# 解答冊子

- 解答冊子
  - 1章
    - 1.1.2 CPUとは
    - 1.1.3 メモリとは
    - 1.2.2 ビットとデータ表現
    - 1.2.3 2進数と10進数、16進数
    - 1.2.4 2進数と負の数(二の補数表現)
  - 3章
    - 3.2 くどいくらいの挨拶を
    - 3.4 おまけ問題
  - 2章
    - **2.2.1.0**
    - **2.2.1.1**
    - **2.2.1.2**
    - **2.2.2.3**
    - **2.2.4.1**
    - **2.2.6**
    - **2.2.8**
    - **2.3.4**

# 1章

# 1.1.2 CPUとは

### 問題

- (1) コンピュータの五大要素を全て述べよ。
- (2) CPUは、コンピュータの五大要素でいう何 と何を担っているか。

### 解答

- (1) 制御装置、演算装置、記憶装置、入力装置、出力装置 (順不同)
- (2) 制御装置 と 演算装置

### 1.1.3 メモリとは

### 問題

- (1) 書き込みが自由にできるメモリをアルファベット三文字で何というか。
- (2) (1) に対して、書き込みが自由にできないメモリをアルファベット三文字で何というか。
- (3) メモリにおいて、データを格納する一つ一つの場所を指す番号を何というか。
- (4) 上の図について、A が格納されている (2) は、いくつか。

### 解答

- (1) RAM
- (2) ROM
- (3) 「アドレス」 (あるいは「番地」でも可)
- (4) 3 番地

# 1.2.2 ビットとデータ表現

### 問題

- (1) 0 と 1 の組み合わせにより表現された数字列を、何というか。
- (2) (1) を構成するそれぞれの0や1を何と呼ぶか。
- (3) (1) を8つ区切りにしたとき、それぞれをどういった単位で呼ぶか。
- (4) asciiコードにおいて、3 は何列目の何行目か。
- (5) asciiコードにおいて、... は 何列目の何行目 か。

### 解答

- (1) ビット列
- (2) ビット
- (3) バイト
- (4) 3列目の 3行目
- (5) 2列目の 14行目

# 1.2.3 2進数と10進数、16進数

### 問題

- (1) 173 を 8桁の2進数と、16進数に直しなさい
- (2) 01001011 を 10進数に直しなさい

### 解答

(1) 10101101 \ 0xAD

173 は 128 + 32 + 8 + 4 + 1 である。

よって、累乗に直すと  $2^7+0+2^5+0+2^3+2^2+0+2^0$  だから、10101101 となる。

また、16進数で 1010 は A 、1101 は D であるから、173 は 0xAD となる。

(2)75

まず、二進数を2の累乗に直したい。

 $01001011 = 0 + 2^6 + 0 + 0 + 2^3 + 0 + 2^1 + 2^0$  となるから、

01001011 = 64 + 8 + 2 + 1 であり、

75 が答えとなる。

# 1.2.4 2進数と負の数(二の補数表現)

### 問題

- (1) 二進数8桁で -20 を表現せよ。ヒント:通常の20は 00010100 である。
- (2) 10000110 は、符号なし二進数でいくつか。また、符号付き二進数でいくつか。

### 解答

- (1) 11101100
- 20(00010100)を、ビット反転すると 11101011 になる。

これに +1 すると 11101100 になる。

(2) 符号なし: 134、符号付き: -122

符号なし

 $10000110 = 2^7 + 0 + 0 + 0 + 0 + 2^2 + 2^1 + 0$  \$9

10000110 = 128 + 4 + 2 であり、計算して 134 となる。

### 符号あり

一番左の符号ビットが1なので負の数になる。符号なしと同様に変換できない。

正の数に変換する。ビット反転して 01111001 となり、+1 して 01111010 となる。

これを10進数に直すと、

 $01111010 = 2^6 + 2^5 + 2^4 + 2^3 + 2^1$ 

011111010 = 64 + 32 + 16 + 8 + 2 より 122 となる。

負の数なので、マイナスをつけて -122 が答え。

# おまけ

二の補数表現では、正の数 → 負の数 だけではなく、負の数 → 正の数 の変換も行うことが出来る。

これを利用すると、「2回同じ手順を繰り返すと、元に戻る」ことが分かる。

20 (00010100) → -20 (11101100) → 20 (00010100) といったように。

この「2回行うと元に戻る」性質を involution と言ったりする。

名前を覚えなくても良いが、戻ってくる性質のことは知っていると面白いかもしれない。

# 3章

# 3.2 くどいくらいの挨拶を

### 問題

GRO の初期値を3にして、5回繰り返してみよう。

### 解答

「繰り返すには、limit の値はどうなっていると良いか」を考える。

```
1行目を出力したときは、GR0 は 3 + 1 = 4 になる。 よって、繰り返すには 4 < limit である。 2行目を出力したときは、GR0 は 4 + 1 = 5 になる。 同様に、繰り返すには 5 < limit である。 3行目を出力したときは、GR0 は 5 + 1 = 6 になる。 6 < limit なら繰り返す。 4行目を出力したときは、GR0 は 6 + 1 = 7 になる。 7 < limit なら繰り返す。 5行目を出力したときは、GR0 は 7 + 1 = 8 になる。 8 < limit なら繰り返す。
```

よって、5回目のときに8 < limitを満たさないなら、これ以上繰り返されない。

limit = 8 が適切と分かる。

```
MAIN
      START
            GRO, init ; GRO をカウンタとして使う。初期値 3 を代入
      LAD
             string, len ; 繰り返したい部分の先頭を FOR とラベル付け <----
FOR
      OUT
             GRO, one ; カウンタを 1 増やす
      ADDA
             GRO, limit ; カウンタ と 繰り返し回数 を比較
      CPL
             FOR
                        ; カウンタ < 繰り返し回数 なら FOR に戻る
      JMI
      RET
            'Hello, World!'
string DC
len
      DC
             13
                       ; 繰り返し回数。8に変更。
limit
      DC
             8
                       ; カウンタの初期化に使う値。3に変更。
init
             3
      DC
one
      DC
             1
      END
```

# 3.4 おまけ問題

### 問題

今のプログラムは、何行ぶん出力したのかが分かりにくい。

そこで、1: Hello, World! のように、先頭に何個目の Hello, World! なのか分かるようにしたい。

### 解答例

```
MAIN
      START
            limit, =1;繰り返し回数を標準入力
      ΙN
      LD
            GRO, limit ; 移植部分
            GR0, =#0030
      SUBA
            GR0, limit
      ST
      LAD
            GRO, 0 ; GRO をカウンタとして使う。初期値0 を代入
            GRO, =1 ; カウンタを 1 増やす
FOR
      ADDA
; ここに、数値→数字の変換を記述
                      ; カウンタを直接弄らなくていいように、GR1 にコピー
      LD
             GR1, GR0
      ADDA
             GR1, =#0030 ; 数値 + 0x30 すれば 数字になる
; row に、変換した数字を格納
            GR1, row
      ST
; 文字列を出力
            row, len ; 先頭は row 。stringだと ': Hello, World!'から出力が始まる
      OUT
      CPL
            GRO, limit ; カウンタ と 繰り返し回数 を比較
      JMI
            FOR
                      ; カウンタ < 繰り返し回数 なら FOR に戻る
      RET
      DS
row
string DC
            ': Hello, World!'
                      ; row が 1文字、': ' が 2文字、全体で 1 + 2 + 13 = 16文字
len
      DC
            16
                       ; 繰り返し回数
limit
      DS
             1
      END
```

# 2章

# 2.2.1.0

### 問題

GR5 に値 120 を格納する。

### 解答例

```
MAIN
      START
          GR5, =120 ; せっかくなのでリテラルを使ってみる。サンプルのようにラベルを使っても良い
      LD
      RET
      END
;ラベルを使う場合
MAIN
      START
      LD
            GR5, A
      RET
      DC
            120
Α
      END
```

# 2.2.1.1

### 問題

アドレス 0x0015 に ST 命令を使用して値 500 を格納する。

### 解答例

```
MAIN
      START
             GRO, =500 ; せっかくなのでリテラルを使ってみる。 もちろんラベルを使っても良い
      LD
             GRO, #0015 ; アドレスは Ox がついている16進数。10進数で 21 を指定しても良い
      ST
      RET
      END
; ラベル、10進数を使う場合
MAIN
      START
      LD
             GR0, A
             GR0, 21
      ST
      RET
      DC
             500
Α
      END
```

### 2.2.1.2

### 問題

ラベル VALUE を作成し、値 1 を格納する。 次に、その一行下に DC 3 を行う。 最後に、指標レジスタを上手く使い VALUE のアドレスの1つ後を指定し、 入っているデータを GRO に入れる。

### 解答例

指標レジスタに 1 を指定することで、 VALUE + 1 アドレスを実現する。 方法は「GR1などに 1 を格納し、 LD GRØ, VALUE, GR1 とする」であり、 ラベルを追加して DC しても良いし、 DC とリテラルで入れても良いし、 LAD を使用しても良い。

```
MAIN START
LAD GR1, 1 ; GR1 を指標レジスタとする。1を入れる
LD GR0, VALUE, GR1 ; VALUE のアドレスの 1つ後 のアドレスに入っているデータを GR0 に入れる
RET
VALUE DC 1
DC 3
END
```

### 2.2.2.3

### 問題

- 1. ADDA 命令では0となり、ADDL 命令ではオーバーフローする足し算
- 2. 引き算は、符号を変えた足し算として行われる。100+(-2)( 000000001100100 + 11111111111110 )など、単に桁が溢れる計算ではオーバーフローは起きない。では、桁あふれ とオーバーフロー の違いは何か

### 解答例

1. まず、 ADDA つまり符号付きの足し算では 0 となるから、1+(-1) や 2+(-2) のように、同じ数を引く(a+(-a))。このうち、0+(-0) を除く全てで成り立つ。

```
MAIN START

LD GR0, A

LD GR1, B

ADDL GR0, GR1

RET

A DC 1

B DC -1

END
```

2. 桁あふれとオーバーフローの違いは、符号が関係する。同じ符号で足し算を行った結果、違う符号になってしまった場合にオーバーフローとする。本来、同じ符号を足すから 1+3=4 や -13+(-100)=-113 など、どう頑張っても同じ符号の値が得られるはずである。しかし、表現できる値の範囲を超え桁が溢れると、符号が変わってしまう。この「表現できる値の範囲を超え桁が溢れる」をオーバーフローとする。50000+50000 などを行い、得られる2進数の最上位ビットを確認してほしい。

### 2.2.4.1

### 問題

CPA と CPL では、FR の値が異なる結果になることがある。 では、CPA では FR = 000となり、CPL では FR = 010(SFが1)となる計算を考えてみよう。

### 解答例

二つの数字をaとbとする。

ポイントは、「符号付きだと a の方が大きい」であり、符号なしだと「符号なしだと b の方が大きい」だ。 負の数は、符号なしだと「符号ビットが数値  $2^7=128$  になる」から、非常に大きな値になる。 よって、a: 正の数 と b: 負の数 を比較すると良い!

MAIN **START** GRO, A LD LD GR1, B GR0, GR1 CPL RET Α DC 1 В DC -1 **END** 

### 2.2.6

### 問題

1 から 100 までの和の合計を求め、 sum ラベル に格納する。 つまり、1 + 2 + 3 + 4 + ... + 99 + 100 の答え求め、 sum に保存する

### 解答例

```
MAIN
       START
              GRO, 0 ; GRO を 1, 2, 3,... と変えていく
       LAD
              GR1, 0
                        ; GR1 を計算結果とする
       LAD
                        ; GRO を 1 増やす
FOR
       ADDA
              GR0, =1
       ADDA
              GR1, GR0
                        ; GR1 = GR1 + GR0
       CPL
              GRO, count ; GRO と 100 を比較
                        ; GR0 < 100 なら繰り返す
       IMU
              FOR
              GR1, sum ; sum に計算結果を保存
       ST
       RET
              100
       DC
count
       DS
              1
sum
       END
```

# 問題(お遊びコーナー)

永遠に終わらないプログラムを作ってみよう!

方法1:分岐命令で自分自身、あるいはそれ以前のメモリ番地に飛ぶ

方法2: PUSH と RET を使って前に戻る

### 解答例

方法1

MAIN START

LOOP JUMP LOOP ; 自分自身に飛ぶ。 つまり、 ここをもう一度実行

RET END

固まったように見えるが、実行口グをスクロールすると勝手に一番下まで戻される。動いてはいるようだ。

LOOP NOP

JUMP LOOP

とすると分かりやすいかも

方法2

MAIN START

LOOP PUSH LOOP ; 自分自身のアドレスをスタックに積む

RET ; スタックの値を PC に設定する。つまり LOOP に戻る

END

### 問題

さて、ここまで説明した内容で「おまじない」がすべて説明された。 ということで、次のプログラムについて、上から下まで全て解釈してみよう。

MAIN	START	PRG1	
	LD	GR2,	=36
PRG1	LD	GR0,	Α
	LAD	GR1,	50
	SUBL	GR1,	GR0
	ST	GR1,	В
	RET		
Α	DC	100	
В	DS	1	
	END		
PRG2	LD	GR0,	C
	RET		
С	DC	130	

### 解答例

まず、プログラムの実行開始位置を PRG1 に設定する

GR2 にリテラルを使って 30 を格納する (実行されない)

PRG1 の宣言。GR0 に A ラベルの中身 (100) を格納する。この処理をする命令のアドレスに PRG1 の名前が紐づく。

GR1 に 50 を格納する。

論理減算で GR1 から GR0 を引く。論理なので -GR0 は 65436 として解釈される。結果は 50 + 65436 = 65486

B ラベルのついたメモリ番地に GR1 の中身(65486)を格納する

スタックに何もないので、 RET で終了する

- A ラベルの付いた領域に 100 を入れる
- B ラベルから 1語ぶん 領域を確保する

プログラムの終了。以降の3行は解釈されず、機械語に変換されない。実行もされない。

PRG2 の宣言。GRO に C ラベルの中身 (130) を格納する。

RET 命令。

c ラベルの付いた領域に 130 を入れる。

ちなみに、これを機械語に直すと以下のようになる(16進数) 1020 000C 1000 000A 1210 0032 2710 1110 000B 8100 0064 FFFF 001E