

マシン語はそのコードを逆アセンブルして命令を見ることができる。CASLはその仕様書1. 1-(6)、「命令語の構成」の説明でその構成を定義しないとしている。だから自分が解いた練習問題を実行して結果を確かめることができない。このことは、受験者にとって少しだけ不満を呈するものである。

しかし、そこを逆手にとって自分なりの命令構成を仕立てあげる事もできる。

§1 *Secure* CASL命令語の構成!!

1. 確定事項 (恒常的条件)

adr. (オペランド中の) は16ビットである。且つ、命令の第2ワード目である。

2. 最低限度 (必要十分条件)

GRとXRはそれぞれ3ビット必要で、第1ワードの中に存在する。

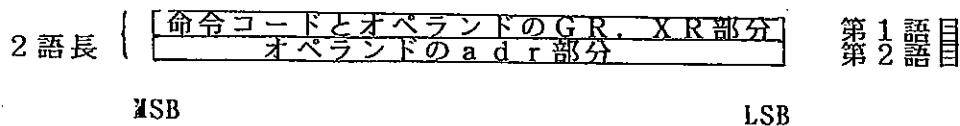
3. 単純計算

$$32 - (16 + 2 \times 3) = 10$$

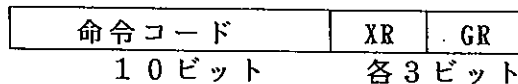
10ビットが命令コードとして使える。実際には23しか命令がないから、5ビットで十分。GRやXRの冗長部を考慮すると命令の「adr」の部分を除いて8ビットで足るのではないかと思う。

§2 構成の骨子

- 前章の条件より、CASL仕様書に示さなくてはいけない命令の語長 (2語長) は次のように分ける。



- 第1語 (ワード) 目のビット割り当て



基本命令は23しかないので5ビットで十分だが、10ビットすべてをビットごとに意味を持たせ、命令コード部の構成を行った。

各ビットは試行錯誤の結果、次の章で解説する通りである。

§3 第1ワード目の解説

1. 汎用レジスタ指定部

命令コード		XR	GR
0 0 0	XRを使わない (省略)		0 0 0 GR 0
0 0 1	XR = GR 1		0 0 1 GR 1
0 1 0	XR = GR 2		0 1 0 GR 2
0 1 1	XR = GR 3		0 1 1 GR 3
1 0 0	XR = GR 4		1 0 0 GR 4
1 0 1	5, 6, 7は組合せ禁止。		1 0 1 5, 6, 7は組合せ禁止。
1 1 0	アセンブラでアセンブルする		1 1 0 XRの場合と同様。
1 1 1	限り問題ない。将来拡張用。		1 1 1

2. 命令コード部 (命令系)

命令コード	XR	GR
-------	----	----

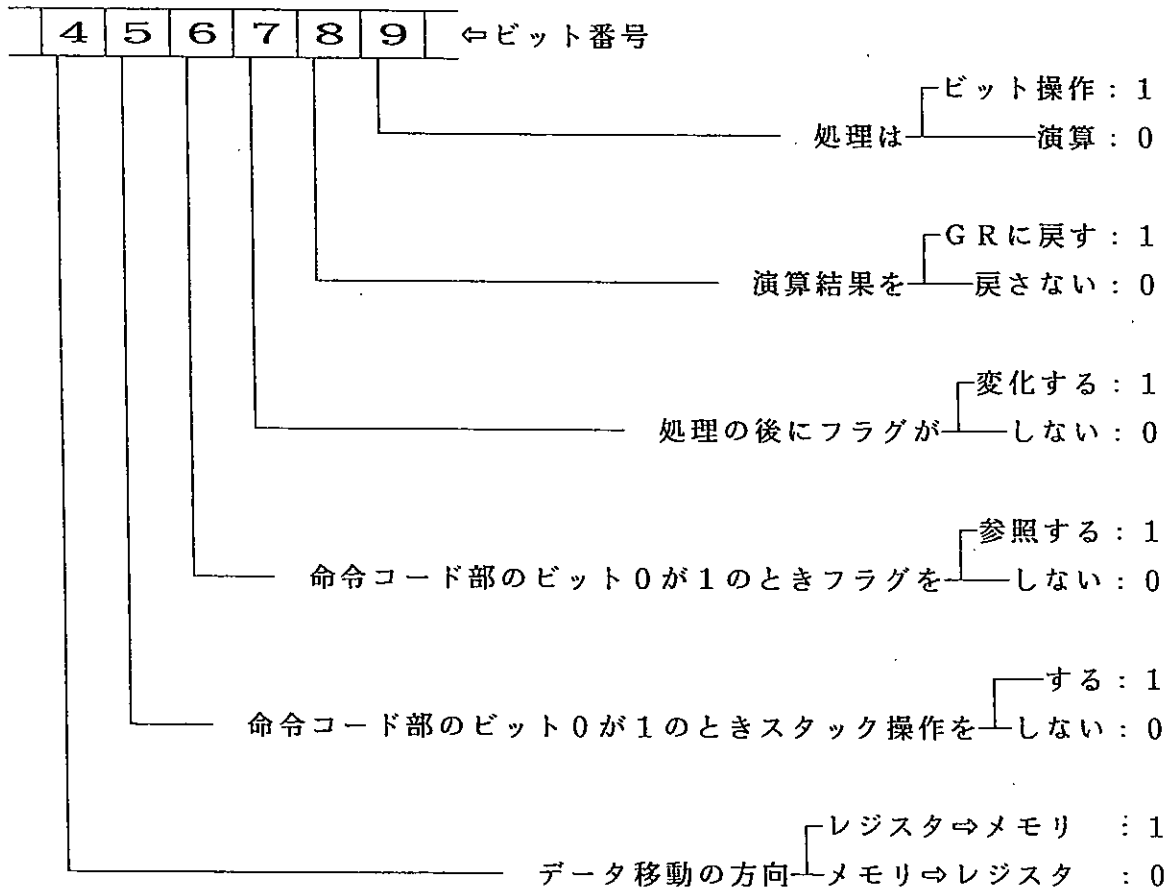
MSB から第3ビットまでの4ビットについてのビット割り当て。

0 0 0 0	LD, ST, PUSH, POP	データ移動系 1
0 0 0 1	LEA	データ移動系 2
0 0 1 0	ADD, SLA	算術演算系
0 0 1 1	SUB, SRA, CPA	
0 1 0 0	AND	
0 1 0 1	OR	論理演算系
0 1 1 0	EOR, SLL	
0 1 1 1	CPL, SRL	
1 0 0 0	JMP	プログラム制御系
1 0 0 1	未定義 INTなどの隠し命令だったりする	
1 0 1 0	未定義	
1 0 1 1	CALL, RET	
1 1 0 0	JPZ	
1 1 0 1	JMI	
1 1 1 0	JNZ	
1 1 1 1	JZE	

3. 命令コード部（処理指示部）



第4ビットから第9ビットまでの残り6ビットについてのビット割り当て。



4. 補足説明

GRのない命令ではCASLはXR, GRともに000をビット列を生成する。ハンドアSEMBルするときは、これに従う方が精神衛生上好ましい。学校での専門科目の講義や実習以外そんなことはありえないと思うが・・・

命令の体系は見て分かるように、ビット0が1ならばPCが処理の対象となり、そうでなければGRが処理の対象となるような命令が定義されている。

またGR処理命令系でビット1が1なら論理演算系、0なら算術演算系となっていることに気づいてくれたらどうか。*JCC*₄₂₀₂が勝手にそう定義したのだが)

命令によって該当しないビットは×で示し、CASLは0のビットを生成する。

(1) ロード・ストア

LD GR, adr[, XR]

命令: LD GR4, #FFF0

コード: 0004FFF0₁₆

000000000000IIIRRR

RRR = 100

III = 000

ST GR, adr[, XR]

命令: ST GR3, #0000, GR2

コード: 08130000₁₆

000010000000IIIRRR

RRR = 011

III = 010

(2) ロードアドレス (ロードイミディエート)

LEA GR, adr[, XR]

命令: LEA GR2, 'A'

コード: 10020041₁₆

000100000000IIIRRR

RRR = 010

III = 000 (第2ワード目=#0041)

(3) 算術・論理演算

ADD GR, adr[, XR]

命令: ADD GR1, 32767

コード: 21817FFF₁₆

0010000110IIIRRR

RRR = 001

III = 000 (第2ワード目=#7FFF)

SUB GR, adr[, XR]

命令: SUB GR0, -1, GR4

コード: 31A0FFFF₁₆

0011000110IIIRRR

RRR = 000

III = 100 (第2ワード目=#FFFF)

AND GR, adr[, XR]

命令: AND GR2, MASK

コード: 41802345₁₆

0100000110IIIRRR

RRR = 010

III = 000 (MASK=#2345とする)

OR GR, adr[, XR]

命令: OR GR4, OFFSET, GR3

コード: 519C0000₁₆

0101000110IIIRRR

RRR = 100

III = 011 (OFFSET=#0000とする)

EOR GR, adr[, XR]

命令: EOR GR4, TEST

コード: 6183CDEF₁₆

0110000110IIIRRR

RRR = 011

III = 000 (TEST=#CDEFとする)

注意) 論理演算で使ったラベルは全て、番地を示すもので即値ではない。

(4) 比較演算

CPA GR, a d r [, X R]

命令: CPA GR0, -1, GR4

コード: 3 1 4 0 F F F F₁₆

0 0 1 1 0 0 0 1 0 0 I I I R R R

R R R = 0 0 0

I I I = 1 0 0 (第27-ド目=#FFFF)

CPL GR, a d r [, X R]

命令: CPL GR0, #3388

コード: 7 1 0 0 3 3 8 8₁₆

0 1 1 1 0 0 0 1 0 0 I I I R R R

R R R = 0 0 0

I I I = 0 0 0

(5) シフト演算

SLA GR, a d r [, X R]

命令: SLA GR1, 32767

コード: 2 1 C 1 7 F F F₁₆

0 0 1 0 0 0 0 1 1 1 I I I R R R

R R R = 0 0 1

I I I = 0 0 0 (第27-ド目=#7FFF)

SRA GR, a d r [, X R]

命令: SRA GR0, -1, GR4

コード: 3 1 E 0 F F F F₁₆

0 0 1 1 0 0 0 1 1 1 I I I R R R

R R R = 0 0 0

I I I = 1 0 0 (第27-ド目=#FFFF)

SLL GR, a d r [, X R]

命令: SLL GR4, REPEAT

コード: 6 1 C 3 0 0 0 4₁₆

0 1 1 0 0 0 0 1 1 1 I I I R R R

R R R = 0 1 1

I I I = 0 0 0 (REPEAT=#0004とする)

SRL GR, a d r [, X R]

命令: SRL GR2, 0, GR3

コード: 7 1 D A 0 0 0 0₁₆

0 1 1 1 0 0 0 1 1 1 I I I R R R

R R R = 0 1 0

I I I = 0 1 1

(6) 分岐

JPZ GR, a d r [, X R]

命令: JPZ BUNKI

コード: C 6 0 7 F F F 0₁₆

1 1 0 0 × 1 1 0 × × I I I 1 1 1

(BUNKI=#FFF0とする)

I I I = 0 0 0

JMI GR, a d r [, X R]

命令: JMI OFFSET, GR1

コード: D 6 0 F 0 1 0 0₁₆

1 1 0 1 × 1 1 0 × × I I I 1 1 1

(OFFSET=#0100とする)

I I I = 0 0 1

JNZ GR, adr[,XR]
 命令: JNZ BUNKI
 コード: E607FFF0₁₆

1	1	1	0	×	1	1	0	×	×	I	I	I	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

(BUNKI=#FFF0とする)
 III = 000

JZE GR, adr[,XR]
 命令: JZE OFFSET,GR3
 コード: F61F0100₁₆

1	1	1	1	×	1	1	0	×	×	I	I	I	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

(OFFSET=#0100とする)
 III = 011

JMP GR, adr[,XR]
 命令: JMP BUNKI,GR3
 コード: 8617FFF0₁₆

1	0	0	0	×	1	1	0	×	×	I	I	I	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

(BUNKI=#FFF0とする)
 III = 010

(7) スタック操作

PUSH adr[,XR]
 命令: PUSH 0,GR1
 コード: 0C0F0000₁₆

0	0	0	0	1	1	0	0	×	×	I	I	I	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

III = 001

POP GR
 命令: POP GR3
 コード: 041F××××₁₆

0	0	0	0	0	1	0	0	×	×	I	I	I	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

(1ワードで済む命令)
 III = 011

第2ワード目に隠しアドレスをセットしておき、プログラムの別の場所でのこの命令の第1ワードを書き換え (=自分で開腹手術をして)、その後ここが実行されるとスペシャルファンクションを実行する。てなことも、アセンブラしか知らない者にはできないが、マシンコードを知っていると、暴走しない2重人格プログラムが書けるかもね。

(8) コール・リターン

CALL adr[,XR]
 命令: CALL SUB1
 コード: BC17FFF0₁₆

1	0	1	1	1	1	0	0	×	×	I	I	I	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

(SUB1=#FFF0とする)
 III = 010

RET
 命令: RET
 コード: B400××××₁₆

1	0	1	1	0	1	0	0	×	×	0	0	0	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

(1ワード以下で済む命令)
 POP命令と同じトリックができる