



Es werden Summe, Differenz, wenn möglich das Displacement, (relative Distanz) für einen Sprungbefehl aus den ersten beiden Argumenten sowie der dezimale Wert des ersten Arguments, berechnet. c gibt die Länge des Sprungbefehls an. Für die relativen Sprungbefehle des U880-Befehlssatzes ist dann c z.B. gleich zwei.

### **B aaaa (Breakpoint)**

Dieser Befehl ist nützlich für das Testen von bzw. die Fehlersuche in Programmen. Er setzt ein Softwarehaltepunkt auf die Adresse aaaa. aaaa muß dabei immer auf das erste Byte eines Befehls zeigen. Ist nach dem Starten des Programms diese Adresse erreicht, erfolgt die Ausschrift BREAK AT aaaa # und die Kontrolle geht wieder an den Monitor zurück. Zuvor werden alle Registerinhalte der CPU in die RSA (Register Save Area) gerettet, so daß sie sich z.B. mittels des R-Befehls anzeigen lassen. Das zu testende Programm wird durch den Break- Befehl nicht zerstört. Man kann es dann beispielsweise mit dem Go-Befehl fortsetzen.

### **C aaaa bbbb cccc (Compare)**

Dieser Befehl vergleicht die beiden Speicherinhalte ab aaaa und bbbb für die Länge von cccc Bytes miteinander. Wird eine Ungleichheit gefunden, erscheinen die beiden nicht übereinstimmenden Bytes mit den jeweils zugehörigen Adressen auf dem Schirm. Mit der CR-Taste kann man die Suche fortsetzen. Jede andere Taste führt zum Abbruch.

### **D aaaa bbbb (Display Memory; Dump)**

Der Speicherinhalt von der Adresse aaaa bis zur Adresse bbbb wird als Hexdump auf dem Bildschirm ausgegeben. Zu Beginn jeder Zeile erfolgt die Ausgabe der jeweiligen Anfangsadresse, es folgen 16 Datenbytes.

### **E aaaa (Execute Machine Programm)**

Das Maschinenprogramm ab Adresse aaaa läuft unter Breakpointkontrolle. Das heißt, die Register der CPU werden entsprechend der aktuellen Werte der RSA geladen, der Softwarebreakpoint wird aktiviert und dann wird zur Adresse aaaa gesprungen.

### **F aa bb cc dd ... nn (Find String)**

Hier ist ab Adresse 00aaH die Datenfolge aa bb cc dd ... nn zu suchen. Die zu suchende Datenfolge oder Zeichenkette kann dabei maximal so lang sein, daß das gesamte Kommando gerade noch auf den Bildschirm paßt. Wird die angegebene Zeichenkette vollständig gefunden, springt der Monitor an den M-Befehl, wobei die Adresse auf das erste Byte der Datenfolge zeigt. Soll die Suche nach dem M-Befehl weitergehen, ist die Folge F: aa bb cc dd ... nn einzugeben. Wird die Datenfolge im gesamten Speicher nicht gefunden, erfolgt die Ausschrift NOT FOUND #.

### **G (Go on)**

Dieses Kommando funktioniert analog dem E-Befehl. Die Programmausführung wird hierbei ab der Adresse im PC fortgesetzt. Falls ein Breakpoint zuvor eingegeben wurde, wird dieser aktiviert.

### **I (Initialize)**

Hiermit ist ein Löschen aller Anwenderregister möglich. Alle Speicherzellen der RSA werden (bis auf die für den Stackpointer) Null gesetzt; letzterer so, daß das jeweilige Ende des RAM-Speichers im Grundmodul vorsorglich als Anwenderstack genutzt wird. Dies deshalb, weil es z.B. für den E-, J- und

G-Befehl erforderlich ist. Sollte dieser Bereich für den einen oder anderen Anwendungsfall nicht günstig sein, kann man den Stack natürlich mit Hilfe des R- Befehls auch in einen anderen RAM-Bereich legen. Auf dem Bildschirm erscheint die Ausschrift CLR/RSA.

### **J aaaa (Jump)**

Dieser Befehl führt ebenfalls zum Ansprung eines Anwenderprogramms ab der Adresse aaaa analog dem E-Befehl, jedoch ohne Breakpointaktivierung.

### **L aaaa ± (Load from Cassette)**

Der Computer versucht, ein Programm oder eine Datei, kurz File genannt, vom Bandgerätinterface in den Speicher zu laden. Das Argument  $aaaa\pm$  bewirkt, das File um diesen Offset verschoben vom ursprünglichen Speicherbereich einzulesen, zum Beispiel dann, wenn der Speicherbereich, von dem das File abgespeichert wurde, im eigenen Computer nicht vorhanden ist. Sonst, also in der Regel, kann man dieses Argument weglassen. Wird der Ladevorgang erfolgreich beendet, so trägt diese Routine die Startadresse des Files, die auch auf dem Bildschirm erscheint, in die Speicherzelle für das erste Argument ein. Das geladene Programm läßt sich dann einfach mit J: anspringen.

### **M aaaa (Modify Memory)**

Hiermit kann der RAM-Speicher ab der Adresse aaaa byteweise angezeigt und neu beschrieben werden. Nach jedem Drücken der CR-Taste erscheinen die aktuelle Adresse und das zugehörige Byte. Nach dem Promptsymbol läßt sich ein neues Byte oder auch eine Bytefolge, durch Leerzeichen getrennt, eingeben. Drückt man laufend nur die CR-Taste, erfolgt die Speicheranzeige Byte für Byte. Bei einer Dateneingabe würde diese nach dem Drücken der CR-Taste in den Speicher übertragen und der Schreibvorgang überprüft. Sollte das neue Byte nicht vom Speicher übernommen worden sein, weil er z.B. im EPROM-Bereich liegt oder gar nicht vorhanden ist, so erfolgt eine Fehlermeldung. Man schließt den M-Befehl durch die Eingabe eines. (Punkt) ab. Dabei gelangt die zuletzt bearbeitete Speicheradresse in die Speicherstelle für das zweite Argument. Dadurch läßt sich der bearbeitete Bereich mit D: noch einmal betrachten.

### **P aaaa bbbb cc (Pattern)**

Dieser Befehl füllt den Speicher von der Adresse aaaa bis zur Adresse bbbb mit dem Bitmuster cc auf.

### **R XX (Register Display/Modify)**

Dieses Kommando ermöglicht analog dem M-Befehl die Anzeige und das Verändern der Inhalte aller Register der CPU. Hierbei steht XX für das jeweilige Registerpaar. Nach dem Drücken der CR-Taste erscheint der Wert des jeweiligen Doppelregisters, gefolgt vom # auf dem Bildschirm. Mit der nachfolgenden Eingabe eines Wertes läßt sich das Registerpaar dann neu setzen. Folgt dem R ein Doppelpunkt, so werden der gesamte Registersatz, der Breakpoint, die Breakpointsequenz (3 Bytes ab Breakpointadresse) angezeigt sowie die gesetzten Flaggs zusätzlich anhand ihres Symbols dargestellt.

### **S aaaa bbbb cccc name (Save to Cassette)**

Hiermit kann man eine File ab der Adresse aaaa bis zur Adresse bbbb mit der Startadresse cccc unter dem Namen name (Länge max 6 Zeichen) auf Magnetband abspeichern.

### **T aaaa bbbb cccc (Transfer)**

Mit diesem Befehl kann der Speicherinhalt ab der Adresse `aaaa` in den Speicherbereich ab der Adresse `bbbb` für die Länge von `cccc` Bytes kopiert werden. Ein Überlappen der beiden Speicherbereiche ist zulässig. Beispiel: `T 1900 1901 80` verschiebt den Speicherinhalt ab `1900H` für `80H` Byte um eines nach oben.

### **V (Verify with Cassette)**

Hiermit ist es möglich, ein auf Magnetband abgespeichertes File noch einmal mit dem Speicheroriginal zu vergleichen. Dadurch sind z.B. Datenfehler aufgrund mangelhaften Bandmaterials vermeidbar.

### **Z**

Mit diesem Befehl wird in den Mini-BASIC-Interpreter gesprungen, vorausgesetzt, daß die dafür erforderlichen beiden EPROMs gesteckt sind.

### **u aaaa bbbb cccc (u -Leerzeichen)**

Ein Leerzeichen, gefolgt von Argumenten, speichert deren Werte in den entsprechenden Speicherzellen ab, so daß danach mit dem Operator `:` gearbeitet werden kann. Damit ist es z.B. möglich, die Startadresse für den `F`-Befehl frei zu wählen.

## **Internes**

Nach dem Einschalten bzw. jedem RESET-Impuls beginnt der Amateurcomputer ab Adresse 0 mit der Ausführung des Programms. Um hier universell zu bleiben, und nicht bei jedem Programmwechsel auch die EPROMs austauschen zu müssen, bekam dieser Anfangsbereich ein Programm, das nach dem Einstellen eines bestimmten Anfangszustandes (Bildschirmlöschen, Fertigmeldung), Initialisierung genannt, in den Dialog mit dem Benutzer tritt, so daß dieser mittels entsprechender Befehle über die weitere Programmausführung entscheiden kann. In seiner Funktion stellt es sozusagen ein minimales Betriebssystem dar.

Das Monitorprogramm enthält Befehle zum Einlesen und Abspeichern von Programmen bzw. Speicherinhalten auf Magnetband, zur Anzeige und Modifizierung von Speicher- und Registerinhalten, zum Ansprung von Nutzerprogrammen und zur Programmentwicklung und -testung. Damit ist es also bereits möglich, selbst Programme in Maschinensprache zu entwickeln, zu testen und das fertige Programm z.B. auf Magnetbandkassetten abzuspeichern bzw. auch Programme für den „AC1“ einzulesen und abzuarbeiten, die andere Amateure entwickelt haben. Das Einlesen der Programme vom Magnetband in den RAM-Speicher des Rechners und der nachfolgende Ansprung dieser Programme soll den Regelfall bei der Nutzung des „AC1“ darstellen. Auf diese Art ist ein relativ schneller Programmwechsel möglich, und, weil sich bei diesem Prinzip nur das gerade benötigte Programm im Speicher des Rechners befinden muß, braucht dieser auch nur so groß zu sein, wie es das jeweilige Programm erfordert.

Das Monitorprogramm für den „AC1“ entstand auf der Grundlage von [10]. Dazu wurde der dort veröffentlichte hexadezimale Speicherausdruck (Hexlisting) rückübersetzt, kommentiert und der Hardware des „AC1“ angepaßt; also mit entsprechenden Routinen für Tastatur, Bildschirm und Tonbandausgang versehen.

[10] Krake, H.: ZETBUG - ein komfortabler Z-80-Monitor, Funkschau 52 (1980), H.11

## Erweiterte Hinweise zu den Befehlen des Monitor v3.1 Teil 12 (fa 85/1)

Im Ergebnis der Testphase haben sich beim Monitorprogramm noch einige Erweiterungen ergeben, die im folgenden aufgeführt sind.

1. Nach jedem RESET steht in der RSA, die mit dem R-Befehl angezeigt werden kann, die Belegung des gesamten Registersatzes der CPU zum Zeitpunkt des RESET bzw. des Anspruchs der Adresse 0. Das kann bei der Fehlersuche in Programmen, die sich z.B. festgelaufen haben, und nur noch mit einem RESET abgebrochen werden können, hilfreich sein. Aus den Registerbelegungen lassen sich dann meist Schlüsse auf die Fehlerursache ziehen.

Im Normalfall erfordert das, daß die RSA nach dem Einschaltreset mit dem I-Befehl zu initialisieren ist. Zumindest ist vor der Benutzung der Befehle E, G und J die Belegung des Stackpointers zu überprüfen. Sollte dieser auf einen nicht real existierenden Kellerspeicher zeigen, wird die Ausführung der oben genannten Testkommandos mit der Ausschrift INIT SP verweigert, da ansonsten die Benutzung dieser Kommandos zum Programmabsturz bzw. zu einer Fehlerausschrift führen würde. Mit dem I-Befehl wird der Stack automatisch auf das vorhandene obere Ende des RAM-Bereiches des Grundmoduls gesetzt. Also auf 2000H bzw. 1C00H, je nachdem, ob der RAM-Speicher verdoppelt wurde oder nicht. Wird infolge eines Fehlers in einen Speicherbereich gesprungen, der nicht vorhanden oder mit FFH belegt ist, erfolgt die Ausschrift ERROR AT xxxx (xxxx Adresse, auf der der Fehler auftrat). Für den Inhalt der RSA gilt dann das gleiche wie nach dem RESET.

2. Die Befehle des Magnetbandinterface L, S und V können mit Control-C jederzeit abgebrochen werden. Bei den Befehlen L und V müssen dabei Impulse am Interfaceeingang anliegen, um die Abbruchfunktion zu gewährleisten. Beim Abspeichern eines Files mit dem Save-Befehl wird nach dem Abspeichern des Namens noch einmal für etwa 1,5 s der Kennton ausgegeben, und erst danach folgen die eigentlichen Daten. Beim Einlesen kann somit nach dem Erscheinen des Namens auf dem Schirm innerhalb dieses Kenntones mit Control-C abgebrochen werden, ohne daß schon Daten dieses Files im Speicher stehen. Damit soll das Auffinden eines bestimmten Files inmitten des Bandes erleichtert werden. Beim Einlesen eines Files von Kassette in den RAM wird geprüft, ob das jeweilige eingelesene Byte auch wirklich in den entsprechenden Speicherplatz übernommen wurde. Bei fehlerhaftem oder nicht vorhandenem RAM erfolgt dann die Ausschrift aaaa xx ff BREAK, und der Einlesevorgang wird abgebrochen (aaaa - Adresse des Speichers, xx Sollbyte, ff Fehlerbyte).

3. Am Ende des Monitorprogramms ist ein Sprungverteiler angebracht, um z.B. für Erweiterungen des Monitorprogramms oder andere Anwendungen einige bereits im Monitor vorhandene allgemein verwendbare Unterprogramme nutzen zu können, auch wenn in eventuellen späteren Monitorvarianten diese eigentlichen Unterprogramme dann an ganz anderen Stellen im Speicher stehen können. Dieser Sprungverteiler und dessen Reihenfolge wird auch in späteren Veränderungen des Monitorprogramms erhalten bleiben. Aus den genannten Kompatibilitätsgründen sollte man deshalb eine direkte Nutzung dieser bzw. auch weiterer Unterprogramme des Monitors möglichst vermeiden. Alle nachfolgend erläuterten Unterprogramme, ausgenommen den Sprung zur Monitoreingabeschleife, kehren in das aufrufende Programm zurück, siehe Tabelle 12. Das derzeitige Ende der Arbeitszellen des Monitors ist bei 187FH. Um noch etwas Platz für spätere Erweiterungen zu lassen, und um Kollisionen mit diesen Arbeitszellen zu vermeiden, sollten Anwenderprogramme erst ab 1900H beginnen.

## Erweiterbarkeit

Zum Abschluß der Beschreibung des Monitorprogramms noch einige Hinweise zu dessen

Erweiterbarkeit, die sich ohne Eingriffe in das vorliegende Programm realisieren lassen.

Die einzelnen Befehlsroutinen des Monitors werden nicht über einen Sprungverteiler erreicht, sondern vom Monitor anhand eines Kodemusters im Adreßbereich von 0 bis 1FFFH gesucht. Jede Befehlsroutine hat dabei die Form 00 09 XX 0D ... Routine ... C9. XX ist der ASCII-Kode des entsprechenden Kennbuchstabens. Man braucht eigene, z.B. von Magnetband ladbare Ergänzungen, also nur in diesen Rahmen zu „packen“. Damit ist es ebenfalls möglich, eigene Anwenderprogramme über Kennbuchstaben zu starten. Der derzeitige Monitor belegt die ersten beiden Kilobyte des EPROM-Bereiches und etwa 128 Byte RAM zu Beginn des Arbeitsspeichers. Wenn man noch etwas Spielraum für mögliche Modifikationen späterer Monitorversionen läßt, hat man also den Speicherbereich von 1900H bis 1FFFH für Erweiterungen zur Verfügung. Es ist auch denkbar, auf den Mini-BASIC-Interpreter zu verzichten und diesen Bereich für Erweiterungen zu nutzen. Da der Monitor am Anfang des Speicherbereiches liegt, fallen in diesen Bereich auch die Ansprungpunkte der RST-Befehle und der Beginn der NMI-Routine.

Um nun trotzdem auch diese Möglichkeiten in Anwenderprogrammen nutzen zu können, ohne dabei die EPROMs zu wechseln, was auf Dauer auch im Interesse der Fassungen nicht zu empfehlen ist, sind die Routine RST8...RST38H sowie der NMI-Ansprung über eine Sprungtabelle im RAM geführt. Diese läßt sich vom Anwender modifizieren.

<b>Systemadressen</b>		
1800H - 1801H		Speicher für Cursorposition
1802H - 1804H		Ansprung bei RST 08H ( Sprung zu INCH, Eingabe Zeichen )
1805H - 1807H		Ansprung bei RST 10H ( Sprung zu OUTCH, Ausgabe Zeichen )
1808H - 180AH		Ansprung bei RST 18H ( Sprung zu PRNST, Ausgabe Zeichenkette )
180BH - 180DH		Ansprung bei RST 20H z.Z. vom Monitor nicht belegt
180EH - 1810H		Ansprung bei RST 28H z.Z. vom Monitor nicht belegt
1811H - 1813H		Ansprung bei RST 30H z.Z. vom Monitor nicht belegt
1814H - 1816H		Ansprung bei RST 38H ( Fehlermeldung )
1817H - 1819H		Ansprung bei NMI, z.Z. vom Monitor nicht belegt
185BH - 185CH		Speicher für Argument 1
185DH - 185EH		Speicher für Argument 2
185FH - 1860H		Speicher für Argument 3
<b>nutzbare Unterprogramme</b>		
RST 08H	INCH	holt ein Zeichen von der Tastatur und kehrt mit dem ASCII-Kode des Zeichens im Akku zurück
RST 10H	OUTCH	gibt das im Akku enthaltene Zeichen ( ASCII-Kode ) auf dem Bildschirm aus und rückt den Cursor um eins weiter
RST 18H	PRNST	gibt die dem Unterprogrammaufruf folgende Zeichenkette auf dem Bildschirm aus bis einschließlich dem Byte, bei dem Bit 7 gesetzt ist, bewegt den Cursor weiter, kehrt dann zum folgenden Byte zurück
CALL 07EBH	MS30	Zeitschleife etwa 30 ms ( wird zur Tastenentprellung genutzt ), Akku bei Return = 0
CALL 07EEH	OUTHEX	gibt den Akku als zweistellige Hexzahl auf dem Schirm aus kein Register wird zerstört
CALL 07F1H	OUTHHL	gibt das HL-Register als vierstellige Hexzahl auf dem Schirm aus kein Register wird zerstört

<b>nutzbare Unterprogramme</b>		
CALL 07F4H	INLINE	liest eine Zeile, die mit cr abgeschlossen wird, auf dem Schirm ein und legt den Anfang der Zeile in den Zellen 181Ah...181BH ab kein Register wird zerstört
CALL 07F7H	INHEX	wandelt eine maximal vierstellige in ASCII-Zeichen angegebene Zahl ab (DE) abwärts in deren hexadezimalen Wert um, der dann in HL steht. DE wird entsprechend dekrementiert der Akku wird zerstört
CALL 07FAH	TASTE	testet den Tastaturstatus, kehrt bei gedrückter Taste mit dem nach 30 ms anliegenden Kode zurück ( wartet nicht auf loslassen der Taste! ); wenn keine Taste gedrückt, erfolgt sofortige Rückkehr mit gesetztem Zero-Flag
CALL 07FDH	GETCO1	Sprung zur Monitoreingabeschleife, der Monitorstack wird neu initialisiert

## Versionsunterschiede

Der Monitor mon\_v31\_32.bin ist der an 4 Bytes auf den vergrößerten BWS angepasste mon\_v31\_16.bin. Außerdem wurde die Filenamenslänge auf 16 Zeichen erhöht und der Suchbereich für externe Kommandos erweitert.

```
d:>bdiff.exe mon_v31_16.bin mon_v31_32.bin
000090:*13 11 FF*13 01 C0*03 ED | ..... |*17 11 FF*17 01 C0*07 ED |
.....
0000B8: 1C C5 01 FF*03 ED B0 22 | ..... " | 1C C5 01 FF*07 ED B0 22 |
....."
0001E0: 01 21 1D 02 01*E3*1D AF | .!..... | 01 21 1D 02 01*E0*FD AF |
.!.....
0002D0: 03 3E 55 CD 30 03 06*06 | .>U.0... | 03 3E 55 CD 30 03 06*10 |
.>U.0...
000398: F9 06*06 2A 00 18 CD 26 | ...*...& | F9 06*10 2A 00 18 CD 26 |
...*...&
0007B8: 07*03*78*B1 28 18 18 F5 | ..x.(... | 07*78*B1*03 28 18 18 F5 |
.x...(...
```

Der Quellcode mon\_v31\_16-as.asm erzeugt auch die Version mon\_v31\_32.bin, wenn folgende Werte gesetzt werden:

```
LINES      equ    32      ; bei 2K BWS
NAMELEN    equ    16      ; max. Länge des Dateinamens bei LOAD/SAVE
RAMEND     equ    0FFFDh  ; Ende f. Kdo-Suche, auf RAM beschränkt
fkopatch   equ    1      ; Korrektur in Find-Kommando
```

From:  
<https://hc-ddr.hucki.net/wiki/> - **Homecomputer DDR**

Permanent link:  
<https://hc-ddr.hucki.net/wiki/doku.php/homecomputer/ac1/monitor31?rev=1574261150>



Last update: **2019/11/20 14:45**