

CASL2 のメモ

CASL II のメモ.

目次

- CASL2 のメモ
 - 目次
 - プログラムの実行
 - Windows 10 環境
 - 1. IPA 配布のシミュレータ（微妙）
 - 2. VS Code 上での実行（授業後半だと機能不足になる）
 - 3. CCASL II（未検証だが、動作するらしい）
 - Linux 環境
 - アセンブル
 - リンク
 - 実行
 - デバッグ
 - 最低限の使い方
 - プログラムの書き方
 - フラグレジスタ
 - OF(オーバーフローフラグ)
 - SF(サインフラグ)
 - ZF(ゼロフラグ)
 - リテラル
 - 基本的な命令
 - DC(Define Constant)
 - DS(Define Storage)
 - LAD(Load Address)
 - LD(Load)
 - ST(Store)
 - IN
 - OUT
 - CALL
 - 演算
 - ADDL(ADD Logical)

- ADDA(ADD Arithmetic)
- SUBL(Subtract Logical)
- SUBA(Subtract Arithmetic)
- AND
- OR
- XOR
- SLL(Shift Left Logical), SRL(Shift Right Logical)
- SLA(Shift Left Arithmetic), SRA(Shift Right Arithmetic)
- 比較演算命令
 - CPL(Compare Logical)
 - CPA(Compare Arithmetic)
- 条件分岐命令
 - JPL(Jump on Plus)
 - JMI(Jump on Minus)
 - JZE(Jump on Zero)
 - JNZ(Jump on Non Zero)
 - JOV(Jump on Overflow)
 - JUMP(unconditional Jump)
- PUSH と POP
 - PUSH
 - POP

プログラムの実行

Windows 10 環境

1. IPA 配布のシミュレータ（微妙）

作業ディレクトリに `CASL2.bat` と `RUN.bat` を予めコピーしておく。

オプションについては `C:\javaCASL2_2.0\Manual.pdf` を参照。

```
$ CASL2 プログラム名.cas //アセンブルをして「プログラム名.obj」を生成
$ RUN プログラム名.obj //実行
```

2. VS Code 上での実行（授業後半だと機能不足になる）

CASL2/COMET2 拡張機能をインストールする。

3. CCASL II（未検証だが、動作するらしい）

CCasII(Windows 版)をダウンロード.

Linux 環境

WSL1 では動作しないらしい.
WSL を使いたい場合は, WSL2 を使うこと.

CCasII(Linux 版)から `ccasl2-4.10.tar.gz` をダウンロードし, それを解凍する.

```
$ wget http://hyamag1979.wp.xdomain.jp/wp-content/uploads/ccasl2-4.10.tar.gz
$ tar zxvf ccasl2-4.10.tar.gz
$ sudo mv (ファイル名) /usr/local/bin/
```

これは 32 bit アプリケーションなので, それに必要なものをインストールする.

```
$ sudo apt install lib32z1
$ sudo apt install lib32stdc++6
```

アセンブル

`caslasm` を用いることでアセンブルできる.

```
$ caslasm (ファイル名).cas
// リスティングファイルを作成して, アセンブル
$ caslasm (ファイル名).cas -l
```

リンク

`casllink` を用いることでリンクできる.

```
$ casllink (ファイル名).obj
// シンボルファイルを作成して, リンク
$ casllink (ファイル名).obj -sym
```

実行

`caslsim` を用いることで実行できる.

```
$ caslsim (ファイル名).exe
```

デバッグ

casldeb を用いることでデバッグできる.

```
$ casldeb (ファイル名).exe  
// シンボルファイル付きデバッグ  
$ casldeb (シンボルファイル名).sym (オブジェクトファイル名).exe
```

最低限の使い方

-? : コマンドの一覧を表示する.

-g : プログラムを実行する (ブレークポイントがあるとその直前で停止する).

-r : 現時点での汎用レジスタやフラグレジスタなどの値を表示する.

-r GR~ : レジスタの値を変更する.

-t : 1 行実行する.

-u (開始番地) (終了番地) : 開始番地から終了番地までの逆アセンブル.

-bp (番地) : 指定した番地にブレークポイントを作る.

-bl : ブレークポイントを表示する.

-q : デバッグ終了.

プログラムの書き方

- セミコロン「;」から行末までコメントとして認識される (C 言語の/**/みたいなものはない)
- ラベルは行の 1 文字目からスペースを入れずに書く
- ラベルは 1~8 文字で 1 文字目は英大文字, 2 文字目以降は英大文字 or 数字 (小文字はダメ)
- START 命令で実行される行を指定でき, この行のラベルがプログラム名になる
- END 命令でプログラムの記述を終了できる
- RET 命令でプログラムの動作を終了されることができる (必須)
- #をつけて数字を書くと, 16 進数として認識される (例. #1234)
- 文字列はシングルクォーテーション「'」で囲む (ダブルクォーテーションはダメ)

ラベル	START	;	注釈
[ラベル]	プログラムの実行部分		
[ラベル]	RET		
[ラベル]	記憶領域の割り当て		
[ラベル]	定数値の定義		
	END		

フラグレジスタ

OF(オーバーフローフラグ)

オーバーフローが発生すると 1, しない場合は 0 をセットする.

SF(サインフラグ)

演算結果が正のとき 0, 負のとき 1 をセットする.

ZF(ゼロフラグ)

演算結果が零のとき 1, そうでないなら 0 をセットする.

リテラル

DC 命令を省略できる記法 (処理数が変わるわけではない) .

(1) 使わない例

PRG	START	
	LD	GR1, DATA
	RET	
DATA	DC	10
	END	

(2) 使う例

PRG	START	
	LD	GR1, =10
	RET	
	END	

基本的な命令

DC(Define Constant)

定数値を主記憶装置（メモリ）に設定する。

ラベル	DC	定数値
-----	----	-----

DS(Define Storage)

指定した語数分の領域を確保する。

ラベル	DS	語数
-----	----	----

LAD(Load Address)

値を汎用レジスタに設定する。

LAD	GRx (xは0~7), 数字
-----	-----------------

アドレスを汎用レジスタに設定する。

LAD	GRx, アドレス
-----	-----------

LD(Load)

主記憶装置に格納されている値を汎用レジスタに設定する。

LD	GRx, アドレス
----	-----------

右側の汎用レジスタに設定されている値を，左側に設定する。

LD	GRx, GRy
----	----------

第2項目の値と第3項目（**指標レジスタ**）の値を加算し，その結果を**実行アドレス**とする．実行アドレスに設定されている値を読み込み，第1項目の汎用レジスタに設定する。このような番地指定の方法を**インデックスアドレッシング（指標アドレス指定）**と呼ぶ。

LD	GRx, 数字, GRy ; GRx ← (数字+GRy)に設定されている値
----	--

```
LD      GRx,adr,GRy ; GRx <- adr+(GRyに設定されている値)のアドレス
; 例
; LD      GR1,DATA,GR2
```

リテラルを用いることで数値を入れることができる。

```
LD      GRx,=数値
```

ST(Store)

主記憶装置に汎用レジスタの値を設定する。

```
ST      GRx,アドレス
```

アドレス+数値に汎用レジスタの値を設定する。

```
ST      GRx,数字,アドレス ; GRxに設定されている値 -> (数字+アドレス)
```

IN

キーボード入力された文字と文字数を受け取る。第1項目で文字列、第2項目で文字数を取得する。

```
IN DATA,LEN

; 具体的なDATAとLENの設定（領域の確保）
; LEN    DS        1
; DATA  DS        256
```

OUT

文字列を画面に出力する。第1項目に文字列、第2項目に文字数を指定する。

```
OUT DATA,LEN

; ハローワールドでの例
; MAIN  START
;      OUT    DATA,LEN
;      RET
; DATA  DC    'Hello, World'
; LEN    DC    12
;      END
```

CALL

プログラムを呼び出す命令。一旦、戻り番地をスタックに格納させることで、呼び出し元に戻る。

```
CALL    OUTDEC ; OUTDECは副プログラムの入口名
```

演算

論理(Logical)：符号を考慮しない（つまり、全て正として扱う）。

算術(Arithmetic)：符号を考慮する。

ADDL(ADD Logical)

符号なし数値の足し算をする。表現できる範囲を超えると OF が 1 にセットされる。

```
ADDL    GR1,GR2 ; GR1 <- GR1+GR2の値
ADDL    GR3,=50 ; リテラル使わないと50番地のよくわからないところを参照してしまう。
```

ADDA(ADD Arithmetic)

符号付き数値の足し算をする。最上位ビットが 1 なら負として扱う。表現できる範囲を超えると OF が 1 にセットされる。

```
ADDA    GR1,GR2          ; GR1 <- GR1+GR2
ADDA    GR3,=-50         ; リテラル必要!!
```

SUBL(Subtract Logical)

符号なし数値の引き算をする。表現できる範囲を超えると OF が 1 にセットされる。

```
SUBL    GR1,GR2 ; GR1 <- GR1-GR2
SUBL    GR3,=50 ; リテラル使わないと50番地のよくわからないところを参照してしまう。
```

SUBA(Subtract Arithmetic)

符号付き数値の引き算をする。最上位ビットが 1 なら負として扱う。表現できる範囲を超えると OF が 1 にセットされる。


```
SUBA    GR1,GR2        ; GR1 <- GR1-GR2
SUBA    GR3,=-50       ; リテラル必要!!
```

AND

論理積を取る。

```
AND     GR1,GR2        ; GR1 <- GR1 AND GR2
AND     GR3,#00FF      ; リテラル必要!!
```

OR

論理和を取る。

```
OR      GR1,GR2        ; GR1 <- GR1 OR GR2
OR      GR3,#0020      ; リテラル必要!!
```

XOR

排他的論理和を取る。

```
XOR     GR1,GR2        ; GR1 <- GR1 XOR GR2
XOR     GR3,#FFFF      ; リテラル必要!!
```

SLL(Shift Left Logical), SRL(Shift Right Logical)

符号なし数値をビットシフトさせる。

```
SLL     GR1,2 ; GR1を2ビット左シフトする (リテラル要らない!!)
SRL     GR2,2 ; GR2を2ビット右シフトする (リテラル要らない!!)
```

```
SLL     GR1,4,GR2 ; GR1 <- GR2を4ビット左シフトさせたもの
SRL     GR1,4,GR2 ; GR1 <- GR2を4ビット右シフトさせたもの
```

SLA(Shift Left Arithmetic), SRA(Shift Right Arithmetic)

符号付き数値をビットシフトさせる。ただし、符号ビットはそのまま。

```
SLA     GR1,2 ; GR1を2ビット左シフトする (リテラル要らない!!)
SRA     GR2,2 ; GR2を2ビット右シフトする (リテラル要らない!!)
```

比較演算命令

論理(Logical)：符号を考慮しない（つまり、全て正として扱う）。

算術(Arithmetic)：符号を考慮する。

CPL(Compare Logical)

2つの符号なし数値 A, B を比較する（ $A-B$ を演算してる）。

OF：常に 0。

SF： $A \geq B$ なら 0, $A < B$ なら 1 をセットする。

ZF： $A=B$ なら 1, そうでないなら 0 をセットする。

```
CPL    GR1,GR2 ; 演算結果は残らない
CPL    GR3,=10 ; リテラルが必要
```

CPA(Compare Arithmetic)

2つの符号付き数値 A, B を比較する（ $A-B$ を演算してる）。

OF：常に 0。

SF： $A \geq B$ なら 0, $A < B$ なら 1 をセットする。

ZF： $A=B$ なら 1, そうでないなら 0 をセットする。

```
CPA    GR1,GR2 ; 演算結果は残らない
CPA    GR3,=0  ; リテラルが必要
```

条件分岐命令

JPL(Jump on Plus)

演算結果が正のとき（ZF=0かつSF=0）にラベル先へ分岐する。満たしていなければ、そのまま次の行を実行する。

```
JPL    JMP      ; 条件満たしたとき、ラベルJMPへ分岐
JPL    1,GR1    ; 条件満たしたとき、GR1の中身+1番地の行へ移動（普通使わない）
```

JMI(Jump on Minus)

演算結果が負のとき（SF=1）にラベル先へ移動する。満たしていなければ、そのまま次の行を実行する。

JMI	JMP	； 条件満たしたとき，ラベルJMPへ移動
JMI	1, GR1	； 条件満たしたとき，GR1の中身+1番地の行へ移動（普通使わない）

JZE(Jump on Zero)

演算結果が零のとき（ZF=1）にラベル先へ移動する。満たしていなければ、そのまま次の行を実行する。

JZE	JMP	； 条件満たしたとき，ラベルJMPへ移動
JZE	1, GR1	； 条件満たしたとき，GR1の中身+1番地の行へ移動（普通使わない）

JNZ(Jump on Non Zero)

演算結果が零でないとき（ZF=0）にラベル先へ移動する。満たしていなければ、そのまま次の行を実行する。

JNZ	JMP	； 条件満たしたとき，ラベルJMPへ移動
JNZ	1, GR1	； 条件満たしたとき，GR1の中身+1番地の行へ移動（普通使わない）

JOV(Jump on Overflow)

OF=1のときにラベル先へ移動する。満たしていなければ、そのまま次の行を実行する。

JOV	JMP	； 条件満たしたとき，ラベルJMPへ移動
JOV	1, GR1	； 条件満たしたとき，GR1の中身+1番地の行へ移動（普通使わない）

JUMP(unconditional Jump)

問答無用で分岐する。

JUMP	JMP	； ラベルJMPへ移動
JUMP	1, GR1	； GR1の中身+1番地の行へ移動

PUSH と POP

PUSH

PUSH 0,GR1 ; GR1の中身をプッシュ

POP

POP GR2 ; GR2にポップ