

Title	機械語教育用疑似計算機について
Author(s)	的場, 裕司
Citation	大阪大学大型計算機センターニュース. 1982, 47, p. 35-48
Version Type	VoR
URL	https://hdl.handle.net/11094/65545
rights	
Note	

Osaka University Knowledge Archive : OUKA

<https://ir.library.osaka-u.ac.jp/>

Osaka University

機械語教育用擬似計算機について

甲南大学 的 場 裕 司

広辞苑によると、「ニュース」とは「珍奇なこと。新しい出来事。また、その報道。」とあった。そうすると、これから筆者が書こうとしている内容は「珍奇なこと」になるのかも知れない。

現在、一般に広く用いられている計算機はフォン・ノイマン型と呼ばれており、それを利用するためにはプログラムが必要となるが、そのプログラムがどのような言語で表現されていても最後の段階では機械語と呼ばれるその計算機独自の命令によって、その計算機の種々のレジスタや指定されたメモリの番地の内容を用いて作業が進められていくようになっている。しかし、一方では、第五世代の計算機(非ノイマン型計算機)ということで、FORTRAN, COBOL, PL/1, PASCAL等の言語による表現もなくして、もっと人間に使いやすい様式、すなわち、プログラムなどをいちいち作らなくても自分のやりたい仕事を計算機でやらせることができるようにしようと研究が進められつつある。⁽¹⁾ところが、このような時代に、機械語の教育を効率よく行うような方法について述べようとするのであるから、冒頭に述べた「珍奇なこと」と思われても当然かも知れない。

そこで、この「珍奇なこと」、すなわち、計算機の機械語教育を行うための方法であるが、具体的な計算機の機械語そのものを直接利用するのがごく普通の方法として考えられるが、筆者は具体的な計算機の機械語がはたして機械語教育に適しているかどうかについては多少疑問を持っているため、教育に適した機械語をもつような計算機を想定し、その計算機(擬似計算機と呼ぶ)を利用する方法をとることにした。これに関しては意見が種々わかれるものと思われるが、ここでは筆者の独断をお許し願いたい。

ここで、筆者のいう擬似計算機とは、実際に使用する計算機とは異なる命令体系を持った計算機を想定し、その計算機の動きを実際の計算機を用いてシミュレートするためのプログラムのことである。したがって、擬似計算機の機能は実際に使用する計算機によって大きく影響されることになるのは当然である。そこで、いままでに筆者が関係した機械語教育用擬似計算機(以後擬似計算機と呼ぶ)についてふりかえてみることにする。これは筆者の経歴^(注)とも関係してくることになるが、まず、擬似計算機第1号は昭和44年頃大阪大学大型計算機センターにあったNEAC2200/500を用いたものであった。当時は計算機というものは誰でも自由に使用できるというものではなかつ

(注) 昭和42年 3月 大阪大学基礎工学部制御工学科助手
昭和42年10月 神戸商船大学助教授
昭和46年 7月 大阪大学基礎工学部情報工学科助教授
昭和55年 4月 甲南大学理学部経営理学科教授

たため、何とかバッチ処理で機械語教育をやりやすくしようと作成した。^{(2)~(4)} つぎに、データ・ステーション (NEAC N289A-1) を用いて TSS 処理が可能となったので、会話形式で利用可能な擬似計算機を作成し、これが第 2 号となった。しかし、当時は端末から利用可能なプログラムにはきびしい制限があったため擬似計算機の機能は第 1 号より低いものであった。^{(5), (6)} 以上 2 つの擬似計算機はその内部表現は 2 進数表現をとり、プリンタには 8 進数として印字する方法がとられている。

やがて、ミニコンと呼ばれる計算機があちこちで導入されるようになり、それにとまって大阪大学基礎工学部情報工学科にも DEC 社の PDP-11/20 が導入された。当時としては最新鋭のミニコンであり、端末装置としてテレタイプライタ (ASR-33) が 3 台ついていたので、この 3 台の端末装置から同時に利用可能となるような擬似計算機を作成した。これが第 3 号である。^{(7), (8)} ここではじめて内部表現が 10 進数である擬似計算機となった。当時は最新鋭のミニコンであったがメモリ容量は小さく、そのため擬似計算機の機能としてはたいしたことはなかったが、大型計算機センターの使用と異なり、こちらは自由に使用可能であったためそれなりの効果はあった。

PDP-11/20 の導入と同時期に同じく情報工学科に FACOM 230-45S が導入されたが、こちらの方はバッチ処理であったためマークカードを利用するための擬似計算機を作成した。これが第 4 号である。^{(9), (10)} FACOM 230-45S は導入当時としては比較的めがまれたものであったため、擬似計算機としてはかなり高機能のものが実現可能であったが、マークカードの表現からくる制限のために擬似計算機自体の機能はたいしたことはなかった。しかし、マークカードを利用するためにパンチ室を使用しなくても実習用のプログラム作成が可能となったためそれなりに便利に使用することができた。このとき使用したマークカードを図 1 に示しておく。

やがて昭和 50 年代に入り半導体技術の急速な発達によってマイクロコンピュータ (マイコン) が

シンボリック番地	オペレーションコード	関係指定番地	シンボリック番地	符号	総体番地 又ハ数値定数又ハ数値データ	文字定数 又ハ文字データ	ダンブ開始	ダンブ終了番地 又ハ実行命令	入学年度	出席番号
A	A	LOA STA LOX STU	A	x	0 0 0 0 0 0 0 0	A	0 0 0 0 0 0 0 0	0	0	
B	B	AOB SBA OXB SBU	B		1 1 1 1 1 1 1 1	B	1 1 1 1 1 1 1 1	1	1	
C	C	AOB SBA OXB SBU	C		2 2 2 2 2 2 2 2	C	2 2 2 2 2 2 2 2	2	2	
D	D	AOB SBA OXB SBU	D		3 3 3 3 3 3 3 3	D	3 3 3 3 3 3 3 3	3	3	
E	E	AOB SBA OXB SBU	E		4 4 4 4 4 4 4 4	E	4 4 4 4 4 4 4 4	4	4	
F	F	AOB SBA OXB SBU	F		5 5 5 5 5 5 5 5	F	5 5 5 5 5 5 5 5	5	5	
G	G	AOB SBA OXB SBU	G		6 6 6 6 6 6 6 6	G	6 6 6 6 6 6 6 6	6	6	
H	H	AOB SBA OXB SBU	H		7 7 7 7 7 7 7 7	H	7 7 7 7 7 7 7 7	7	7	
I	I	AOB SBA OXB SBU	I		8 8 8 8 8 8 8 8	I	8 8 8 8 8 8 8 8	8	8	
J	J	AOB SBA OXB SBU	J		9 9 9 9 9 9 9 9	J	9 9 9 9 9 9 9 9	9	9	

図 1

広く利用される時代となり、機械語教育も含めてプログラミング教育というものに対する考え方に大きな変化があらわれてきた。初期のマイコン用プログラムには16進数表現の機械語が用いられ、それが簡単なモニター・プログラムによって処理されるものであったが、半導体技術の発達のみならず周辺機器の著しい発達によって、マイコンもオペレーティング・システム（OS）の管理下で動作するものとなり、これにともなって、原始プログラムの処理（アセンブルやコンパイル作業）からはじまってそのプログラムが実際に実行されるまでの過程が利用者からかくされてしまうこと

```

ARCHIMEDES MACRO ASSEMBLER V.02 L.01 DATE 82/09/09 TIME 13:30 PAGE 001

SECTION 001
LOC MACHINE LINE SOURCE
1 | ORG 100 |
2 | ENTRY X |
3 | EXTRN YEN1 |
4 | EXTRN YEN5 |
100 02600111 5 | LDSP ASTC |
101 00100109 6 | STRT:GET X |
102 02100108 7 | LDX C5 |
103 04900000 8 | JSR YEN5 |
104 02100107 9 | LDX C1 |
105 04900000 10 | JSR YEN1 |
106 03000101 11 | BRN STRT |
107 00000001 12 | C1 :DEC 1 |
108 00000005 13 | C5 :DEC 5 |
109 00000000 14 | X :WRKS 1 |
110 00000000 15 | STCK:WRKS 1 |
111 00000110 16 | ASTC:ADR STCK |
17 | END |

SYMBOL TABLE (CROSS)
X 109 G YEN1 *** F YEN5 *** E
STRT 101 C1 107 C5 108
STCK 110 ASTC 111

ERROR MESSAGE
NO. LINE MESSAGE

0 WARNINGS
0 ERRORS

```

セクション1

セクション2

```

ARCHIMEDES MACRO ASSEMBLER V.02 L.01 DATE 82/09/09 TIME 13:30 PAGE 001

SECTION 002
LOC MACHINE LINE SOURCE
1 | ORG 200 |
2 | ENTRY YEN1 |
3 | ENTRY YEN5 |
4 | EXTRN X |
200 00500000 5 | YEN5:LDA X |
201 02000211 6 | YEN1:STX N |
202 01400211 7 | DIV N |
203 00800212 8 | STA ANS |
204 00200212 9 | PUT ANS |
205 01300211 10 | MLT N |
206 01200000 11 | SUB X |
207 01300210 12 | MLT MONE |
208 00800000 13 | STA X |
209 05000000 14 | RTS |
210 10000001 15 | MONE:DEC -1 |
211 00000000 16 | N :WRKS 1 |
212 00000000 17 | ANS :WRKS 1 |
18 | END |

SYMBOL TABLE (CROSS)
YEN1 201 G YEN5 200 G X *** E
MONE 210 N 211 ANS 212

ERROR MESSAGE
NO. LINE MESSAGE

0 WARNINGS
0 ERRORS

*** ASSEMBLE NORMAL END ***

```

図2

になった。一般の利用者にとってはこのほうが望ましいかも知れないが、情報工学科の学生などにとってはこのかくされた過程が具体的にどのようなものであるかについてその基本的な事柄を知る必要があるのではないかという考えによって、FACOM 230-45Sを利用して擬似計算機の第5号を作成した。⁽¹¹⁾ この擬似計算機では、前述の原始プログラム（ここではアセンブリ言語によるもの）から目的モジュール、ロード・モジュールへと変化して行く過程を具体的に目に見えるようにし、また、プログラムをモジュール化した場合の外部記号の具体的な処理なども見えるように考慮されている。

以下では、この擬似計算機について具体的に例題を示すことにより、その機能の一部分をみていくことにする。

そこで、具体例としてあまり大きくない金額をデータとして読み、それが5円および1円硬貨のどのような組合せで表現されるかを計算するプログラムについてみていくことにする。ただし、このプログラムは擬似計算機の特徴を示すために、わざわざ外部記号というものをを用いて2つの原始プログラムにより構成してある。具体的な原始プログラムは図2の点線で囲んだ部分である。セクション1ではデータ（金額）を記号Xで示される番地（109番地）に読み込み、5円および1円硬貨の枚数を計算するサブルーチン（セクション2のプログラム）を利用するようになっている。セクション2はセクション1から利用されるサブルーチンでその入口は2ヶ所（記号YEN1および

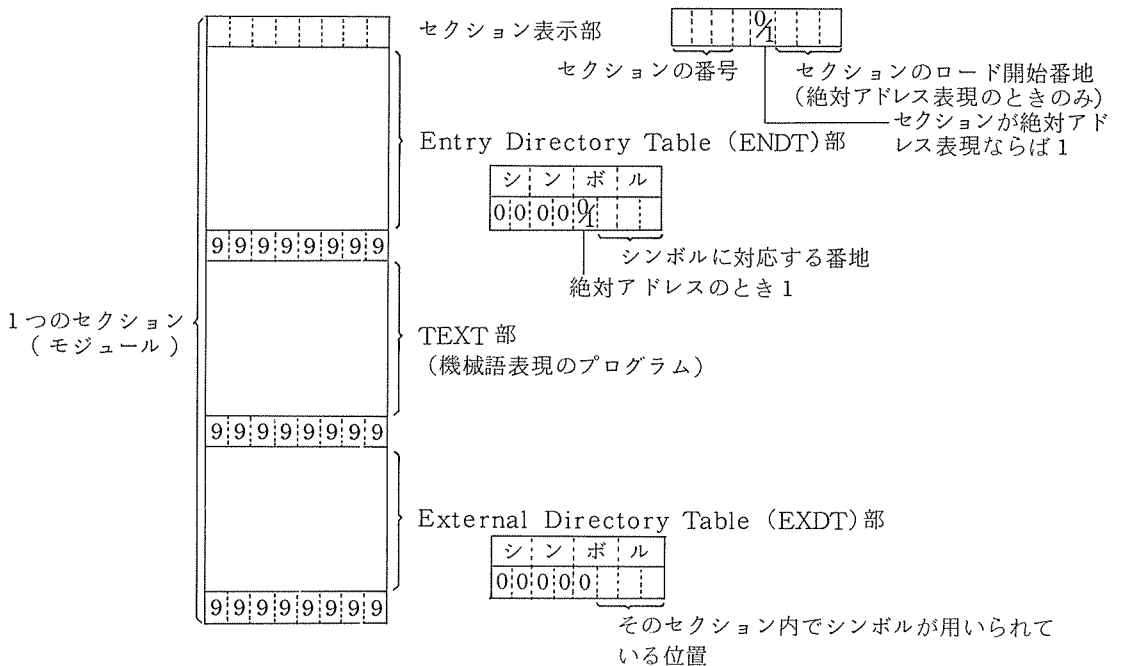


図3 目的モジュールの形式

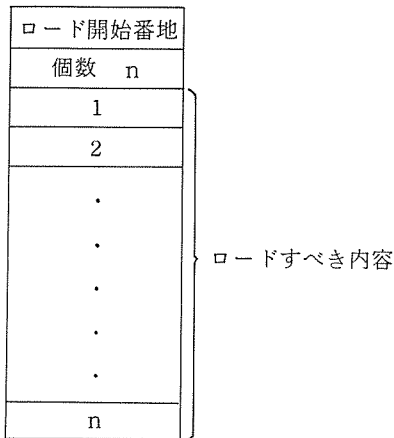


図4 ロード・モジュールの形式

YEN5)ある。ここで、外部記号とはセクション1においては記号YEN1およびYEN5であり、セクション2においては記号Xのことである。すなわち、そのセクション内において定義されていない記号のことである。

さて、このように2つの独立したプログラムとして表現されたものが1つに結合されて主記憶装置内の所定の番地にセットされてはじめて希望する仕事を計算機にやらせることが可能となるのだが、その過程がどのようなものか、そのためにどのような作業が必要になるのか等を示すために、一般に目的モジュールとかロード・モジュールとか呼ばれているものを印字表現

することがこの擬似計算機を利用することにより可能となっている。そのためには、この目的モジュールとかロード・モジュールとかがどのような形式になっているかを決めておかなければならないので、ここでは、それぞれ図3および図4のように決めておいた。これによって、図2に示した2つの原始プログラムをアセンブルし、その結果得られた目的モジュールやロード・モジュール等が図5に示されている。そこで、以下において図5についてすこし説明をしておく。

図5(a)に示されている目的モジュールでは、SEQ. 0および22に示した部分()の部分をみると、ここにはセクション番号、絶対番地表現であることおよびそのセクションの最初の番地が示されていることがわかる(図3参照)。また、SEQ. 23, 24によって、記号YEN1が絶対番地の201番地に、SEQ. 25, 26によって、記号YEN2が200番地に対応することが示されており、SEQ. 42, 43によって、このセクションにとっては外部記号であるXが最初の命令で用いられていること、同じくSEQ. 44, 45とSEQ. 46と47によっても外部記号Xがこのセクションの7番目および9番目の命令で用いられていることがわかるようになっている。ただし、擬似計算機による文字の内部表現については付録3を参照のこと。

図5(b)においては各セクションにおいて外部記号として用いられている記号に対応する具体的な番地が示されており、(c)においてはそれらの外部記号が具体的にどの番地の命令で使用されているかを示しており、(d)においては各セクションが主記憶装置内のどの部分を占有するかが示されている。つぎに、ロード・モジュールが図5(e)に示されているが(図4参照)、これによって、最初のセクションは100番地から12個分であり、つぎのセクションは200番地から13個分であることがわかる。そして、図5(f)においては、この2つのセクションが主記憶装置上に実際にセットされた状態を示している。ただし、未使用の部分はここでは0で示されている。

% LINK LOAD=100,RLIST,MAP,ELIST

```

OUTPUT LIST FROM ASSEMBLER (RLIST) 目的モジュール
SEQ# 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
0 00101100 24000000 00001109 99999999 02600111 00100109 02100108 04900000 02100107 04900000
10 03000101 00000001 00000005 00000000 00000000 00000110 99999999 25051465 00000004 25051461
20 00000006 99999999 00201200 25051461 00001201 25051465 00001200 99999999 00500000 02000211
30 01400211 00800212 00200212 01300211 01200000 01300210 00800000 05000000 10000001 00000000
40 00000000 99999999 24000000 00000001 24000000 00000007 24000000 00000009 99999999
  
```

```

ENTRY SYMBOL TABLE (MAP)
SYMBOL ADDRESS
X 109
YEN1 201
YEN5 200
  
```

```

EXTERNAL SYMBOL TABLE (MAP)
SECTION NO. SYMBOL ADDRESS
1 YEN5 103
1 YEN1 105
2 X 200
2 X 206
2 X 208
  
```

```

SECTION TABLE (MAP)
SECTION NO. START END
1 100 111
2 200 212
  
```

```

OUTPUT LIST FROM LINKER (ELIST) ロード・モジュール
SEQ# 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
0 00000100 00000012 02600111 00100109 02100108 04900200 02100107 04900201 03000101 00000001
10 00000005 00000000 00000000 00000110 00000200 00000013 00500109 02000211 01400211 00800212
20 00200212 01300211 01200109 01300210 00800109 05000000 10000001 00000000 00000000
  
```

```

PROGRAM LIST ON MEMORY (ELIST)
ADDRESS 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
100 02600111 00100109 02100108 04900200 02100107 04900201 03000101 00000001 00000005 00000000
110 00000000 00000110 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000
120 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000
130 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000
140 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000
150 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000
160 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000
170 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000
180 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000
190 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000
200 00500109 02000211 01400211 00800212 00200212 01300211 01200109 01300210 00800109 05000000
210 10000001 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000 00000000
  
```

↑ セクション1の部分

↑ セクション2の部分

*** LINK NORMAL END ***

図 5

つぎに、図 2 に示したプログラムを実際に擬似計算機で処理した結果を示すと図 6 のようになるが、1 命令ずつ実行させた場合の種々のレジスタや主記憶装置の内容の変化を示したものが図 7 である。

これまでは図 2 に示した原始プログラムを利用して、絶対番地表現のもとで種々の説明を行ってきたが、原始プログラム（アセンブリ言語による表現）の作成に際しては絶対番地を指定せずに、一応 0 番地を基準とした相対番地表現が用いられることが多いこともあり、以下においては、図 2 に示したプログラムを絶対番地表現ではなく、相対番地表現で作成した場合について簡単に示しておく。

原始プログラムは図 8 に示すように、図 2 における ORG 擬似命令（絶対番地表現を示すためのもの）がないだけであるが、機械語になった部分のみをみてわかるように、一応 0 番地から対応づけがされているが、実際にプログラムの各命令を主記憶装置内の所定の番地にセットしたときに、その

% RUN START=100

% DATA

*** RUN START <START ADDRESS= 100 , LIMIT TIME= 10(S) > ***

データ 12円.....{ 2...5 円の枚数
 { 2...1 円 "
データ 8円.....{ 1
 { 3

データ ノ オフリ ス クンシユツ シタ

PC	MACHINE CODE	ACCUMULATOR	INDEX REGISTER	STACK POINTER	ADDRESS	OP CODE
101	00100109	00000000	00000001	110 (00000106)	109 (00000000)	GET

*** RUN NORMAL END < HLT AT PC= 101 , RUN TIME= 1(S) 0(MS) >

% JEND

図 6

% RUN START=100,STEPDUMP=100-200-1

% DATA

*** RUN START <START ADDRESS= 100 , LIMIT TIME= 10(S) > ***

PC	MACHINE CODE	ACCUMULATOR	INDEX REGISTER	STACK POINTER	ADDRESS	OP CODE
100	02600111	00000000	00000000	110 (00000000)	111 (00000110)	LDSP
101	00100109	00000000	00000000	110 (00000000)	109 (00000012)	GET
102	02100108	00000000	00000005	110 (00000000)	108 (00000005)	LDX
103	04900200	00000000	00000005	109 (00000012)	200 (00500109)	JSR
200	00500109	00000012	00000005	109 (00000012)	109 (00000012)	LDA
201	02000211	00000012	00000005	109 (00000012)	211 (00000005)	STX
202	01400211	00000002	00000005	109 (00000012)	211 (00000005)	DIV
203	00800212	00000002	00000005	109 (00000012)	212 (00000002)	STA
204	00200212	00000002	00000005	109 (00000012)	212 (00000002)	PUT
205	01300211	00000010	00000005	109 (00000012)	211 (00000005)	MLT
206	01200109	10000002	00000005	109 (00000012)	109 (00000012)	SUB
207	01300210	00000002	00000005	109 (00000012)	210 (10000001)	MLT
208	00800109	00000002	00000005	109 (00000002)	109 (00000002)	STA
209	05000000	00000002	00000005	110 (00000104)	0 (00000000)	RTS
104	02100107	00000002	00000001	110 (00000104)	107 (00000001)	LDX
105	04900201	00000002	00000001	109 (00000002)	201 (02000211)	JSR
201	02000211	00000002	00000001	109 (00000002)	211 (00000001)	STX
202	01400211	00000002	00000001	109 (00000002)	211 (00000001)	DIV
203	00800212	00000002	00000001	109 (00000002)	212 (00000002)	STA
204	00200212	00000002	00000001	109 (00000002)	212 (00000002)	PUT
205	01300211	00000010	00000001	109 (00000002)	211 (00000001)	MLT
206	01200109	00000000	00000001	109 (00000002)	109 (00000002)	SUB
207	01300210	00000000	00000001	109 (00000002)	210 (10000001)	MLT
208	00800109	00000000	00000001	109 (00000000)	109 (00000000)	STA
209	05000000	00000000	00000001	110 (00000106)	0 (00000000)	RTS
106	03000101	00000000	00000001	110 (00000106)	101 (00100109)	BRN
101	00100109	00000000	00000001	110 (00000106)	109 (00000008)	GET
102	02100108	00000000	00000005	110 (00000106)	108 (00000005)	LDX
103	04900200	00000000	00000005	109 (00000008)	200 (00500109)	JSR
200	00500109	00000008	00000005	109 (00000008)	109 (00000008)	LDA
201	02000211	00000008	00000005	109 (00000008)	211 (00000005)	STX
202	01400211	00000002	00000005	109 (00000008)	211 (00000005)	DIV
203	00800212	00000001	00000005	109 (00000008)	212 (00000001)	STA
204	00200212	00000001	00000005	109 (00000008)	212 (00000001)	PUT
205	01300211	00000005	00000005	109 (00000008)	211 (00000005)	MLT
206	01200109	10000003	00000005	109 (00000008)	109 (00000008)	SUB
207	01300210	00000003	00000005	109 (00000008)	210 (10000001)	MLT
208	00800109	00000003	00000005	109 (00000003)	109 (00000003)	STA
209	05000000	00000003	00000005	110 (00000104)	0 (00000000)	RTS
104	02100107	00000003	00000001	110 (00000104)	107 (00000001)	LDX
105	04900201	00000003	00000001	109 (00000003)	201 (02000211)	JSR
201	02000211	00000003	00000001	109 (00000003)	211 (00000001)	STX
202	01400211	00000003	00000001	109 (00000003)	211 (00000001)	DIV
203	00800212	00000003	00000001	109 (00000003)	212 (00000003)	STA
204	00200212	00000003	00000001	109 (00000003)	212 (00000003)	PUT
205	01300211	00000003	00000001	109 (00000003)	211 (00000001)	MLT
206	01200109	00000003	00000001	109 (00000003)	109 (00000003)	SUB
207	01300210	00000000	00000001	109 (00000003)	210 (10000001)	MLT
208	00800109	00000000	00000001	109 (00000000)	109 (00000000)	STA
209	05000000	00000000	00000001	110 (00000106)	0 (00000000)	RTS
106	03000101	00000000	00000001	110 (00000106)	101 (00100109)	BRN

PC	MACHINE CODE	ACCUMULATOR	INDEX REGISTER	STACK POINTER	ADDRESS	OP CODE
101	00100109	00000000	00000001	110 (00000106)	109 (00000000)	GET

*** RUN NORMAL END < HLT AT PC= 101 , RUN TIME= 1(S) 500(MS) >

% JEND

図 7


```
SECTION 001
LOC MACHINE LINE SOURCE
1 ENTRY X
2 EXTRN YEN1
3 EXTRN YEN5
000 92600011 4 LDSP ASTC
001 90100009 5 STRT:GET X
002 92100008 6 LDX C5
003 04900000 7 JSR YEN5 セクション1
004 92100007 8 LDX C1
005 04900000 9 JSR YEN1
006 93000001 10 BRN STRT
007 00000001 11 C1 :DEC 1
008 00000005 12 C5 :DEC 5
009 00000000 13 X :WRKS 1
010 00000000 14 STCK:WRKS 1
011 90000010 15 ASTC:ADR STCK
16 END
```

```
SYMBOL TABLE (CROSS)
X 0099G YEN1 *** F YEN5 *** E
STRT 001R C1 007R C5 008R
STCK 010R ASTC 011R
```

```
ERROR MESSAGE
NO. LINE MESSAGE

0 WARNINGS
0 ERRORS
```

```
SECTION 002
LOC MACHINE LINE SOURCE
1 ENTRY YEN1
2 ENTRY YEN5
3 FXTRN X
000 00500000 4 YEN5:LDA X
001 92000011 5 YEN1:STX N
002 41400011 6 DIV N
003 90800012 7 STA ANS
004 90200012 8 PUT ANS
005 91300011 9 MLT N セクション2
006 01200000 10 SUB X
007 91300010 11 MLT NONE
008 00800000 12 STA X
009 05000000 13 RTS
010 10000001 14 NONE:DEC -1
011 00000000 15 N :WRKS 1
012 00000000 16 ANS :WRKS 1
17 END
```

```
SYMBOL TABLE (CROSS)
YEN1 001RG YEN5 000RG X *** E
NONE 010R N 011R ANS 012R
```

```
ERROR MESSAGE
NO. LINE MESSAGE

0 WARNINGS
0 ERRORS
```

*** ASSEMBLE NORMAL END ***

図 8

命令の番地部分が影響を受けることになるものについては最上位桁が9となっている。そして、図8に示された2つのプログラムについて、セクション1を100番地から対応させ、セクション2はセクション1が終わったすぐつぎの番地から対応させることにして、目的モジュールやロード・モジュールおよびその他の対応表を示したものが図9であり、これは図5に対応するものである。また、図8のプログラムについて、セクション1を200番地から対応させることにして上と同じ操作をして得られたものが図10である。したがって、図5、図9、図10を比較してみることによって、絶

% LINK LOAD=100,RLIST,MAP,ELIST

SEQ.	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	
(a)	0	00100000	24000000	00000009	99999999	92600011	90100009	92100008	04900000	92100007	04900000
	10	93000001	00000001	00000005	00000000	00000000	90000010	99999999	25051465	00000004	25051461
	20	00000006	99999999	00200000	25051461	00000001	25051465	00000000	99999999	00500000	92000011
	30	91400011	90800012	90200012	91300011	01200000	91300010	00800000	05000000	10000001	00000000
	40	00000000	99999999	24000000	00000001	24000000	00000007	24000000	00000009	99999999	

ENTRY SYMBOL TABLE (MAP)

SYMBOL	ADDRESS
(b) X	109
YEN1	113
YEN5	112

EXTERNAL SYMBOL TABLE (MAP)

SECTION NO.	SYMBOL	ADDRESS
(c) 1	YEN5	103
1	YEN1	105
2	X	112
2	X	118
2	X	120

SECTION TABLE (MAP)

SECTION NO.	START	END
(d) 1	100	111
2	112	124

OUTPUT LIST FROM LINKER (ELIST) ロード・モジュール

SEQ.	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	
(e)	0	00000100	00000012	02600111	00100109	02100108	04900112	02100107	04900113	03000101	00000001
	10	00000005	00000000	00000000	00000110	00000112	00000013	00500109	02000123	01400123	00800124
	20	00200124	01300123	01200109	01300122	00800109	05000000	10000001	00000000	00000000	

PROGRAM LIST ON MEMORY (ELIST)

ADDRESS	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(f) 100	02600111	00100109	02100108	04900112	02100107	04900113	03000101	00000001	00000005	00000000
110	00000000	00000110	00500109	02000123	01400123	00800124	00200124	01300123	01200109	01300122
120	00800109	05000000	10000001	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000

*** LINK NORMAL END ***

☒ 9

% LINK LOAD=200,RLIST,MAP,ELIST

SEQ.	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	
(a)	0	00100000	24000000	00000009	99999999	92600011	90100009	92100008	04900000	92100007	04900000
	10	93000001	00000001	00000005	00000000	00000000	90000010	99999999	25051465	00000004	25051461
	20	00000006	99999999	00200000	25051461	00000001	25051465	00000000	99999999	00500000	92000011
	30	91400011	90800012	90200012	91300011	01200000	91300010	00800000	05000000	10000001	00000000
	40	00000000	99999999	24000000	00000001	24000000	00000007	24000000	00000009	99999999	

ENTRY SYMBOL TABLE (MAP)

SYMBOL	ADDRESS
(b) X	209
YEN1	213
YEN5	212

EXTERNAL SYMBOL TABLE (MAP)

SECTION NO.	SYMBOL	ADDRESS
(c) 1	YEN5	203
1	YEN1	205
2	X	212
2	X	218
2	X	220

SECTION TABLE (MAP)

SECTION NO.	START	END
(d) 1	200	211
2	212	224

OUTPUT LIST FROM LINKER (ELIST) ロード・モジュール

SEQ.	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	
(e)	0	00000200	00000012	02600211	00100209	02100208	04900212	02100207	04900213	03000201	00000001
	10	00000005	00000000	00000000	00000210	00000212	00000013	00500209	02000223	01400223	00800224
	20	00200224	01300223	01200209	01300222	00800209	05000000	10000001	00000000	00000000	

PROGRAM LIST ON MEMORY (ELIST)

ADDRESS	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(f) 200	02600211	00100209	02100208	04900212	02100207	04900213	03000201	00000001	00000005	00000000
210	00000000	00000210	00500209	02000223	01400223	00800224	00200224	01300223	01200209	01300222
220	00800209	05000000	10000001	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000	00000000

*** LINK NORMAL END ***

☒ 10

対番地表現によるプログラムと相対番地表現によるプログラムの差やそれぞれについての目的モジュールやロード・モジュールの具体的な相異点などについて、これらに関する基本的な概念を理解することが容易になると筆者は考えている。

以上、機械語教育用擬似計算機を使用した場合の具体的な一例について述べることにより、現在の程度のことが教育可能であるかについて簡単に示したが、ここに示したような教育目標がはたして必要かどうかということになると意見のわかれるのは当然であろうと思われる。冒頭に示したように「珍奇なこと」を述べたにすぎないといえるかも知れないが何かの参考にでもしていただければ筆者の望外のよろこびである。なお、ここで示した擬似計算機を用いて初心者用として書かれた機械語によるプログラミングの入門書⁽¹²⁾があるので興味のある方は参照していただきたい。また、本文中では擬似計算機の具体的な機能や命令体系等については示さなかったので、付録としてその概略を示しておくことにする。

最後に、この擬似計算機に関して大変お世話になった大阪大学豊中地区データ・ステーション助手の工藤英男氏に深謝致します。そして、大阪大学基礎工学部情報工学科より FACOM230-45S がリプレースのため姿を消すことになったということを記しペンをおくことに致します。

〔参 考 文 献〕

- 1) 元岡 達 : 第5世代コンピュータの構想, 情報処理, Vol.23, No.5 (1982-5)
- 2) 中北, 的場 : 教育用アセンブラ言語の解釈プログラムについて, 昭和44年電気四学会連合大会 3293 (1969)
- 3) 的場, 中北 : シンボリック言語によるプログラム教育用システム, 電子通信学会論文誌, Vol.53-C, No.1 (1970-1)
- 4) 的場 進 : 大型計算機センターの利用法について, 神戸商船大学紀要, 第二類第17号 (1970-3)
- 5) 的場, 家長 : 会話形式によるアセンブラ言語教育用システム, 電子通信学会論文誌, Vol.54-C, No.6 (1971-6)
- 6) 下条, 的場, 家長 : TSSの端末を利用するシンボリック・プログラム教育用システム, 神戸商船大学紀要, 第二類第19号 (1972-3)
- 7) 佐藤, 吉岡, 的場 : 多端末から利用可能な教育用仮想計算機システム, 昭和49年度電子通信学会全国大会 1671 (1974)
- 8) 的場, 吉岡, 佐藤 : プログラミング教育用擬似計算機システムについて, 情報処理, Vol.17, No.2 (1976-2)
- 9) 的場 裕司 : マークカードを利用した教育用擬似計算機について, 第2回教育工学研究協議会研究発表資料 (1976-10)
- 10) 林, 的場, 吉岡 : マークカードを用いた教育用擬似計算機システムについて, 昭和52年度情報処理学会第18回全国大会 314 (1977)
- 11) 的場, 工藤, 松浦, 吉岡 : 連結編集過程を考慮したソフトウェア教育用ツール(TSE), 情報処理学会論文誌, Vol.22, No.5 (1981-9)
- 12) 的場 裕司 : わかりやすいプログラミング入門, 日刊工業新聞社 (1982-2)

付録1 機械語命令一覧表(42種類)

命 令		機 能	命 令		機 能
コード	記号		コード	記号	
00	HLT	ストップ	21	LDX	(m) → XR
01	GET	データをmにセット	22	INCX	(XR) + 1 → XR
02	PUT	(m) を出力	23	ADDX	(XR) + (m) → XR
03	FRUT	(m) を浮動小数点型で出力	24	SUBX	(XR) - (m) → XR
04	CPUT	Accの値をnとすると、mからm+n /4番地の内容を文字型で出力	26	LDSP	(m) → SP
05	LDA	(m) → Acc	27	STSP	(SP) → m
06	LDLA	(m[L4]) → Acc[L4]	28	PUSH	(Acc) → (SP), (SP) - 1 → SP
07	LDRA	(m[R4]) → Acc[R4]	29	POP	(SP) + 1 → SP, (SP) → Acc
08	STA	(Acc) → m	30	BRN	mへブランチ (m → PC)
09	STLA	(Acc[L4]) → m[L4]	31	BMI	(Acc) < 0ならmへブランチ
10	STRA	(Acc[R4]) → m[R4]	32	BPL	(Acc) ≥ 0ならmへブランチ
11	ADD	(Acc) + (m) → Acc	33	BEQ	(Acc) = 0ならmへブランチ
12	SUB	(Acc) - (m) → Acc	34	BNE	(Acc) ≠ 0ならmへブランチ
13	MLT	(Acc) × (m) → Acc	37	BZX	(XR) = 0ならmへブランチ
14	DIV	(Acc) ÷ (m) → Acc	38	BNX	(XR) ≠ 0ならmへブランチ
15	FADD	(Acc) + (m) → Acc	40	SHRL	(Acc) を右シフト(含符号)
16	FSUB	(Acc) - (m) → Acc	41	SHLL	(Acc) を左シフト(含符号)
17	FMLT	(Acc) × (m) → Acc	42	SHR	(Acc) を右シフト(除符号)
18	FDIV	(Acc) ÷ (m) → Acc	43	SHL	(Acc) を左シフト(除符号)
19	CMP	(Acc) = (m) なら 0 → Acc (Acc) ≠ (m) なら 1 → Acc	49	JSR	(PC) → (SP), (SP) - 1 → SP, mへブランチ
20	STX	(XR) → m	50	RTS	(SP) + 1 → SP, (SP)へブランチ

(X) : Xの内容を意味する

m : 実際の番地を意味する

Acc : 演算用レジスタ

XR : インデックス・レジスタ

SP : スタック・ポインタ

PC : プログラム・カウンタ

[L4] : 左側4けたの部分

[R4] : 右側4けたの部分

付録2 擬似命令一覧表 (14種類)

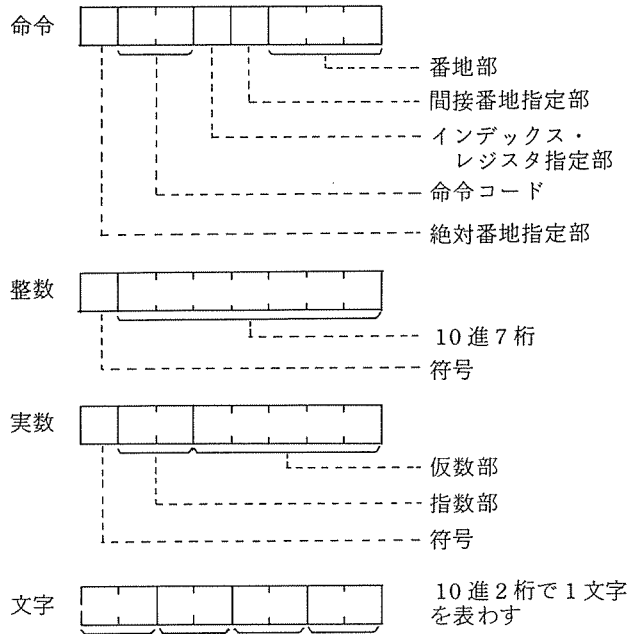
記号	機能	記号	機能
ORG	以下の命令をセットする番地を指定する	WRKS	作業用番地を指定した個数だけ確保する
LIST	マクロ展開したプログラムのリストを出す	ADR	アドレス定数を定義する
NLIST	マクロ展開しない	MACRO	マクロ定義の開始
ENTRY	ENTRYシンボルの定義	IFT	条件付きマクロ展開(真)
EXTRN	EXTERNALシンボルの定義	IFF	条件付きマクロ展開(偽)
DEC	10進整数をセットする	MEND	マクロ定義の終了
CHAR	文字定数をセットする	END	プログラムの終りを示す

付録3 擬似計算機用文字コード一覧表 (50種類)

	上位けた				
	0	1	2	3	6
0		J	T	(0
1	A	K	U)	1
2	B	L	V	,	2
下 3	C	M	W	.	3
位 4	D	N	X	▼	4
け 5	E	O	Y	;	5
た 6	F	P	Z	:	6
7	G	Q	+	&	7
8	H	R	-	@	8
9	I	S	*	=	9

付録4 内部割込み一覧表

割込みの種類	番地
データ・エラー	0
Accのオーバー・フロー	1
Accのアンダー・フロー	2
0による除算	3
不正命令	4
PCのオーバー・フロー	5



付録5 語の構成

```

¥ JOB   使用者名, ACCT=▼会計コード▼
¥ TALE  *
% JOB   学生番号
% ASSEMBLER { [LIST, CROSS]
              [NOLIST, NOCROSS]
              ↑
              原始プログラム・カード
% LINK  { [LOAD=0, NORLIST, NOMAR, NOELIST]
          [LOAD=番地, RLIST, MAP, ELIST]
% RUN  { [START=0]
          [START=実行開始番地,
           DUMP=ダンプ開始番地-終了番地,
           STEPDUMP=開始番地-終了番地-間隔]
% DATA
        ↑
        データ・カード
% JEND
¥ JEND

```

(注) []の中のパラメータは無指定のとき採用される

付録6 カード・デッキの構成