NAME

pep-8 – Beschreibung der pep-8 Architektur

BESCHREIBUNG

Der **pep–8** (Practical Education Processor based on pdp-8) ist von der **DEC pdp-8** abgeleitet und soll der Vermittlung grundlegender Konzepte von Rechnerarchitekturen und Assemblerprogrammierung dienen.

Der Prozessor lehnt sich am historischen Prozessor der *DEC* **pdp-8** an, vereinfacht aber an vielen Stellen und nimt keine Rýcksticht auf die tatsächliche Implementierung in Hardware. Für Fortgeschrittenen werden Ein-/Ausgabegeräte und Unterbrechungsverarbeitung unterstýtzt.

PROGRAMMIERMODELL

Der extrem einfach aufgebaute pep-8 Prozessor besteht aus einem Programmzähler (Program Counter, PC) und einem Akkumulator (Accumulator, AC), die zwölf Bit breit sind sowie dem Verbindungsbit (Link Bit, L). Der Speicher ist ebenfalls 12 Bit breit ist und wird mit 12 Bit Adressen angesprochen. Er umfasst also 4096 12–Bit Worte. Andere Einheiten als ein 12–Bit Wort können nicht adressiert werden. Die Bits eines Wortes werden von null bis elf durchnummeriert, wobei Bit null das signifikateste Bit ist:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	l
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	----	----	---

ADRESSIERUNGSARTEN

Bei allen Befehlen, die einen Hauptspeicheroperanden haben, wird dessen Adresse in Bit f \tilde{A}^{1} 4nf bis elf codiert. Der Speicher ist logisch in Seiten zu 128 Worten aufgeteilt und eine Operandenadresse ist immer relativ zum Beginn der Speicherseite, in der sich der Befehl befindet, oder der Seite null ("Zero Page"). Welche dieser Alternativen gew \tilde{A} μ hlt wird enscheidet das "Zero Page" Bit, das im Befehl in Bit vier gespeichert wird. Ist es null, wird relativ zur Seite null adressert, sonst relativ zur laufenden Seite. Wird das Indirekt-Bit gesetzt, das sich in Bit 3 befindet, so wird der Operand als 12-Bit Zeiger auf ein Speicherwort betrachtet, auf das sich der Befehl dann bezieht. In den Bits 0 bis 2 wird der Befehl kodiert.

					A0						
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11

Das ergibt die folgenden Adressierungsarten:

Name	I	ZP	Bits	Erreichbare Worte
Seitenrelativ	0	1	7 Bit	In der aktuellen Seite
Zero Page	0	0	7 Bit	In der nullten Seite
Indirekt	1	1	12 Bit	Im gesamten Speicher, Zeiger in der aktuellen Seite
Indirekt Zero Page	1	0	12 Bit	Im gesamten Speicher, Zeiger in der nullten Seite

Die effektive Adresse f \tilde{A}^{1} /ar jeden Befehl mit einem Hauptspeicheroperanden berrechnet sich aus der Adresse im Befehl (7 Bit, A0-7) und der effektiven Seite (effective page, P0-4). Die effektive Seite ist Null wenn das Zero-Page-Bit null ist, und entspricht sonst den f \tilde{A}^{1} /anf signifikatesten Bits des Programmz \tilde{A}^{\pm} nhlers.

P0	P1	P2	P3	P4	A0	A1	A2	A3	A4	A5	A6
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11

Ist das Indirekt-Bit gesetzt wird dieser Wert noch dereferenziert, d.h. der Inhalt des durch ihn adressierten Speicherwortes bildet die effektive Adresse. Wird nicht indirekt adressiert, bildet der Wert aus effektiver Seite und Adresse im Befehlswort direkt die effektive Adresse.

BEFEHLE

Der pep-8 Prozessor verfù/4gt ù/4ber sieben Befehle die auf dem Hauptspeicher operieren. Bei diesen wird der Operationscode in den Bits null bis drei abgelegt. Zu jeden Befehl sind die Mnemonische Abkù/4rzung, der englische Begriff aus den sich diese ableitet, sowie der Operationscode in Binärdarstellung aufgefù/4hrt.

RCL (Recall, 000)

LĤd das im Hauptspeicher adressierte Wort in den Akkumulator.

STO (Store, 001)

Speichert den Akkumulator im adressierten Speicherwort.

AND (And accumulator, 010)

Der Akkumulator wird mit dem adressierten Wort bitweise und-verknüpft. Das Ergebnis wird in den Akkumulator zurückgeschrieben.

ORA (Or accumulator, 011)

Der Akkumulator wird mit dem adressierten Wort bitweise oder-verknüpft. Das Ergebnis wird in den Akkumulator zurückgeschrieben.

TAD (Two's Complement Add, 100)

Der Operand wird zu dem 13-Bit Wert der duch das Verbindungsbit und Akkumulator gebildet wird (L, AC) addiert. Negative Zahlen werden im Zweierkomplement reprĤsentiert.

JMP (Jump, 101)

Das adressierte Hauptspeicherwort wird in den Programmzähler geladen. Es wird also zur angegebenen Adresse gesprungen.

JMS (Jump to Subroutine, 110)

Der Programmzähler wird im adressierten Hauptspeicherwort gespeichert. Dann wird die Adresse des darauf folgenden Speicherwortes in den Programmzähler geladen. Es wird also tatsächlich zu der Adresse gesprungen die auf die angegebene Adresse folgt. Ein Rù⁄acksprung erfolgt dann ù⁄aber einen indirekten Sprung mit der Startadresse der Routine als Argument.

Die verbleibende Bitkombination 111 (OPR, Operate) identifiziert einen der restlichen Befehle des pep-8, die keinen Hauptspeicheroperanden benĶtigen und deshalb die Bits drei bis elf zur Bestimmung des Befehls heranziehen kĶnnen. Zu jedem Befehl wird hier der vollstĤndige 12–Bit Befehlscode als Oktalzahl angegeben.

Diese Befehle können in einem Befehlswort kombiniert werden. Bei diesen Befehlen ist Bit 3 auf null. Den Bits 4 bis 11 ist jeweils eine Operation zugeordnet.

				CLA		CMA		RAR		DAC	
1	1	1	0		CLL		CML		RAL		IAC
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11

Ist keines dieser Bits gesetzt, wird auch keine Operation ausgefýhrt (*No Operation*). Die Operationen werden schrittweise abgearbeitet, beginnend mit Bit 4 bis Bit 11 fortschreitend. So haben die verschiedenen Bitkombinationen eine definierte Bedeutung (CLA CMA löscht erst den Akkumulator und invertiert ihn dann).

NOP (No Operation, 7000)

Nichtstun. Kann mit keinem anderen Befehl kombiniert werden.

CLA (Clear accumulator, 7200)

Akkumulator auf Null setzen.

CLL (Clear Link Bit, 7100)

Verbindungsbit auf Null setzen.

CMA (Complement accumulator, 7040)

Einerkomplement des Akkumulators bilden und dort ablegen.

CML (Complement Link, 7020)

Verbindungsbit invertieren.

RAR (Rotate right Link and accumulator, 7010)

Den 13-Bit Wert Verbindungsbit-Akkumulator (L+AC) nach rechts rotieren.

RAL (Rotate left Link and accumulator, 7004)

Den 13-Bit Wert Verbindungsbit-Akkumulator (L+AC) nach links rotieren.

DAC (Decrement accumulator, 7002)

Akkumulator um eins vermindern, Verbindungsbit wird bei Unterlauf invertiert.

IAC (Increment accumulator, 7001)

Akkumulator um eins erhöhen, Verbindungbit wird bei Ãberlauf invertiert.

Kombinationen aus Befehlen denen Mnemonische Abkürzungen zugeordnet sind:

STA (Set accumulator, 7240, CLA CMA)

Alle Bits des Akkumulators auf Eins setzen.

STL (Set Link Bit, 7120, CLL CML)

Verbindungsbit auf Eins setzen.

CIA (Complement and increment accumulator, 7041, CMA IAC)

Bildet das Zweierkomplement des Akkumulators.

Befehlskomnination ermĶglicht kompakte Subtraktion, die ja keinen eigenen Befehl hat. Man lĤd den Subtrahenden in den Akkumulator und wendet den kombinierten Befehl CMA IAC bzw. CIA (7041) an, der das Zweierkomplement bildet. AnschlieÄend wird mit TAD der Minuend addiert und die Differenz steht im Akkumulator. Wenn nĶtig kann im ersten Schritt zusĤtzlich noch das Verbindungsbit gelĶscht werden (CLL) womit sich dann das Bitmuster 7141 (CLL CMA IAC) ergibt.

Befehle die den ProgrammfluA verA¤ndern

Bei diesen Befehlen ist Bit 3 gesetzt und Bit 4 auf null. Diese Befehle können in einem Befehlswort kombiniert werden, solange die Befehle zum gleichen Kombinationstyp gehören. Die Sprungbedingungen entsprechend den Bits 6 bis 8 werden oder-verknýpft, wenn Bit 5 des Befehlswortes null ist (*Oder-Typ*).

Ist Bit 5 eins, wird die Bedingung invertiert, d.h. der Sprung wird nicht genommen, wenn eine der durch Bit 6 bis 8 selektierten Bedingungen wahr ist. Dadurch ergeben sich drei neue Sprungbedingungen, die und-verknüft werden, um zu bestimmen ob der Sprung genommen wird (*Und-Typ*).

Ist keines der Bedingungsbits 6 bis 8 gesetzt wird niemals gesprungen (*Skip never*), effektiv ein (zweites) NOP. Wird dies mit mit Bit 5 invertiert, wird immer gesprungen (*Skip always*).

						SMA		SNL				
1	1	1	1	0	Inv		SZA					
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	l

SKN (Skip never, no operation, 7400)

Nicht springen - nichtstun.

SNL (Skip on non-zero Link, 7410, Oder-Typ)

Wenn das Verbindungsbit nicht null ist, den ProgrammzĤhler erhĶhen.

SZA (Skip on zero accumulator, 7420, Oder-Typ)

Wenn der Akkumulator null ist, den Programmzähler erhöhen.

SMA (Skip on minus accumulator, 7440, Oder-Typ)

Bei negativem Akkumulator den ProgrammzĤhler erhĶhen.

SKP (Skip always, 7500)

p always, 7500)

Den ProgrammzĤhler erhĶhen. (ohne Bedingung)

SZL (Skip on zero Link, 7510, Und-Typ)

Wenn das Verbindungsbit null ist, den Programmzähler erhöhen.

SNA (Skip on non-zero accumulator, 7520, Und-Typ)

Wenn der Akkumulator nicht null ist, den ProgrammzĤhler erhĶhen.

SPA (Skip on plus accumulator, 7540, Und-Typ)

Bei positivem Akkumulator den Programmzähler erhöhen.

Befehle zum Ansprechen von Ein-/Ausgabeger Anten

Mit diesen Befehlen werden Ein-/AusgabegerĤte angesteuert. Der pep-8 Prozessor unterstützt bis zu 16 GerĤte (0..15) die mehrere Untereinheiten unterstützen können. Bei diesen Befehlen sind Bit 3 und Bit 4 gesetzt. Das jeweils angesprochene GerĤt wird im Befehlswort in den Bits 8 bis 11 kodiert. In den Bits 5 bis 7 ist der E/A Kode, der die Operation bestimmt gespeichert.

1	1	1	1	1	10	I1	I2	D0	D1	D2	D3
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11

Die angegeben Mnemonischen Abk \tilde{A}^{1} /arzungen gelten f \tilde{A}^{1} /ar zeichenorientierte Ger \tilde{A}^{m} te. Andere Ger \tilde{A}^{m} te k \tilde{A}^{m} nnen die Bits 5 bis 7 unter Umst \tilde{A}^{m} nden anders verwenden. Diese Befehle k \tilde{A}^{m} nnen nicht kombiniert werden.

SRI (Skip on ready for input, 7600)

Den ProgrammzĤhler erhĶhen wenn der Eingabekanal bereit ist.

SRO (Skip on ready for output, 7620)

Den ProgrammzĤhler erhĶhen wenn der Ausgabekanal bereit ist.

DGA (Device get word to accumulator, 7640)

Den Akkumulator mit dem aktuellen Wert des Eingabekanals laden.

DPA (Device put word from accumulator, 7660)

Den Wert des Akkumulators in den Ausgabekanal schreiben.

DUS (Device unit select, 7700)

Untereinheit gemĤÄ dem Wert im Akkumulator auswĤhlen.

DGS (Device get status word, 7720)

Statuswort des GerĤts bzw. der Untereinheit im Akkumulator speichern.

DSM (Device sense mask, 7740)

Den Wert des Akkumulators als Meldungsauswahlmaske an das GerĤt ù/4bergeben.

RSD (Reset device, 7760)

Das GerĤt zurĽcksetzen und Untereinheit null auswĤhlen.

UNTERBRECHUNGEN

Der **pep8**(7) unterstÃ¹/4tzt Unterbrechungen durch Ein-/AusgabegerÃ^mte. Sind Unterbrechungen freigeschaltet und ein GerÃ^mt erzeugt eine Unterbrechungsanforderung, so wird nach Beendigung des aktuellen Befehls ein implezites **JMS I 0** durchgefÃ¹/4hrt. Es wird also die Addresse des Befehls, der ohne vorliegen einer Unterbrechungsanforderung ausgefÃ¹/4hrt worden wÃ^mre in Adresse 0 (Null) gespeichert und die AusfÃ¹/4hrung an Adresse 1 fortgesetzt. Ausserden wird die Unterbrechungsverarbeitung blockeier, so das die RÃ¹/4cksprungadresse nicht von einer weiteren Unterbrechung Ã¹/4berschrieben werden kann.

Da verschiedene GerĤte eine Unterbrechung anfordern kĶnnen, ist es Aufgabe der Unterbrechungs-Bearbitungsroutine festzustellen welches GerĤt die Unterbrechung angefordert hat. Ausserdem hat die Routine dafĽr zu sorgen das der Inhalt von Akkumulator und Verbindungsbit gesichert werden, damit sie beim Ende der Unterbrechungsroutine wieder in den Zustand versetzt werden kĶnnen die sie bei der Unterbrechung hatten.

Am Ende der Routine $k\tilde{A}\P$ nnen dann auch die Unterbrechungen wieder ativiert werden, bevor \tilde{A}^{1} 4ber ein **JMP I 0** der normale Programmablauf wieder aufgenommen wird.

Das aktivieren und deaktivieren der Unterbrechungsverarbeitung geschieht ýber das *Prozessor* Gerät mit der Nummer 15 mit Hilfe der Befehle **ION** (*Interrupts On*) und **IOF** (*Interrupts Off*). Fýr jedes Gerät, das Unterbrechungen unterstýtzt, mýssen diese ýber die Meldungsauswählmaske freigeschaltet werden. Es wird alo nur eine Unterbrechung angefordert wenn Unterbrechungen grundsätzlich ýber **ION** freigeschaltet sind und zusätzlich die entsprechende Gerätespezifische Unterbrechung ýber die Meldungsauswahlmaske freigeschaltet ist.

GERÃTE

Teletype, Gerät 0 (Null)

In Verbindung mit dem Terminalsimulator **teletype**(1) kann **pepsi**(1) Zeichen ein- und ausgeben, wenn das Ger \tilde{A} $^{\mathbb{Z}}$ t beim Start freigeschaltet wird. Das Teletype (TTY) unterst \tilde{A} $^{\mathbb{Z}}$ 4tzt die Befehle **SRI**, **SRO**, **DGA**, **DPA** und **DSM**.

Ãber das Bit 0 der Auswahlmaske für **DSM** wird das Gerät veranlasst bei vorliegen eines Eingabezeichens eine Unterbrechung auszulösen. Bei freigeschalteten Unterbrechungen kann si mit **CLA CLL CML RAR** eine 1 in Bit 0 des Akkumulators geladen werden, um dann mit **DSM 0** die Unterbrechungen beim Vorliegen eines Eingabezeichens zu aktivieren.

Papertape Reader, Gerät 1

Dem Gerät wird beim Freischalten eine Datei zugewiesen aus der Einzelzeichen gelesen werden können. Am Dateiende geht das Grät in den nicht-bereit Zustand. Der Papertape Reader unterstù⁄4tzt die Befehle **SRI** und **DGA**.

X/Y-Point Plotter (Scope), Gerät 2

Diese GerĤt simuliert ein Oszilloskop dessen X- und Y-EingĤnge ù⁄4ber zwei AD-Wandler angesteuert werden. Programmgesteuert kann - nach der Ansteuerung der korrekten Koordinaten - der Elektronenstrahl kurz verstĤrkt werden und so ein Punkt im (lang nachleuchtenden) Phosphor des Bildschirms erzeugt werden.

Prozessor, Gerät 15

Ãber die Gerätenummer 15 wird der Prozessor gesteuert. Dies wird verwendet um die CPU programmgesteuert mit eine RSD Befehl (E/A Code 7) anzuhalten (i.e. am Programmende).

HLT (Halt the program, 7777, RSD 0017)

Das Programm anhalten.

ION (Enable interrupte, 7637, SRO 0017)

Unterbrechungen ermĶglichen.

IOF (Disable interrupts, 7657, DGA 0017) Unterbrechungen blockieren.

SIEHE AUCH

pot(1), pot(5), pepsi(1) teletype(1) scope(1)