 6 im Variablentyp-Byte. Anstelle des Zahlenwertes wird die Anfangsadresse der Funktions-Definition eingetragen.

Variablenfelder werden in einem extra reservierten Bereich oberhalb des Speichers für einfache Variablen abgelegt. Ein Feld hat folgenden allgemeinen Aufbau:

- 2 Bytes : Adresse des nächsten Feldes vom gleichen Typ relativ zur Anfangsadresse des Variablenfeldbereichs
- 1-40 Bytes : Name des Feldes, im letzten Zeichen ist Bit 7 gesetzt
- 1 Byte : Variablentyp (Integer=1, Real=4, String =2)
- 2 Bytes : Feldlänge (ab dem nächsten Byte gerechnet)
- 1 Byte : Anzahl der Dimensionen
- 2 Bytes : maximaler Index der ersten Dimension
- ...
- 2 Bytes : maximaler Index der letzten Dimension
- ff. : Daten des Feldes

#### **4.5. Der BASIC-Stack**

Unabhängig vom Stack des Betriebssystems wird von BASIC ein eigener Stack verwaltet. Er wird für verschiedene Programmstrukturen, z.B. FOR-NEXT-Schleifen, Unterprogrammaufrufe usw. und bei der Auswertung von arithmetischen Ausdrücken benötigt. Der BASIC-Stack-Bereich ist 512 Bytes (AE6FH-B06EH) lang. Außerdem existiert ein Zeiger (B06FH/B070H) auf den aktuellen Stackwert. Im Gegensatz zum normalen Stack des Prozessors wächst der BASIC-Stack von unten nach oben.

#### **4.6. Die Verwaltung des HIMEM**

Über dem HIMEM (obere Grenze des Stringspeichers) gibt es verschiedene Bereiche, die bei Bedarf eingerichtet werden. Nach

dem Kaltstart des KC compact werden z.B.automatisch die Zeichenbildmatrizen der letzten 16 ASCII-Zeichen unterhalb von HIMEM kopiert und HIMEM anschließend darunter gesetzt. Der Anwender hat nun die Möglichkeit weitere Bereiche für eigene Belange zu reservieren. Das können z.B. Maschinencodeprogramme oder weitere Zeichenbildmatrizen sein. Da die Zeichenbildmatrizen immer zusammenhängend in einer Tabelle gespeichert werden müssen, muß darauf geachtet werden, daß Zeichenbildmatrizen nur angefügt bzw. gelöscht werden können, wenn HIMEM sich gerade unterhalb der Zeichenbildtabelle befindet. Anderenfalls erscheint die Fehlermeldung "Improper argument".

Durch das Heruntersetzen des HIMEM mit MEMORY besteht die Möglichkeit, Maschinenprogramme über HIMEM nachzuladen, um sie von BASIC aus zu nutzen.

Der HIMEM wird ebenfalls bei der Eröffnung von Ein- oder/und Ausgabe-Dateien auf Kassette heruntergesetzt. BASIC reserviert für den Ein/Ausgabe-Puffer (I/O-Puffer) immer 4 KByte. Nach dem Schließen der Ein- oder/und Ausgabe-Datei wird der HIMEM wieder um 4 KByte nach oben gesetzt, wenn unterhalb des I/O-Puffers keine Zeichenbildtabelle oder/und Maschinencodeprogramme angelegt wurden.

Es sind eine Vielzahl von Kombinationen zur Einteilung des Bereiches über HIMEM möglich.

**Beispiel:** In einem BASIC-Programm sollen veränderte Zeichenmatrizen für die ASCII-Zeichen von 32 bis 255 benutzt werden. Weiterhin soll eine kleine Maschinenroutine genutzt werden und Datenfelder sollen auf Kassette ausgelagert werden. Folgende Programmzeilen stellen eine von sechs Möglichkeiten zur Einteilung des Bereiches über HIMEM dar:

```
10 SYMBOL AFTER 256 'Löschen der gesamten Zeichenbildtabelle im
    RAM
20 MEMORY HIMEM-100 '100 Bytes für Maschinenprogramm reservieren
30 LOAD "prog.bin",HIMEM+1 'Laden des Maschinenprogramms
40 OPENOUT "feld.dat" 'I/O-Puffer anlegen
50 SYMBOL AFTER 32 'Zeichenbildtabelle im RAM anlegen
```

#### **4.7. BASIC und Maschinencode**

Das BASIC im KC compact ist sehr komfortabel und leistungsfähig. Bei zeitkritischen Berechnungen jedoch ist eine Programmierung in Maschinensprache erforderlich. Für die meisten Probleme reicht eine Kombination von BASIC-Programm und Maschinencode aus. Es gibt mehrere Möglichkeiten, Maschinencode von BASIC aus zu nutzen. Eine sehr einfache Möglichkeit wurde bereits im Abschnitt 3.6. beschrieben. Die dort beschriebene RSX-Programmierung wird aber zumeist dann zur Anwendung kommen, wenn viele Unterprogramme in Maschinencode geschrieben sind. Soll aber nur ein oder sollen nur sehr wenige Unterprogramme genutzt werden, kann der Maschinencode in einen Bereich über HIMEM

geladen werden und direkt über CALL von BASIC aus aufgerufen werden. Die Übergabebedingungen entsprechen denen der RSX-Kommandos (siehe Abschn. 3.6.). Bei Aufruf über CALL muß die Einsprungadresse bekannt sein. Ein Nachteil beider Varianten ist es, daß die Programme meist an eine feste Adresse gebunden sind, da die Verwendung von Absolutadressen in längeren Programmen meist nicht vermieden werden kann. Die gleichzeitige Nutzung mehrerer solcher voneinander unabhängiger Programmpakete, deren Speicherbereiche sich überschneiden, ist deshalb nicht möglich. Ein Ausweg ist, die Programme auf den Adreßbereich anzupassen, auf den sie geladen werden. Dazu sind alle Absolutadressen umzurechnen. Das kann durch eine kleine Initialisierungsroutine (Relocater) im Programm selber realisiert werden. Diese Routine muß nach dem Laden des Maschinenprogramms als erstes aufgerufen werden. Geladen werden können die Maschinenprogramme entweder vom Massenspeicher (Kassette oder Diskette) oder sie sind in DATA-Zeilen abgelegt und werden vom BASIC-Programm ausgelesen und mit POKE in den Zieladreßbereich gespeichert. Letztere Methode kommt meist wegen des großen Speicherbedarfs und der langen Ladezeit (READ und POKE) nur für kurze Programme in Frage.

Eine dritte Möglichkeit sehr kurze Maschinenprogramme zu nutzen besteht darin, den Code in einem String abzulegen. Voraussetzung dafür ist, daß das Programm keine Absolutadressen enthält. Zwei Probleme sind bei dieser Möglichkeit zu lösen. Zum Einen muß das Programm in den String geladen werden, und zum Zweiten muß die Routine von BASIC aus aufgerufen werden.

Eine Möglichkeit zur Lösung des ersten Problems wäre:

- einen String mit Maschinencode-Länge definieren (enthaltene Zeichen spielen keine Rolle),
- aus dem Stringdescriptor die Anfangsadresse des Strings ermitteln (Descriptoradresse wird bereitgestellt, wenn vor dem Variablennamen ein angegeben wird) und
- Laden des Codes aus DATA-Zeilen in den Adreßbereich des Strings.

Zum Aufruf der Maschinencoderoutine muß dessen Anfangsadresse jedesmal neu aus dem Stringdescriptor ermittelt werden. Neben dem Vorteil, daß sich solche Maschinenroutinen nicht überschneiden können, können Routinen, die nicht mehr benötigt werden, jederzeit gelöscht werden.

Die letzte hier erwähnte Möglichkeit besteht darin, Maschinencode in nicht verwendeten BASIC-Zeilen (werden bei der Abarbeitung übersprungen) oder in Kommentar-Zeilen zu speichern. Dazu muß die genaue Lage der zu verändernden Zeilen bekannt sein.

Diese Methode hat den Vorteil, daß die Maschinencodeprogramme in abarbeitsfähigem Zustand mit dem BASIC-Programm geladen und gerettet werden können.

## 5. L i t e r a t u r h i n w e i s e

- /1/ H.Kieser, M.Meder; Mikroprozessortechnik, VEB Verlag Technik, Berlin 1985
- /2/ M.Roth; Mikroprozessoren, Wiss. Zeitschrift und KdT Hochschulsektion TH Ilmenau, DDR 1980
- /3/ M.Kramer; Praktische Mikrocomputertechnik, Militärverlag der Deutschen Demokratischen Republik, Berlin 1987
- /4/ MC 6845, CRT Controller, Advance Information, Motorola
- /5/ F.Claßen, H.Oeffler; Wissenspeicher Mikrorechenprogrammierung, VEB Verlag Technik Berlin, 1989
- /6/ AY 3-89-12A, Programmable Sound Generator, Datenblatt, General Instrument Corporation 1985
- /7/ BASIC-Handbuch KC compact, VEB Mikroelektronik "Wilhelm Pieck" Mühlhausen
- /8/ Gerätebeschreibung KC compact, VEB Mikroelektronik "Wilhelm Pieck" Mühlhausen



## **Anhang A**

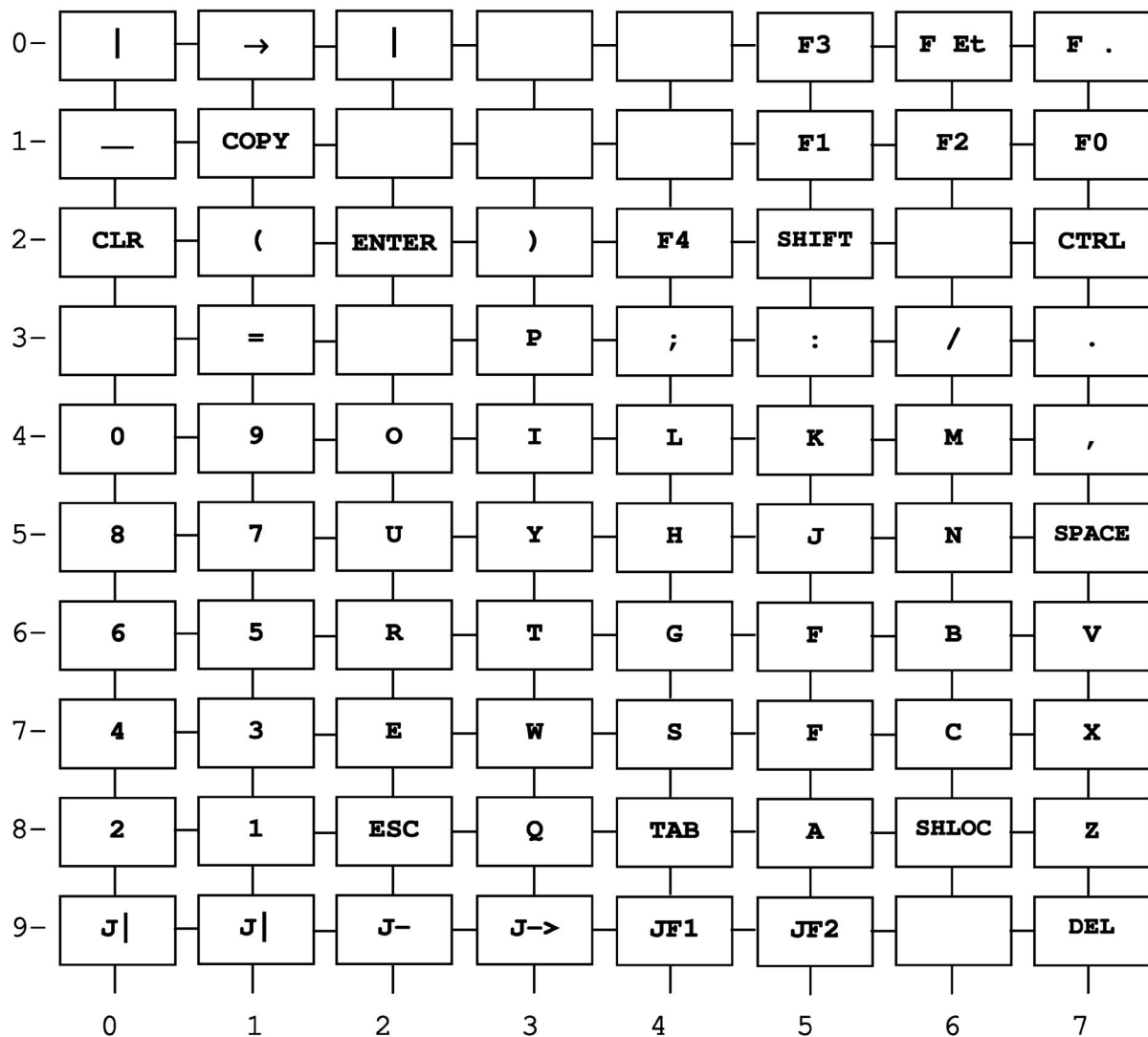
### **Steuercodes**

Code hex dez	Name	Para- meter	Beschreibung
0 0	NUL	0	Dummy-Zeichen
1 1	SOH	1	Bildschirmausgabe eines Zeichens, Steuer- codes werden als Grafikzeichen dargestellt
2 2	STX	0	Cursor ausschalten
3 3	ETX	0	Cursor einschalten
4 4	EOT	1	Bildschirmmodus einstellen
5 5	ENQ	1	Zeichen auf Grafikcursorposition ausgeben
6 6	ACK	0	Zeichenausgabe im Textfenster zulassen
7 7	BEL	0	Ausgabe Warnton
8 8	BS	0	Cursor eine Position zurück
9 9	TAB	0	Cursor eine Position vor
A 10	LF	0	Cursor eine Zeile runter
B 11	VT	0	Cursor eine Zeile hoch
C 12	FF	0	Bildschirm löschen und Cursor in linke, obere Ecke setzen
D 13	CR	0	Cursor in erste Spalte der aktuellen Zeile setzen
E 14	SO	1	Hintergrund-Tinte festlegen
F 15	SI	1	Vordergrund-Tinte festlegen
10 16	DLE	0	Zeichen auf Cursorposition löschen
11 17	DC1	0	Zeile von Anfang bis Cursorposition löschen
12 18	DC2	0	Zeile von Cursorposition bis Ende löschen
13 19	DC3	0	Textfenster von oben zeilenweise bis Cursorposition löschen
14 20	DC4	0	von Cursorposition bis Textfensterende zeilenweise löschen
15 21	NAK	0	Zeichenausgabe im aktuellen Textfenster verbieten
16 22	SYN	1	Transparentmodus ein/aus (1/0)
17 23	ETB	1	Grafikvordergrundmodus festlegen (0=deckend, 1=XOR, 2=AND, 3=OR)
18 24	CAN	0	Vorder- und Hintergrund-Tinte tauschen
19 25	EM	9	Zeichenmatrix für ein Zeichen festlegen 1.Parameter=Zeichen 2.-9.Parameter=Matrixbytes
1A 26	SUB	4	Textfenstergrenzen festlegen 1.Parameter=linker Rand 2.Parameter=rechter Rand 3.Parameter=oberer Rand 4.Parameter=unterer Rand
1B 27	ESC	0	wird ignoriert
1C 28	FS	3	Farben einer Tinte festlegen 1.Parameter=Tinten-Nr. 2./3.Parameter=Farbwerte
1D 29	GS	2	Farben für Border festlegen
1E 30	RS	0	Cursor in linke, obere Ecke setzen
1F 31	US	2	Cursorposition festlegen

## **Anhang B**

### **Tastaturmatrix**

Ein 1-aus-10-Dekoder legt die angewählte Zeilenleitung auf Low-Potential und läßt alle anderen Leitungen im hochohmigen Zustand. Durch den Druck auf eine Taste werden die Spalten- und die Zeilenleitung miteinander verbunden, deren Kreuzungspunkt in der Tastaturmatrix durch die entsprechende Taste belegt ist. Alle Spaltenleitungen werden durch Zieh Widerstände auf High-Potential gehalten und nehmen nur dann Low-Potential an, wenn sie durch eine gedrückte Taste mit einer Zeilenleitung verbunden werden, die auf Low-Potential liegt. Will man eine bestimmte Taste direkt abfragen, muß die entsprechende Zeilennummer auf Bit 0 bis Bit 3 des Port C der PIO ausgegeben werden, die Spalteninformation der Tastaturmatrix über den Soundcontroller und PIO-Port A eingelesen und das eingelesene Byte mit dem Sollwert verglichen werden.



## **Anhang C**

### **Vektoradressen**

(alle Adressen sind hexadezimal angegeben)

Adr.Bezeichnung	Adr.Bezeichnung
0000 LOW RESET ENTRY	BB30 KM GET SHIFT
0008 LOW LOW JUMP	BB33 KM SET CONTROL
000B LOW KL LOW PCHL	BB36 KM GET CONTROL
000E LOW PCBC INSTRUCTION JP (BC)	BB39 KM SET REPEAT
0010 LOW SIDE CALL	BB3C KM GET REPEAT
0013 LOW KL SIDE PCHL	BB3F KM SET DELAY
0016 LOW PCDE INSTRUCTION JP (DE)	BB42 KM GET DELEAY
0018 LOW FAR CALL	BB45 KM ARM BREAK
001B LOW KL FAR PCHL	BB48 KM DISARM BREAK
001E LOW PCHL INSTRUCTION JP (HL)	BB4B KM BREAK EVENT
0020 LOW RAM LAM	BB4E TXT INITIALISE
0023 LOW KL FAR ICALL	BB51 TXT RESET
0028 LOW FIRM JUMP	BB54 TXT VDU ENABLE
0030 LOW USER RESTART	BB57 TXT VDU DISABLE
0038 LOW INTERRUPT ENTRY	BB5A TXT OUTPUT
003B LOW EXT INTERRUPT	BB5D TXT WR CHAR
349A FLO SUB	BB60 TXT RD CHAR
B900 HI KL U ROM ENABLE	BB63 TXT SET GRAPHIK
B903 HI KL U ROM DISABLE	BB66 TXT WIN ENABLE
B906 HI KL L ROM ENABLE	BB69 TXT GET WINDOW
B909 HI KL L ROM DISABLE	BB6C TXT CLEAR WINDOW
B90C HI KL ROM RESTORE	BB6F TXT SET COLUMN
B90F HI KL ROM SELECT	BB72 TXT SET ROW
B912 HI KL CURR SELECTION	BB75 TXT SET CURSOR
B915 HI KL PROBE ROM	BB78 TXT GET CURSOR
B918 HI KL ROM DESELECTION	BB7B TXT CUR ENABLE
B91B HI KL LDIR	BB7E TXT CUR DISABLE
B91E HI KL LDDR	BB81 TXT CUR ON
B921 HI KL POLL SYNCHRONOUS	BB84 TXT CUR OFF
B92A HI KL SCAN NEEDED	BB87 TXT TXT VALIDATE
BB00 KM INITIALIZE	BB8A TXT PLACE CURSOR
BB03 KM RESET	BB8D TXT REMOVE CURSOR
BB06 KM WAIT	BB90 TXT SET PEN
BB09 KM READ CHAR	BB93 TXT GET PEN
BB0C KM CHAR RETURN	BB96 TXT SET PAPER
BB0F KM SET EXPAND	BB99 TXT GET PAPER
BB12 KM GET EXPAND	BB9C TXT INVERSE
BB15 KM EXP BUFFER	BB9F TXT SET BACK
BB18 KM WAIT KEY	BBA2 TXT GET BACK
BB1B KM READ KEY	BBA5 TXT GET MATRIX
	BBA8 TXT SET MATRIX
	BBAB TXT SET M TABLE
	BBAE TXT GET TABLE
	BBB1 TXT GET CONTROLS
	BBB4 TXT STREAM SELECT

## Adr.Bezeichnung

BB1E KM TEST KEY  
 BB21 KM GET STATE  
 BB24 KM GET JOYSTICK  
 BB27 KM SET TRANSLATE  
 BB2A KM GET TRANSLATE  
 BB2D KM SET SHIFT  
 BBC9 GRA SET ORIGIN  
 BBCC GRA GET ORIGIN  
 BBCF GRA WIN WIDTH  
 BBD2 GRA WIN HIGHT  
 BBD5 GRA GET W WIDTH  
 BBD8 GRA GET W HIGHT  
 BBDB GRA CLEAR WINDOW  
 BBDE GRA SET PEN  
 BBE1 GRA GET PEN  
 BBE4 GRA SET PAPER  
 BBE7 GRA GET PAPER  
 BBEA GRA PLOT ABSOLUTE  
 BBED GRA PLOT RELATIVE  
 BBF0 GRA TEST ABSOLUTE  
 BBF3 GRA TEST RELATIVE  
 BBF6 GRA LINE ABSOLUTE  
 BBF9 GRA LINE RELATIVE  
 BBFC GRA WR CHAR  
 BBFF SCR INITIALISE  
 BC02 SCR RESET  
 BC05 SCR SET OFFSET  
 BC08 SCR SET BASE  
 BC0B SCR GET LOCATION  
 BC0E SCR SET MODE  
 BC11 SCR GET MODE  
 BC14 SCR CLEAR  
 BC17 SCR CHAR LIMITS  
 BC1A SCR CHAR POSITION  
 BC1D SCR DOT POSITION  
 BC20 SCR NEXT BYTE  
 BC23 SCR PREV BYTE  
 BC26 SCR NEXT LINE  
 BC29 SCR PREV LINE  
 BC2C SCR INK ENCODE  
 BC2F SCR INK DECODE  
 BC32 SCR SET INK  
 BC35 SCR GET INK  
 BC38 SCR SET BORDER  
 BC3B SCR GET BORDER  
 BC3E SCR SET FLASHING  
 BC41 SCR GET FLASHING  
 BC44 SCR FILL BOX  
 BC47 SCR FLOOD BOX  
 BC4A SCR CHAR INVERT

## Adr.Bezeichnung

BBB7 TXT SWAP STREAMS  
 BBBA GRA INITIALISE  
 BBBD GRA RESET  
 BBC0 GRA MOVE ABSOLUTE  
 BBC3 GRA MOVE RELATIVE  
 BBC6 GRA ASK CURSOR  
 BC6E CAS START MOTOR  
 BC71 CAS STOP MOTOR  
 BC74 CAS RESTORE MOTOR  
 BC77 CAS IN OPEN  
 BC7A CAS IN CLOSE  
 BC7D CAS IN ABANDON  
 BC80 CAS IN CHAR  
 BC83 CAS IN DIRECT  
 BC86 CAS RETURN  
 BC89 CAS TEST EOF  
 BC8C CAS OUT OPEN  
 BC8F CAS OUT CLOSE  
 BC92 CAS OUT ABANDON  
 BC95 CAS OUT CHAR  
 BC98 CAS OUT DIRECT  
 BC9B CAS CATALOG  
 BC9E CAS WRITE  
 BCA1 CAS READ  
 BCA4 CAS CHECK  
 BCA7 SOUND RESET  
 BCAA SOUND QUEUE  
 BCAD SOUND CHECK  
 BCB0 SOUND ARM EVENT  
 BCB3 SOUND RELEASE  
 BCB6 SOUND HOLD  
 BCB9 SOUND CONTINUE  
 CBCB SOUND AMPL ENVELOPE  
 CBCF SOUND TONE ENVELOPE  
 BCC2 SOUND A ADDRESS  
 BCC5 SOUND T ADDRESS  
 BCC8 KL CHOKE OFF  
 BCCB KL ROM WALK  
 BCCE KL INIT BACK  
 BCD1 KL LOG EXT  
 BCD4 KL FIND COMAND  
 BCD7 KL NEW FRAME FLY  
 BCDA KL ADD FRAME FLY  
 BCDD KL DEL FRAME FLY  
 BCE0 KL NEW FAST TICKER  
 BCE3 KL ADD FAST TICKER  
 BCE6 KL DEL FAST TICKER  
 BCE9 KL ADD TICKER  
 BCEC KL DEL TICKER  
 BCEF KL INIT EVENT

## Adr.Bezeichnung

-----

BC4D SCR HW ROLL  
 BC50 SCR SW ROLL  
 BC53 SCR UNPACK  
 BC56 SCR REPACK  
 BC59 SCR ACCESS  
 BC5C SCR PIXELS  
 BC5F SCR HORIZONTAL  
 BC62 SCR VERTICAL  
 BC65 CAS INITIALISE  
 BC68 CAS SET SPEED  
 BC6B CAS NOISY  
 BD13 MC BOOT PROGRAM  
 BD16 MC START PROGRAM  
 BD19 MC WAIT FLYBACK  
 BD1C MC SET MODE  
 BD1F MC SCREEN OFFSET  
 BD22 MC CLEAR INKS  
 BD25 MC SET INKS  
 BD28 MC RESET PRINTER  
 BD2B MC PRINT CHAR  
 BD2E MC BUSY PRINTER  
 BD31 MC SEND PRINT  
 BD34 MC SOUND REGISTER  
 BD37 JUMP RESTORE  
 BD3A KM SET LOCKS  
 BD3D KM FLUSH  
 BD40 TXT ASK STATE  
 BD43 GRA DEFAULT  
 BD46 GRA SET BACK  
 BD49 GRA SET FIRST  
 BD4C GRA SET LINE MASK  
 BD4F GRA FROM USER  
 BD52 GRA FILL  
 BD55 SCR SET POSITION  
 BD58 MC PRINT TRANSLATION  
 BD5E EDIT  
 BD61 FLO MOVE  
 BD64 KONV HLA TO FLO  
 BD67 KONV LW TO FLO  
 BD6A ROUND FLO TO HLA  
 BD6D ROUND FLO TO LW  
 BD70 FIX FLO TO LW  
 BD73 INT FLO TO LW  
 BD76 FLO PREPARE  
 BD79 FLO 10 A  
 BD7C FLO ADD  
 BD7F FLO RND  
 BD82 FLO SUB\*  
 BD85 FLO MULT  
 BD88 FLO DIV

## Adr.Bezeichnung

-----

BCF2 KL EVENT  
 BCF5 KL SYNC RESET  
 BCF8 KL DEL SYNCHRONOUS  
 BCFB KL NEXT SYNC  
 BCFE KL DO SYNC  
 BD01 KL DONE SYNC  
 BD04 KL EVENT DISABLE  
 BD07 KL EVENT ENABLE  
 BD0A KL DISARM EVENT  
 BD0D KL TIME PLEASE  
 BD10 KL TIME SET  
 BDBB FLO RANDOMIZE 0  
 BDBE FLO RANDOMIZE  
 BDCD IND TXT DRAW CURSOR  
 BDD0 IND TXT UNDRAW  
 CURSOR  
 BDD3 IND TXT WRITE CHAR  
 BDD6 IND TXT UNWRITE  
 BDD9 IND TXT OUT ACTION  
 BDDC IND GRA PLOT  
 BDDF IND GRA TEST  
 BDE2 IND GRA LINE  
 BDE5 IND SCR READ  
 BDE8 IND SCR WRITE  
 BDEB IND SCR MODE CLEAR  
 BDEE IND KM TEST BREAK  
 BDF1 IND MC WAIT PRINTER  
 BDF4 IND KM SCAN KEYS  
 DD2A INT PREPARE VZ  
 DD37 KONV HLB TO INT  
 DD39 INT PREPARE  
 DD4A INT ADD VZ  
 DD52 INT SUB\*VZ  
 DD53 INT SUB VZ  
 DD5B INT MULT VZ  
 DD72 INT MULT  
 DD9C INT DIV VZ  
 DDA3 INT MOD VZ  
 DDAB INT DIV  
 DDED INT VZW  
 DDF9 INT SGN  
 DE02 INT VGL

Adr.Bezeichnung	Adr.Bezeichnung
BD8B FLO LAST RND	
BD8E FLO VGL	
BD91 FLO VZW	
BD94 FLO SGN	
BD97 FLO DEG/RAD	
BD9A FLO PI	
BD9D FLO SQR	
BDA0 FLO POT	
BDA3 FLO LOG NAT	
BDA6 FLO LOG DEC	
BDAC FLO SIN	
BDAF FLO COS	
BDB2 FLO TAN	
BDB5 FLO ARC TAN	
BDB8 KONV LW+C TO FLO	

#### **Anhang D** **BASIC-Token**

(die Tokenwerte T sind hexadezimal angegeben)

T	Bedeutung	T	Bedeutung
00	Zeilenende	9B	ERASE
01	':', Ende eines Statements	9C	ERROR
02	es folgt Integervariable	9D	EVERY
03	es folgt Stringvariable	9E	FOR
04	es folgt Realvariable	9F	GOSUB
0D	es folgt Variable ohne Kennung	A0	GOTO
0E	Konstante 0	A1	IF
0F	Konstante 1	A2	INK
10	Konstante 2	A3	INPUT
11	Konstante 3	A4	KEY
12	Konstante 4	A5	LET
13	Konstante 5	A6	LINE
14	Konstante 6	A7	LIST
15	Konstante 7	A8	LOAD
16	Konstante 8	A9	LOCATE
17	Konstante 9	AA	MEMORY
19	Ein-Byte-Wert	AB	MERGE
1A	Zwei-Byte-Wert, dezimal	AC	MID\$
1B	Zwei-Byte-Wert, binär	AD	MODE
1C	Zwei-Byte-Wert, hexadez.	AE	MOVE
1D	Zeilenadresse	AF	MOVER
1E	Zeilennummer	B0	NEXT
1F	Fließkommawert	B1	NEW
80	AFTER	B2	ON
81	AUTO	B3	ON BREAK
82	BORDER	B4	ON ERROR GOTO 0
		B5	ON SQ

T Bedeutung

83 CALL  
84 CAT  
85 CHAIN  
86 CLEAR  
87 CLG  
88 CLOSEIN  
89 CLOSEOUT  
8A CLS  
8B CONT  
8C DATA  
8D DEF  
8E DEFINT  
8F DEFREAL  
90 DEFSTR  
91 DEG  
92 DELETE  
93 DIM  
94 DRAW  
95 DRAWR  
96 EDIT  
97 ELSE  
98 END  
99 ENT  
9A ENV  
CE STOP  
CF SYMBOL  
D0 TAG  
D1 TAGOFF  
D2 TRON  
D3 TROFF  
D4 WAIT  
D5 WEND  
D6 WHILE  
D7 WIDTH  
D8 WINDOW  
D9 ZONE  
DA WRITE  
DB DI  
DC EI  
DD FILL  
DE GRAPHICS  
DF MASK  
E0 FRAME  
E1 CURSOR  
E2 -  
E3 ERL  
E4 FN  
E5 SPC  
E6 STEP

T Bedeutung

B6 OPENIN  
B7 OPENOUT  
B8 ORIGIN  
B9 OUT  
BA PAPER  
BB PEN  
BC PLOT  
BD PLOTR  
BE POKE  
BF PRINT  
C0 '  
C1 RAD  
C2 RANDOMIZE  
C3 READ  
C4 RELEASE  
C5 REM  
C6 RENUM  
C7 RESTORE  
C8 RESUME  
C9 RETURN  
CA RUN  
CB SAVE  
CC SOUND  
CD SPEED  
E7 SWAP  
E8 -  
E9 -  
EA TAB  
EB THEN  
EC TO  
ED USING  
EE >  
EF =  
F0 >=  
F1  
F2 >  
F3 =  
F4 +  
F5 -  
F6 \*  
F7 /  
F8  
F9  
FA AND  
FB MOD  
FC OR  
FD XOR  
FE NOT  
FF es folgt ein Funktions-Token

Funktions-Token (stehen nach einem FF):

T Bedeutung	T Bedeutung	T Bedeutung
00 ABS	18 SQR	79 RIGHT\$
01 ASC	19 STR\$	7A ROUND
02 ATN	1A TAN	7B STRING\$
03 CHR\$	1B UNT	7C TEST
04 CINT	1C UPPER\$	7D TESTR
05 COS	1D VAL	7E COPYCHR\$
06 CREAL	40 EOF	7F VPOS
07 EXP	41 ERR	
08 FIX	42 HIMEM	
09 FRE	43 INKEY\$	
0A INKEY	44 PI	
0B INP	45 RND	
0C INT	46 TIME	
0D JOY	47 XPOS	

T Bedeutung	T Bedeutung	T Bedeutung
0E LEN	48 YPOS	
0F LOG	49 DERR	
10 LOG10	71 BIN\$	
11 LOWER\$	72 DEC\$	
12 PEEK	73 HEX\$	
13 REMAIN	74 INSTR	
14 SGN	75 LEFT\$	
15 SIN	76 MAX	
16 SPACE\$	77 MIN	
17 SQ	78 POS	

## Anhang E

### **UA 880-Befehle und Laufzeiten**

Die Befehle der CPU UA 880 werden in Tabellenform dargestellt. In den Tabellenplätzen wird der Operationscode der Befehle in hexadezimaler Form angeführt. Damit können kurze Maschinenprogramme handassembliert und in BASIC Programmen z.B. in DATA-Zeilen eingebunden werden. Die Freiräume in den Tabellen bedeuten nichtvorhandene Befehle. In den Tabellen werden mit n Einbytevariablen, mit nn Zweibytevariablen (nl ist dabei der Low-Teil und nh der High-Teil), mit d ein Offset (-128 bis +127, negative Zahlen im Zweierkomplement) und mit e eine Sprungdistanz (-126 bis 129, Differenz von Ziel- und Startadresse minus 2, negative Zahlen ebenfalls im Zweierkomplement) angegeben.

Damit im KC compact die CPU und die Bildansteuerung auf den selben Speicher konfliktfrei zugreifen können, wird die CPU in





LD >, > A B C D E H L (HL) (BC) (DE) (IX+d) (IY+d) (nn) n I R										
(DE)	12									
(IX+d)	DD	DD	DD	DD	DD	DD	DD	DD	DD	DD
	77	70	71	72	73	74	75	76	36	
	d	d	d	d	d	d	d	d	d	n
(IY+d)	FD	FD	FD	FD	FD	FD	FD	FD	FD	
	77	70	71	72	73	74	75	76	36	
	d	d	d	d	d	d	d	d	d	
(nn)	32		8 Bit Ladebefehle							
	nl	Beispiel: LD A, (HL)								
	nh	Opcode = 7EH								
		Quelle = (HL)								
		Ziel = A								
I	ED	Alle Befehle außer LD A,I und LD A,R ändern die Flags nicht.								
	47	Für diese beiden Befehle gilt: S Z H P/V CY								
R	ED	. * .								
	4F									

\*Inhalt von Interrupt-Flipflop

Laufzeiten: LD r,r :1  
 LD r,n , LD r,(rr) und LD (rr),r :2  
 LD (HL), n ,LD A,i und LD i,A :3  
 LD A,(nn) und LD (nn),A :4  
 LD r,(ii+d) und LD (ii+d),R :6  
 Quelle

POP >	LD >, > AF BC DE HL SP IX IY nn (nn) (SP)		
AF			F1
BC		01 ED nl 4B nh nl nh	C1
DE		11 ED nl 5B nh nl nh	D1
HL		21 2A nl nl nh nh	E1
SP	F9	DD FD F9 F9 nl 7B nh nl nh	
IX		DD DD 21 2A nl nl nh nh	DD E1

LD >, >	AF	BC	DE	HL	SP	IX	IY	nn	(nn)	(SP)
IY								FD	FD	FD
								21	2A	E1
								nl	nl	
								nh	nh	
(nn)		ED	ED	22	ED	DD	FD			
		43	53	nl	73	22	22			
		nl	nl	nh	nl	nl	nl			
		nh	nh		nh	nh	nh			
(SP)	F5	C5	D5	E5		DD	FD			
PUSH >						E5	E5			

## 16 Bit Ladebefehle

Das Flagregister wird nicht beeinflusst.

Laufzeiten: LD SP,HL :2

LD rr,nn, LD SP,ii, POP rr :3

LD ii,nn, PUSH rr, POP ii :4

LD HL,(nn), LD (nn),HL, PUSH ii :5

LD rr,(nn), LD (nn),rr, LD ii,(nn), LD (nn),ii :6

Befehl	Opcode	Wirkung	S	Z	H	P/V	N	CY
LDI	ED (DE) -> (HL)	A0 DE -> DE+1, HL -> HL+1, BC -> BC-1	.	.	0	*	0	.
LDIR	ED (DE) -> (HL)	B0 DE -> DE+1, HL -> HL+1, BC -> BC-1 bis BC 0 wird	.	.	0	0	0	.
LDD	ED (DE) -> (HL)	A8 DE -> DE-1, HL -> HL-1, BC -> BC-1	.	.	0	*	0	.
LDDR	ED (DE)-> (HL)	B8 DE -DE-1,HL -HL-1,BC -BC-1 bis BC 0 wird	.	.	0	0	0	.
CPI	ED Vergleich, ob A=(HL)?	A1 HL -> HL+1, BC -> BC-1		#		*	1	.
CPID	ED Vergleich, ob A=(HL)?	B1 HL -> HL+1, BC -> BC-1 bis BC 0 wird oder A=(HL)		#		*	1	.
CPD	ED Vergleich, ob A=(HL)?	A9 HL -> HL-1, BC -> BC-1		#		*	1	.
CPDR	ED Vergleich, ob A=(HL)?	B9 HL -> HL-1, BC -> BC-1 bis BC 0 wird oder A=(HL)		#		*		.

**Blocktransport- und -suchbefehle**

Flags: \* P/V Flag=0, wenn BC im Ausgang des Befehls zu 0 wird  
 ansonsten 1

# Z Flag=|, wenn a=(HL), ansonsten 0

Laufzeiten: LDI, LDD, CPI, CPD :5

LDIR, LDDR, CPIR, CPDR :5, wenn BC zu 0 wird,  
 7 ansonsten

Befehl	Opcode	Wirkung	S	Z	H	P/V	N	CY
EX AF	08	AF -> AF'						
EXX	D9	BC -> BC', DE ->DE', HL ->HL'						
EX DE,HL	EB	DE -> HL						
EX (SP),HL	E3							
EX (SP),IX	DD E3							
EX (SP),IY	FD E3							

**Austauschbefehle**

Flags werden nicht beeinflusst

Laufzeiten: EX AF, EXX, EX DE, HL :1

EX (SP),HL :6

EX (SP),ii :7

	A	B	C	D	E	H	L (HL)	(IX+d)	(IY+d)	n	S	Z	H	P/V	N	CY	
ADD	87	80	81	82	83	84	85	86	DD 86 d	FD 86 d	C6 n				V	0	
ADC	8F	88	89	8A	8B	8C	8D	8E	DD 8E d	FD 8E d	CE n				V	0	
SUB	97	90	91	92	93	94	95	96	DD 96 d	FD 96 d	D6 n				V	1	
SBC	9F	98	99	9A	9B	9C	9D	9E	DD 9E d	FD 9E d	DE n				V	1	
AND	A7	A0	A1	A2	A3	A4	A5	A6	DD A6 d	FD A6 d	E6 n			1	P	0	0
XOR	AF	A8	A9	AA	AB	AC	AD	AE	DD AE d	FD AE d	EE n			0	P	0	0

	A	B	C	D	E	H	L (HL)	(IX+d)	(IY+d)	n	S	Z	H	P/V	N	CY
OR	97	90	91	92	93	94	95 96	DD 96 d	FD 96 d	D6 n			0	P	0	0
CMP	9F	98	99	9A	9B	9C	9D 9E	DD 9E d	FD 9E d	DE n				V	1	
INC	3C	04	0C	14	1C	24	2C 34	DD 34 d	FD 34 d					V	0	.
DEC	3D	05	0D	15	1D	25	2D 35	DD 35 d	FD 35 d					V	1	.

**8 Bit Arithmetikbefehle**

Laufzeiten: ADD r,ADC r,SUB r,SBC r,AND r,OR r,XOR r,CMP r :1  
 INC r,DEC r :1  
 ADD n,ADC n,SUB n,SBC n,AND n,OR n,XOR n,CMP n :2  
 ADD (HL),ADC (HL),SUB (HL),SBC (HL),AND (HL) :2  
 OR (HL),XOR (HL),CMP (HL) :2  
 INC (HL),DEC (HL):3  
 ADD (ii+d),ADC (ii+d),SUB (ii+d),SBC (ii+d) :6  
 AND (ii+d),OR (ii+d),XOR (ii+d),CMP (ii+d) :6  
 INC (ii+d),DEC (ii+d):7

	A	B	C	D	E	H	L (HL)	(IX+d)	(IY+d)		S	Z	H	P/V	N	CY
RLC	CB 07	CB 00	CB 01	CB 02	CB 03	CB 04	CB 05 06	DD CB d	FD CB d				0	P	0	
RLCA	07							06	06	CY		-	-7..	-..0	-	
RRC	CB 0F	CB 08	CB 09	CB 0A	CB 0B	CB 0C	CB 0D 0E	DD CB d	FD CB d				0	P	0	
RRCA	0F							0E	0E	->		7..->	..0->	->	CY->	
RL	CB 17	CB 10	CB 11	CB 12	CB 13	CB 14	CB 15 16	DD CB d	FD CB d				0	P	0	
RLA	17							16	16	-CY		-7..	-..0	-		
RR	CB 1F	CB 18	CB 19	CB 1A	CB 1B	CB 1C	CB 1D 1E	DD CB d	FD CB d				0	P	0	
RRA	1F							1E	1E	->		7..->	..0->	CY->		
SLA	CB 27	CB 20	CB 21	CB 22	CB 23	CB 24	CB 25 26	DD CB d 26	FD CB d 26				0	P	0	
										CY		-7..	-..0	-0		

	A	B	C	D	E	H	L	(HL)	(IX+d)	(IY+d)	S	Z	H	P/V	N	CY	
SRA	CB 2F	CB 28	CB 29	CB 2A	CB 2B	CB 2C	CB 2D	CB 2E	DD CB d 2E	FD CB d 2E	---			0	P	0	
-----																	
SLL	CB 37	CB 30	CB 31	CB 32	CB 33	CB 34	CB 35	CB 36	DD CB d 36	FD CB d 36				0	P	0	
-----																	
SRL	CB 3F	CB 38	CB 39	CB 3A	CB 3B	CB 3C	CB 3D	CB 3E	DD CB d 3E	FD CB d 3E				0	P	0	
-----																	
RLD									ED 6F					0	P	0	.
Bits sind in Register A und in (HL)  7..4 3..0 - 7..4 - 3..0																	
-----																	
RRD									ED 67					0	P	0	.
Bits sind in Register A und in (HL)  7..4 3..0 -> 7..4 -> 3..0																	

**Verschiebefehle**

Flags: bei RLCA, RRCA, RLA und RRA CY=|, N, H=0 und S,Z,P/V=.

Laufzeiten: RLCA,RRCA,RLA,RRA :1

RLC r, RRC r, RL r, RR r, SLA r, SRA r, SLL r, SRL r :2

-----											
BIT 1, >	CB 4F	CB 48	CB 49	CB 4A	CB 4B	CB 4C	CB 4D	CB 4E	DD CB d 4E	FD CB d 4E	
-----											
BIT 2, >	CB 57	CB 50	CB 51	CB 52	CB 53	CB 54	CB 55	CB 56	DD CB d 56	FD CB d 56	
-----											
BIT 3, >	CB 5F	CB 58	CB 59	CB 5A	CB 5B	CB 5C	CB 5D	CB 5E	DD CB d 5E	FD CB d 5E	
-----											
BIT 4, >	CB 67	CB 60	CB 61	CB 62	CB 63	CB 64	CB 65	CB 66	DD CB d 66	FD CB d 66	
-----											
BIT 5, >	CB 6F	CB 68	CB 69	CB 6A	CB 6B	CB 6C	CB 6D	CB 6E	DD CB d 6E	FD CB d 6E	
-----											

```

BIT 6, >   CB CB CB CB CB CB CB   CB   DD   FD
            77 70 71 72 73 74 75   76   CB   CB
            d   d
            76   76
    
```

```

-----
BIT 7, >   CB CB CB CB CB CB CB   CB   DD   FD
            7F 78 79 7A 7B 7C 7D   7E   CB   CB
            d   d
            7E   7E
    
```

**Bittestbefehle:**

Flags: P=X, S=X, N=0, H=| und Z=Komplement des getesteten Bits.

Laufzeiten: BIT b,r :2  
 BIT b, (HL) :3  
 BIT b, (ii) :6

Bitrücksetzbefehle: wie Bittestbefehle, letztes Byte des Operationscodes+40H

Bitsetzbefehle: wie Bittestbefehle, letztes Byte des Operationscodes+80H

Flags: unbeeinflusst

Laufzeiten: RES b,r, SET b,r :3  
 RES b, (HL), SET b, (HL) :4  
 RES b, (ii), SET b, (ii) :7

	BC	DE	HL	SP	IX	IY	S	Z	H	P/V	N	CY		
ADD HL,	09	19	29	39			.	.	X	.	0		IN A, n	DB n
ADD IX,	DD	DD		DD	DD		.	.	X	.	0		IN A, (C)	ED 78
ADD IY,	FD	FD		FD	FD		.	.	X	.	0		IN B, (C)	ED 40
ADC HL,	ED	ED	ED	ED					X	V	0		IN C, (C)	ED 48
SBC HL,	ED	ED	ED	ED					X	1	0		IN D, (C)	ED 50
INC / /	03	13	23	33	DD	FD	.	.	.	.	.	.	IN E, (C)	ED 58
DEC / /	0B	1B	2B	3B	DD	FD	.	.	.	.	.	.	IN H, (C)	ED 60
	2B	2B											IN L, (C)	ED

**16 Bit Arithmetikbefehle**

Laufzeiten: INC rr,DEC rr :2 68

ADD HL,rr :3

ADC HL,rr,SBC HL,rr :4

ADD ii,rr,ADD ii,ii :4

INF	ED
Flags, (C)	70
OUT n,A	D3

Befehl	Opcode	Wirkung	S	Z	H	P/V	N	CY	
INI	ED A2	(HL) =(C) B -B-1,HL	X		X	X	1	.	OUT (C),A ED 79
INIR	ED B2	(HL)=(C) B -B-1,HL	X	1	X	X	1	.	OUT (C),B ED 41
IND	ED AA	(HL)=(C) B -B-1,HL	X		X	X	1	.	OUT (C),C ED 49
INDR	ED BA	(HL)=(C) B -B-1,HL	X	1	X	X	1	.	OUT (C),D ED 51
OUTI	ED A3	(C)=(HL) B -B-1,HL	X		X	X	1	.	OUT (C),E ED 59
OUTIR	ED B3	(C)=(HL) B -B-1,HL	X	1	X	X	1	.	OUT (C),H ED 61
OUTD	ED AB	(C)=(HL) B -B-1,HL	X		X	X	1	.	OUT (C),L ED 69
OUTDR	ED BB	(C)=(HL) B -B-1,HL	X	1	X	X	1	.	OUTF ED (C),Flags 71

**Block-I/O-Befehle I/O Befehle**

Flags: Z=1, wenn B null wird, sonst 0

Laufzeiten: 5, bei repet. :6 wenn B=0

Bef Wirkung unbed. NZ Z NC C PO

Flags: konstant

Laufzeit :3

PE P M

RET > Rückk.	C9	C0	C8	D0	D8	E0	E8	F0	F8
JP >,nn Sprung	C3 n1 nh	C2 n1 nh	CA n1 nh	D2 n1 nh	DA n1 nh	E2 n1 nh	EA n1 nh	F2 n1 nh	FA n1 nh
CALL >,nn CD UP Ruf	C4 n1 nh	CC n1 nh	D4 n1 nh	DC n1 nh	E4 n1 nh	EC n1 nh	F4 n1 nh	FC n1 nh	
JR >,e+2 rel Sprung	18 e	20 e	28 e	30 e	38 e	DJNZ ,B -B-1 rel. Sprung wenn B=0		10	



**Sprung-, Unterprogrammruf- und -Rückkehrbefehle**

Flags: nicht beeinflusst, DJNZ setzt Z in Abh. von B

Laufzeiten: RET cc und JR cc, wenn cc nicht erfüllt :2

RET, JP und JP cc wenn cc erfüllt :3

CALL cc, nn wenn cc nicht erfüllt, DJNZ (B -0) :3

JR, RET cc und JR cc wenn cc erfüllt :4

CALL nn, CALL cc, nn wenn cc erfüllt, DJNZ (B >0):5

Befehl	Opcode	Wirkung	S	Z	H	P/V	N	CY	Befehl	Opcode
DAA	27	Dezimalkorr.				P	.		RST 0	C7
CPL	2F	A -βA)	.	.	1	.	1	.	RST 8	CF
SCF	37	CY -1	.	.	1	.	1	1	RST 10	D7
CCF	3F	CY -βCY	.	.	X	.	1		RST 18	DF
NEG	ED 44	A -βA+1			V	1			RST 20	E7
									RST 28	EF
									RST 30	F7
									RST 38	FF

**Akkumulator Zusatzbefehle und Flagoperationen**

Laufzeiten: DAA, CPL, SCF, CCF :1, NEG :2

Restartbefehle, Laufzeiten: 4 ==>

Befehl	Wirkung	Opcode	Zeit	Befehl	Oc	Zeit	Befehl	Oc	Zeit
JP (HL)	Sprung zum	E9	1	NOP	00	1	IM0	ED 46	2
JP (IX)	Inhalt eines Speicher-	DD E9	2	HALT	76	1	IM1	ED 56	2
JP (IY)	platzes	FD E9	2	DI	F3	1	IM2	ED 5E	2
RETI	Rückk. von Int.	ED 4D	4	Sonderbefehle, Flags: unbeeinflusst					
RETN	Rückk. von MNI	ED 45	4	Laufzeiten bei Interruptquittie- rung: NMI, IM1 :4 IM0 :abh.vom Befehl 4-6 IM2 :6					
Flags: unbeeinflusst									

**Sachwortverzeichnis**

**mikroelektronik**

**RFT**



**vob mikroelektronik · wilhelm pieck · mühlhausen**  
im vob kombinat mikroelektronik