

DYNAX新人研修(西田 哲)のレポート

(1)

CPUの種類

V53(NEC)/8086(Intel): 80186、80286、80386、
80486、Pentium、Pentium- 、Penntium-
Celeron-

CPU (central processor unitの略)(中央情報処理装置)

V53、SHとの互換性

SH(日立)は、ドライバー、コントローラに適している。

(1) ADコンバータを内臓している。

(2) いろいろなI/Oを内臓している。

モータ

ドライバー (モータ)ドライバー(まわす、うごかすもの)

コントローラ (制御)ホスト対応(パソコン)

RT1 (Robot・terminal)

Fics

Atom

Fics-Turbo

(AC)-Turbo

【コントローラのCPU】

動作を記述する言語、コンピュータ・アセンブラ

・ V53系 ←。—— S H A L
 ↓ . S
 ・ S H系 ←—— S H
 . S H

高級言語 Fortran、cobol
 C .
 C++
 Basic
 (Java、——)
 S H A L

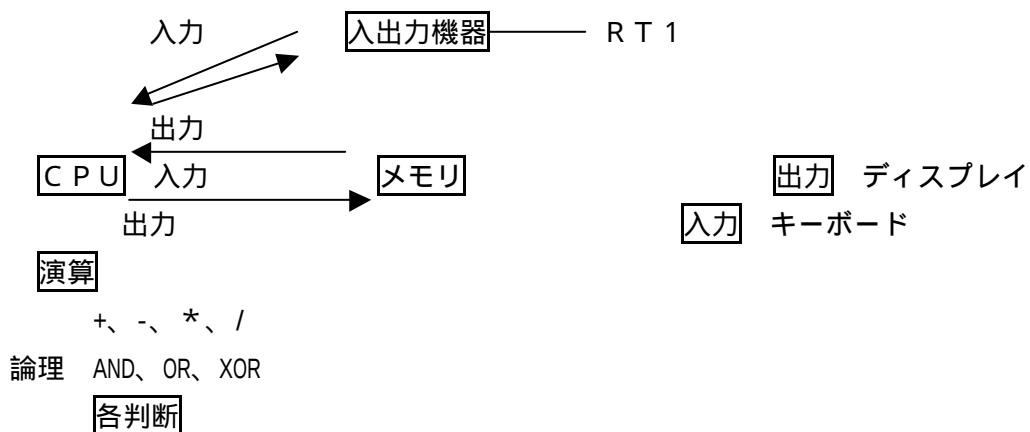
アセンブラ言語 Mov AX、100
 1対1対応

マシン(機械)語 2BH 35H

【構造化】

- (1) for(;;) If、switch、
- (2) declare 宣言
- (3) module モジュール

【コンピュータ、CPUは、何をするのか？】



【入出力機器】

・デジタルチェッカー

DI = digital input

スイッチ

DO = digital output

ランプ L.E.D

パルス出力

【動作命令】

入力



演算



出力



制御の流れを支える

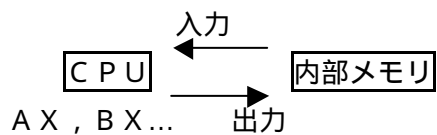
SH7000で記述する。

SHAL7000

Proc ← procedureの略
手続き 動作記述

【CPU レジスタ】

AX, BX, CX, DX, SI, DI



I/O

レジスタ 変数 **ワーク (WORK) 変数** パラメータ
SI = p a d r s v ; プログラム
入力 ← **代入文**

(言語によっては、代入文は: =)

【 例 】

mditpb = 14 入力して出力
 変数 . 定数 . ←→ 変数

@ (word) S I [2] = A X
入出力 メモリ レジスタ

-、*、/
 S I **+=** 1 6 1 6 を足しなさい。 **演算命令**
 (S I = S I + 1 6)

【制御の流れ】

for (; ;) for 文
 (逐次) 処理
 k = 0 ;
 for (i = 0 ; i < 1 0 ; i ++) {
 終了チェック ステップ毎処理

k += i ;

k	i	2 8	8
0	0	3 6	9
0	1	4 7	1 0
1	2		
3	3		
6	4		
1 0	5		
1 5	6		
2 1	7		

if文

```
if (条件式) { 処理
}

結果として 0か0以外
偽      真
FALSE   TRUE
        (%TRUE)

switch (AX){
case :
    break;
case :
    break;
default;
}
```

`all_ptl_mtx_clr()` $\longleftrightarrow$ `A(F)call all_ptl_mtx_clr`

(関数呼び出し)

サブルーチン `call`
`copy_PGM()`

【bit、byte、word、long】

bit: 情報量の最小単位 0か1か

(例)

(1) スイッチ 1個 ON/OFF DI

(2) L.E.D 1個 つくか、消えているか

【2進数、10進数】

2進数 1桁

10進数 0、1、2、3、...8、9、10、11...99、100

2進法

10進法

0
1
10
11
100
101
110
111

0
1
2
3
4
5
6
7

1

+ 1

10

0	0	1	1
+ 0	+ 1	+ 0	+ 1
0	1	1	10

1000
1001
1010
1011
1100
1101
1110
1111

8
9
10
11
12
13
14
15

10000

16

↑
1バイト

byte = 8 bit

0000.0000 0

0000.0001 1

0000.0010 2

1000.0000 128

1111.1111 255

2進数1桁 0か1の2通り

2進数2桁 00

01 $2 * 2 = 4$ 通り

10 0から3まで

11

3進数3桁 000

001 $2 * 2 * 2 = 8$ 通り

010 0から7まで

101

110

111

2進数4桁 0000

. $2 * 2 * 2 * 2 = 16$ 通り

. 2から15まで

.

.

1111

1 byte 2進数8桁 = 8 bit 10進数でいうと0から255の256通り

- 128から127の256通り

2進数の符号の問題

word = 2 byte = 16 bit

10進数 0から65535 $256 * 256 = 65536$

(- 32768から32767の65536通り)

long(word) = 4 byte = 32 bit

- 2147483648から2147483647

$65536 * 65536 = 4294967296 / 2 = 2147483648$

【16進数】

16進数 (HEXADECIMAL NUMBER) HEX (ヘキサ)

2進数 0 か 1

10進数 0から9

16 16進数 0、1...、8、9、A、B、C、D、E、F

10 11 12 13 14 15

10 進数	16 進数	2 進数
0	0	0 0 0 0
1	1	0 0 0 1
2	2	1 0
3	3	1 1
4	4	1 0 0
5	5	1 0 1
6	6	1 1 0
7	7	1 1 1
8	8	1 0 0 0
9	9	1 0 0 1
1 0	A	1 0 1 0
1 1	B	1 0 1 1
1 2	C	1 1 0 0
1 3	D	1 1 0 1
1 4	E	1 1 1 0
1 5	F	1 1 1 1

1 6	1 0	1 . <u>0 0 0 0</u>	B
1 7	1 1	1 . <u>0 0 0 1</u>	B
1 8	1 2	1 . 0 0 1 0	
1 9	1 3	1 . 0 0 1 1	

12Hは、V53 SHAL 表記法

0 x 1 2 は、 S H

0 x A B C D $\longrightarrow$ 4 3 9 8 1

D 1 3

$$C * 16 \qquad 12 * 16$$

B * 2 5 6 1 1 * 2 5 6

A * 4 0 9 6 1 0 * 4 0 9 6

4 3 9 8 1

	16進数	10進数
	0	0
	.	.
	.	.
	F	15
	10	16
byte 8ビット	FF	255
	100	256
12ビット	FFFF	4095
	1000	4096
word 16ビット	FFFF	65535
	10000	65536

正とみると

FFFF.FFFF 4294967295(-1)

16進数1桁=4bit $2 * 2 * 2 * 2 = 16$ 通り

(0から15、0からF、0から9、AからF)

1バイト 16進数 2桁 8ビット 0x00から0xFF(0から255)256

通り

word = 2byte

te16進数 4桁 16ビット 0x0000から0xFFFF(0から65535)
65536通り

long(word) = 4byte 8桁 32ビット0x0000.0000から0
xFFFF(0から4294967295)約40億通り

	2進数 (bit)	16進数 (Hex)	バイト	10進数
bit	1桁			0か1
byte	8桁	2桁	1バイト	0から255
word	16桁	4桁(0から0xFFFF)	2バイト	0から65535
long	32桁	8桁	4バイト	0か4294967295

【2 進数、16 進数の符号】

整数 1 の倍数

実数	- 1 2 3 . 5 6 (1 . 2 3 E 5 6)	Hoat、double 活動小数点 (実数)
----	---------------------------------	-----------------------------

(複素数) 固定小数点 (実数)

F i c s において

$X = 1\ 2\ \underline{.3}\ 4\ \text{mm}$ 内部的には、1 2 3 4として扱っている。
 見かけだけ

0.01mm を1とする数

DECIMAL = 10進数

HEXADECIMAL NUMBER = 16 進数

10 進数 16 進数
- 1 ←────────────────→ FFFF . FFFF

「16 bit (word) を符号付き整数とみなす」場合

関数電卓は、16 進数を 32 bit (long) の符号付き整数としてあつかっている。

MSB : Most significant bit **最上位ビット** 符号をあらわす 0 : 正 1 : 負

関数電卓は、16進数を32bit(long)の符号付き整数として扱っている。

$$\begin{array}{r} 5 \\ + 9 \\ \hline 14 \end{array}$$

- 1	(1 1 1 1)	<u>1 1 1 1</u>
0		0 0 0 0
2		0 0 0 1
3		0 0 1 0
4		0 1 0 0

$$\begin{array}{r} \boxed{1\ 1\ 1\ 1} \\ + \quad 0\ 0\ 0\ 0 \\ \hline 1\ \boxed{0\ 0\ 0\ 0} \\ \uparrow \\ \text{(carry, over flow)} \end{array}$$

【16進数に関して】

(1) MSBが符号を表わす。 0 : 正
 1 : 負

(2) 正・負の加算(足し算)は、正・負の区別をせずに、正正、負負、負正、負負の4つの符号を全くおなじように扱うことができる。

word (16 bit = 2 byte) を符号つき整数とみなすと

0x8000から0x7FFFFFの数

- 3 2 7 6 8 から + 3 2 7 6 7

符号なし整数とみなすと

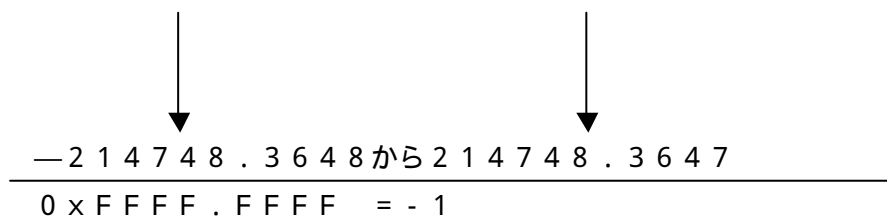
0 から 0 x FFFF の数

0 から 6 5 5 3 5

符号つきのとき $0 \times \text{FFFF} = -1$

`long 32bit`を符号つき整数とみなすと

0x8000.0000から0x7FFFF.FFFFの数



- 2 0 x F F F F . F F F E

- 1 6 0 x F F F F . F F F 0

32bitの場合

MSBが、符号を表わす。0：正 1：負

	8	0 0 0 . 0 0 0 0	
	8	x x x . x x x x	
		.	
		.	
		.	
	9		
	A		
	.	B	- 5
	.	C	- 4
	E	D	- 3
	F	x x x . x x x E	- 2
	F	F F F . F F F F	- 1
	0	0 0 0 . 0 0 0 0	0
	0	0 0 0 . 0 0 0 1	1
		.	2
		.	
	7	F F F . F F F F	

0	0	0 0 0	8	1	0 0 0
1	0	0 0 1	9	1	0 0 1
2	0	0 1 0	A	1	0 1 0
3	0	0 1 1	B	1	0 1 1
4	0	1 0 0	C	1	1 0 0
5	0	1 0 1	D	1	1 0 1
6	0	1 0 1	E	1	1 1 0
7	0	1 1 0	F	1	1 1 1

16進数は、MSBを符号とすることにより

足し算 / 引き算

正負が、統一的に（同じように）扱うことができる。

10進数の場合

$-1 + 1 \longrightarrow 0$

32bitの場合

```

      F F F F . F F F F   - 1
+   0 0 0 0 . 0 0 0 1   1
-----
[1] 0 0 0 0 . 0 0 0 0   0
  
```

【論理演算】

・ 論理演算

(メモリ/アドレス)

かつ	AND	論理積
または	OR	論理和
	XOR	排他的論理和
	exclusive or	

【AND】

AND かつ 論理積

2つの入力 → 1つの出力

0か1 0か1

A	B	C = A & (& &) B
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

1bitでいうと

(8bit、16bit、32bit)

↓	↓	
1 = TRUE	真 (<u>0でない</u>)	条件を満たす
0 = FALSE	偽 (<u>0である</u>)	条件を満たさない

AもBも成り立っているときのみ (A & B) も成り立つ。(両方とも成り立ったとき)

【OR】

OR 「または」、「論理和」

A	B	C = A B
0	0	0
1	0	1
0	1	1
1	1	1

どちらか1つでも1の時 1

AかB $A | B$

両方のときだけ 0

【XOR】

exclusive or

A	B	A ^ B
0	0	0
1	0	1
0	1	1
1	1	0

AがBどちらかだけか1のとき1となる。

両方0、両方1のとき1は0となる。

【IF () 条件式】

IF ($A X \geq n s a v e$ && $A X \leq B X$)

&が2個であることに意味がある。

評価の結果 真のとき 1
偽のとき 0

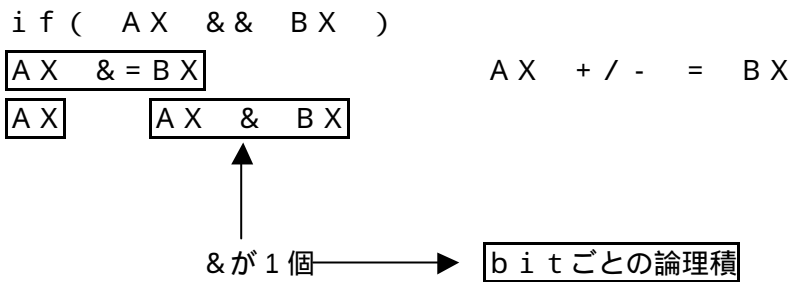
これを評価する。

真のとき 1

偽のとき 0

ANDの評価

この評価



if (AX & BX)
 32 bit
 bitごとにAND if () の () の中身の結果が、0か、<>0 (0でない)

【AX & BX】

AX & BXについて

AX 0000 . 0100 . 0000 . 0000 . 0000 . 0000 . 1111 . 0000

&

BX 1101 . 1100 . 0000 . 1111 . 1010 . 0000 . 1010 . 1011

0000 . 0100 . 0000 . 0000 . 0000 . 0000 . 1010 . 0000

↓

AXに、格納（セーブ）しない。

マスクする

AX = 0 x 1 2 3 4 5 6 7 8

下位16 bitの値だけが欲しい場合

0 x 0 0 0 0 F F F FでANDをとる。

1 2 3 4 5 6 7 8

0001 . 0010 . 0011 . 0100 . 0101 . 0110 . 0111 . 1000

AND) 0000 . 0000 . 0000 . 0000 . 1111 . 1111 . 1111 . 1111

0~0 0~0 0~0 0~0 0101 0110 0111 1000

0 x
0
0
0
0
5
6
7
8

if (AX & 0 x 0 0 0 0 F F F F)

bitごとの結果が、0 (すべてのbitが0) のとき false 非実行

どれか1 bitでも1のとき true IF文実行

[O R] A X | = B X | B X

例) A X = 0 x 1 2 3 4 0 0 0 0
 O R B X = 0 x 0 0 0 0 5 6 7 8

 0 x 1 2 3 4 5 6 7 8

A X 0001 . 0010 . 0011 . 0100 . 0000 . 0000 . 0000 . 0000
 B X 0000 . 0000 . 0000 . 0000 . 0000 . 0101 . 0110 . 1000

 0000 0000 0000 0000 0101 0110 0111 1000
 0 x 1 2 3 4 5 6 7 8
 これだったら A X + = B X、 A X = A X + B Xと同じ

[X O R] 論理の反転に使う。

A X = 0 x 1 2 3 4 5 6 7 8

B X = 0 x F F F F F F F F

A ^ = B

 0001 . 0010 . 0011 . 0100 . 0101 . 0110 . 0111 . 1000
 X O R 1111 . 1111 . 1111 . 1111 . 1111 . 1111 . 1111 . 1111

 1110 1101 1100 1011 1010 1001 1000 0111

A Xの各 b i t を反転 (0 → 1) (1 → 0) したものができあがる。

よく使う例

D I の反転

反転したい ビットを 1

反転したくないビットを 0

8 ビットで考える。

D I 入力 x x x x x x x x
 反転ビット 0 1 0 0 1 1 0 0

 x x x x x x x x
 ↑ ↗
 反転します

A X = 0 x 0 0 0 1

B X = 0 x 0 0 1 0

if (A X && B X)

↓ ↓

0でない 0でない

1 & 1 → 1 条件成立 if 文を実行

両側をまず「0」か「0でない」かの判定をして
その後、論理演算（論理積 = AND）

論理式

if (A X & B X)

 0 0 0 1

AND 0 0 1 0

 0 0 0 0

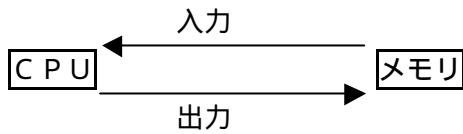
算術式

0 偽 (false) 条件が成立しない if 文を実行しない。

ビットごとに論理積 (AND) をとって、その結果が0か0でないかとみる

【メモリ/アドレス】

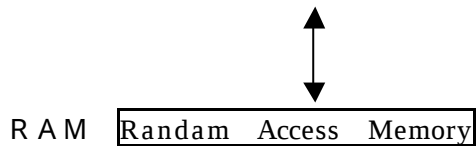
メモリ/アドレス (= 番地)



内部メモリ (I C)



Sequential (Access)



R A M Random Access Memory

R O M Read only Memory

本来は対立する用語ではなく ROM も言葉の上の意味では、

Random Access Memory

ROM RWM / Read . write . Memory

現実には RAM を RWM の意味で使っている。

ROM・... PROM、FLASH メモリ (ロジック、コード、プログラム)

RAM・... RAMchip (パラメータ、Fics のプログラム、ワーク、変数)

【ROM】

PROM V 5 3 で使われている。

書くときは、ROM writer で書く。

消すときは、Eraser で消す。

CPU から使うときは、読みだけ Read only Memory

フラッシュメモリ SH で、PROM の代わりに使っている

(携帯電話にも使われている。)

書くときに、(CPU を経由して) パソコンから直接書きこめる。

ダウンロードする。 tool (dxloader)

CPU にとって特殊な場合 —————> ダウンロード中は他のことはできない

通常の使用は、読むだけ Read only Memory

(コード、ロジック、プログラム) if () for (; ;)

FLASHの場合 EEPROMとして、F i c s のプログラム（パラメータ）のバックアップ（セーブ）にも使われている。

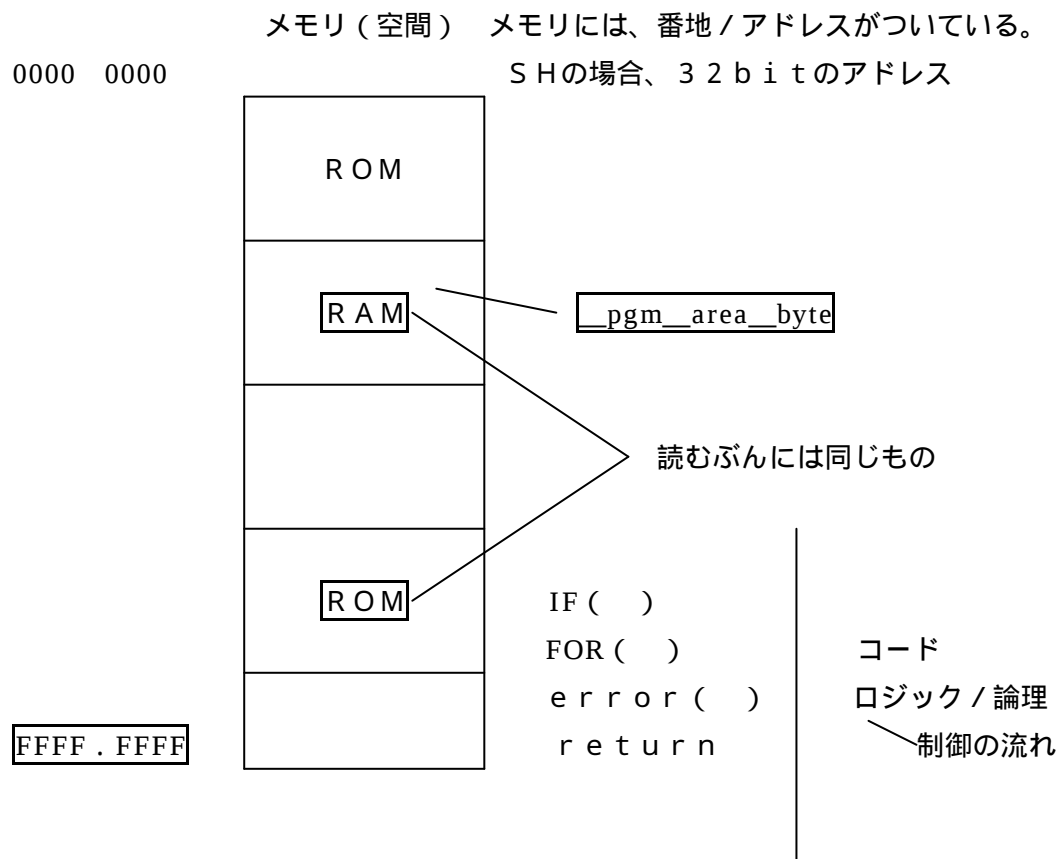
R A M

C P U からみて、読み書きできるもの

`CX = __pgm__area__byte`

`__pgm__area__byte` という名前のついたメモリからレジスタ `CX` にそのメモリ内容をもってくる。

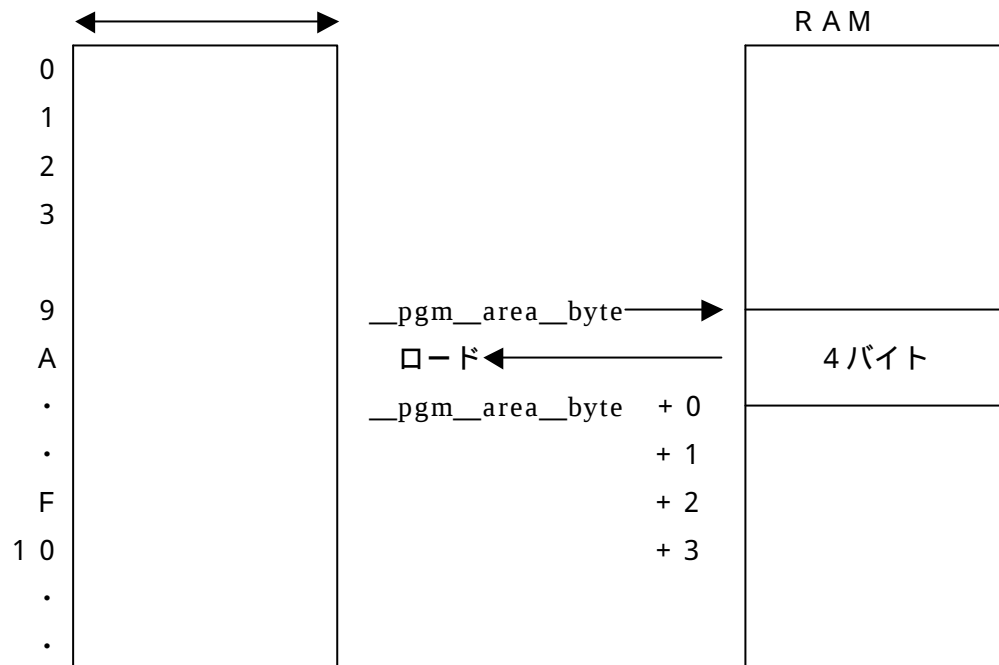
「変数」という言葉で、でてくる。



【バイト・アドレス】

0 番地 1 byte のメモリ

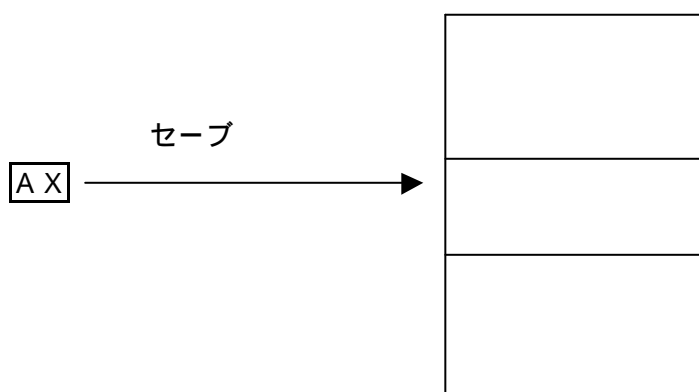
8 ビット = 1 バイト



`A X = __pgm__area__byte`

の内容をもってくる

`__pgm__area__byte = A X`



BX = & D14__cur &が付くことで、アドレスを意味する。

これが付くとアドレスを持ってくる。

RWK1・... レジスタ

RWK1 = & icflg[0]

アドレスをつくる

@(byte) RWK1[0] = @(byte) SI[1]

ここが指すメモリの0番地目の1バイトに代入する

@(byte) icflg[0] = @(byte) SI[1]と同じ意味

SI = padrs v
(アドレス)

SHAL(V53)でアドレスをもってくる

bx = offset D14__curs

アドレスである

SHでアドレスを持ってくる

BX = & D14__cur

これが見つけないと中身(内容)をもつ

【 フィールド定義テーブルの構造 (C _ T B L) 】

C_PGM/C_PRM 画面ごとに 1 つ存在し、C_TBL の前に置かれる。

< 定義例 >

```
macro C_PGM ( ) {
    0X00
}

/* PARAMETER 等 c_top にアドレスが必要なもの
```

< マクロ定義 >

```
C_PGM/C_PRM/C_TBL macro ( マクロ定義の最初 )
    endm ( マクロ定義の最後 )
```

< マクロ展開 > (V 5 3)

DB	?	(デファインバイト): 1 バイト確保する。場所だけ確保
	0	b 7 b 6 b 5 b 4 b 3 b 2 b 1 b 0 変数指定ビット情報
	<b0>	C_off 指定 0:[C_OFF] = Offsetb icflg 1:続く 2 バイトで指定
	<b1>	CRT_OFF 指定 0:別途 独立に指定 CRT 以外では強制的に 0 1:続く 2 バイトで指定
	<b2>	V_FLAG 指定 0:横方向指定 CRT 以外では強制的に横方向 1:縦方向指定
	<b3>	scale 指定 0:SCALE = 1 CRT 以外では強制的に SCALE = 1 1:続く 1 バイトで指定
DW	?	(デファインワード): 1 ワード = 2 バイトの確保
DW	?	1 変数指定ビット情報の<b0>=1 のとき、C_OFF <b0>=0 のとき、実態なし
DW	?	3 変数指定ビット情報の<b1>=1 のとき CRT_OFF <b1>=0 のとき、実態なし
DB	?	5 変数指定ビット情報の<b3>= 1 のとき、CRT_SCALE <b3>=0 のとき、実態なし

このすぐ後に、C__T B L が連続する。

* 上記情報により fld_c_top_set () で各種フィールド変数を設定する。

< 定義例 >

```
V 5 3 ( MINO . V 2 ¥ USRLOGIC.S )
1618 SPCYL_cur: C_PGM 0 , @yoko, @scale1
のすぐ後に C_TBL が連続する。
```

SH (mino004 ¥ Minoopt.sh)

48 Byte MINO_AIAO_cur[*]

49 = {

50 C_PGM()

のすぐ後に C_TBL が連続する。

フィールド入力定義テーブルの全てのタイプ

RT : RT 1 用

LCD : 旧機器 (HC 3) のために残っているが、実際は使わない。

CRT : SH においては、ホスト対応TXオプション用に使われる。

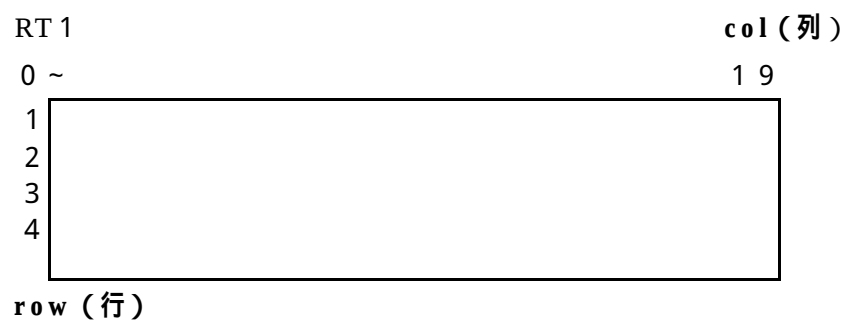
C1TX

を共通化する。

C_TBL(crt_row , crt_col , lcd_row , lcd_col , rt_row , rt_col , Tno , Off , TextNo)

として左から右に順番に当てはめていく。 (macro , endm)

< マクロ展開 > としての構造を図で表わしてみると



となる。

< LCD 行 / カラム > : lcd_row / lcd_col LCD , RT のときにのみ有効

LCD , RT 画面上の入力位置

行

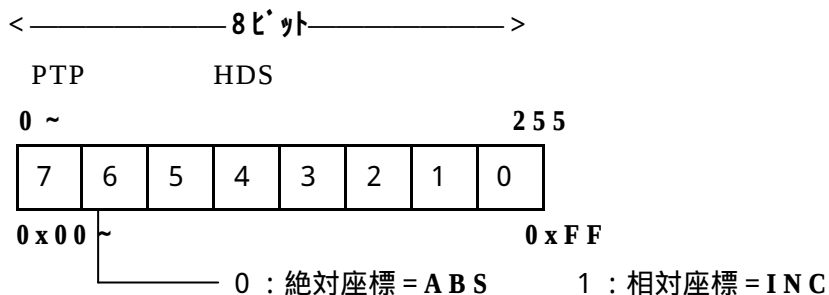
カラム

< CRT 行 / カラム > : crt_row / crt_col CRT , バッファ上のワレット位置

横方向入力時

< 行 = row >

< 列 = col >



0x00[0] (_Fn_DMY) 時、カーソルはそこにあるが filed ルーチンとして表示及び入力はない。

0xFF[255] (_Fn_FFh) の時、外部ルーチン Tno_ff_text_get (特別な処理をする) を呼び出す。このとき、入力の種類を[Off]の項目に設定して置く。

例 ABS/INC のときは Tf_ptp_a

< Off >

[c_off]からのリセット位置を設定する。

16 バイトデータの1ステップデータの何番目かを示す。

V53 の書き方 [c_off]には Offset icflg

Offset X_Parameter 等が設定されている。

SH では [c_off]には &icflg

&X_Parameter

となる。

パラメータは軸ごとに構造体で定義し、その名前を設定する。

Off = 255 (offth) の時、結果を nobuf (文字型時)

または Lacc (数値型) に返す。

定義例として < Off > (太字) が 16 バイトデータの1ステップデータの何番目に入るか

C_TBL 1 , 0 , 1 , 0 , 3 , 13 , @Fn_var , **4** , 0

C_TBL 1 , 0 , 1 , 0 , 4 , 12 , @Fn_var , **10** , 0

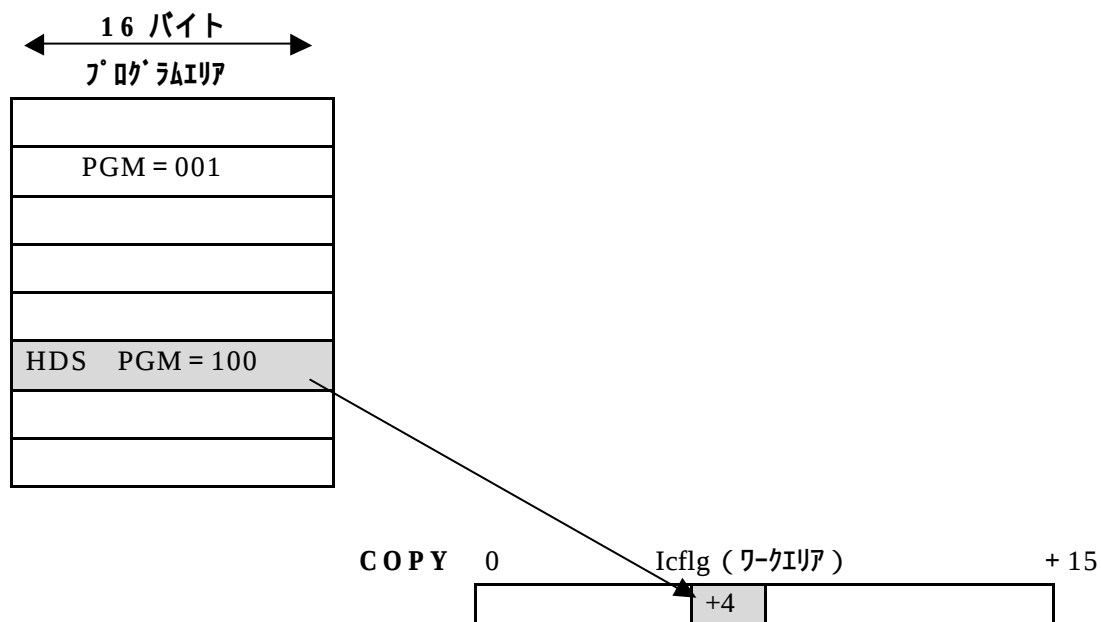
C_TBL 1 , 0 , 1 , 0 , 4 , 18 , @Fn_var , **12** , 0

<16 バイトデータ>

+0	+1	+2	+3	+4	+5	+6	+7	+8	+9	+10	+11	+12	+13	+14	+15
HDS				X 軸 移動 パルス 数 変数 番号						X 軸 ポイント 1 補間 パルス 数 変数 番号		X 軸 ポイント 1 補間 パルス 数 変数 番号			PTP フラグ

図で見ると 16 バイトデータの+4 ,+10 ,+12 にそれぞれ当てはまり TNo が Off のメモリに確保される。

図で表わすと



となる。

TextType(TextNo)

入力フィールドの前に出力するテキストの番号を指定する。

bit7 の時には CRT (プリンタ) 出力時には表示しない。

1:X = 2:Y = 3:VAR 4: = VAR 5:DI:
6:FLAG 7:.... 8:TIMER = ...

fld_disp 呼び出し時に、フィールドの直前に出力される。

外部ルーチン TextPointerGet () を呼び出す。

定義例として、ファイル名：MINO.V 2 ¥USRLOGIC.S(V 5 3)とmino004 ¥Minoopt.sh (SH) を例とする。

V 5 3 (SPCYL_cur:) の場合

:

```
SPCYL_cur:  C_PGM      0 , @yoko , @scale1
             C_TBL      1 , 0 , 1 , 0 , 3 , 13 , @Fn_var , 4 , 0          X:MAX
             C_TBL      1 , 0 , 1 , 0 , 4 , 12 , @Fn_var , 10 , 0         X:DDA
             C_TBL      1 , 0 , 1 , 0 , 4 , 18 , @Fn_var , 12 , 0         X:DDA
             C_TBL      1 , 0 , 1 , 0 , 4 , 0 , @Fn_FFh , @Tf_ptp_a , 0
             db          0 FFh
             $CRTEEMPTY
             $LCDEEMPTY
             $RT_TEXT    2 , 0 , < 8 , ' STPCYL ' , 000h >
             $RT_TEXT    3 , 8 , < ' ア=MAX ' , 000h >
             $RT_TEXT    4 , 4 , < ' (1) , DDA00-DDA ' 000h >
```

SH (MINO_AIAO_cur[*]) の場合

code {

```
    byte      MINO_AIAO_cur[ * ]
    = {
C_PGM()
    , C_TBL(1,25 , 0,0 , 3,18 , _Fn_D2      , 2          , 0          )
    , C_TBL(1,32 , 0,0 , 4,13 , _Fn_D1_4    , 4          , 0          )
    , C_TBL(1,39 , 0,0 , 4,18 , _Fn_VAR     , 6          , _Tp_Var )
    , C_TBL(1,11 , 0,0 , 2,13 , _Fn_FFh     , _Tf_MFB , 0          )
    , 0xFF
    , $CRTTEXT(1 , 6 , " ATOM-DI          STATION=00 CH=0 " , 0xFF)
    , $RT_TEXT(2 , 8 , " ATOM-DI "          0x00)
    , $RT_TEXT(3 , 8 , "          STATION=00 " 0x00)
    , $RT_TEXT(4 , 10 , " CH= "          0x00)
    };
```

下線部は画面表示内容のテキスト (固定されている。)

\$CRTTEXT の ' TEXT ' のデリミタは 00h : テキストの区切り

0 FFh : テキストの終了

\$CRTEEMPTY 表示文字列が無い時の指定

\$LCDEEMPTY 表示文字列が無い時の指定

\$RT_EMPTY 表示文字列が無い時の指定

row, col で指定された場所から表示する。

CRT 用の時には、\$LCDTEXT は何も展開されない。(RT1 用)

C_TBL (crt_row , crt_col , lcd_row , lcd_col , rt_row , rt_col , Tno , Off , TextNo)
を V53 (SPCYL_cur:C_TBL) の構造に対して左から () 内の (,) ごとに、それぞれ
に当てはめると (太字部分)

```
SPCYL_cur:  C_PGM      0 , @yoko , @scale 1  
            C_TBL  1 , 0 , 1 , 0 , 3 , 1 3 , @Fn_var , 4 , 0      ;X:MAX
```

に当てはまる。

SH (MINO_AIAO_cur[*]) で当てはめると (太字部分)

```
code {
```

```
    byte      MINO_AIAO_cur[ * ]  
    = {  
        , C_TBL ( 1 , 2 5 , 0 , 0 , 3 , 1 8 , _Fn_D 2 , 2 , 0 )
```

にそれぞれ当てはまる。

備考：

