

目次

1	実験の目的	4
2	実装した関数の説明	4
2.1	GetaFun	4
2.2	GetbFun	5
2.3	NF	6
2.4	ZF	6
2.5	VF	7
2.6	CF	8
2.7	CVFlagFun	8
2.8	NZFlagFun	9
2.9	BbcFlag	10
2.10	SLA	10
2.11	SRA	11
2.12	SRL	12
2.13	SLL	13
2.14	RRA	13
2.15	RLA	14
2.16	RRL	15
2.17	RLL	16
2.18	MsbLsbFun	17
2.19	LD	17
2.20	ST	18
2.21	EOR	18
2.22	ADD	19
2.23	ADC	20
2.24	SUB	20
2.25	SBC	21
2.26	OR	22
2.27	AND	22
2.28	CMP	23
3	実習 2 シミュレータを作成せよ	24
3.1	cpub.h について	24
3.2	cpub.c について	28
4	実習 3 シミュレータの動作の確認	33

目次	3
5 参考文献	36
6 ソースコード	37

1 実験の目的

コンピュータで扱う数値の表現方法、CPU の動作、各マシン命令の機能、アセンブリ言語とマシン語の関係。およびアドレッシングモードなどを理解する。

2 実装した関数の説明

実習2で作成したプログラムにおいて関数を複数作成した。ここで一度、1 関数の書式、2 関数の役割の説明、3 用いる引数、4 返される戻り値またはポインタ渡しの詳細、5 関数の使用例、6 関数の内部コードをまとめた。関数のドキュメントを作製した。

2.1 GetaFun

2.1.1 書式

```
Uword *GetaFun(int num, Cpub *cpub);
```

2.1.2 説明

整数 num によってオペランド A の場所を判定する。

2.1.3 引数

int num : オペランドを指定する命令コード Cpub *cpub : cpub のポインタ

2.1.4 戻り値

オペランド A のポインタ

2.1.5 使用例

```
1 Uword *opa;  
2 opa = GetaFun(cpub->ir, cpub);
```

2.1.6 内部コード

```
1 Uword* GetaFun(int num, Cpub *cpub) { // Decode opa by addressing mode  
2     switch (num % 16) {  
3         case 0 ... 7:  
4             return &cpub->acc;  
5             break;  
6         case 8 ... 0xF:  
7             return &cpub->ix;  
8             break;  
9         default:  
10            return NULL;  
11            break;
```

```
12     }  
13 }
```

2.2 GetbFun

2.2.1 書式

Uword* GetbFun(int num, Cpub *cpub);

2.2.2 説明

整数 num によってオペランド B の場所を判定する。

2.2.3 引数

int num : オペランドを指定する命令コード Cpub *cpub : cpub のポインタ

2.2.4 戻り値

オペランド B のポインタ

2.2.5 使用例

```
1  Uword *opb;  
2  opb = GetbFun(cpub->ir, cpub);
```

2.2.6 内部コード

```
1  Uword* GetbFun(int num, Cpub *cpub) { // Decode opb by addressing mode  
2      switch (num % 8) {  
3          case 0:  
4              return &cpub->acc;  
5              break;  
6          case 1:  
7              return &cpub->ir;  
8              break;  
9          case 2:  
10             return &cpub->mem[cpub->pc++];  
11             break;  
12          case 4:  
13             return &cpub->mem[cpub->mem[cpub->pc++]];  
14             break;  
15          case 5:  
16             return &cpub->mem[cpub->mem[cpub->pc++] + IMEMORY_SIZE];  
17             break;  
18          case 6:  
19             return &cpub->mem[cpub->mem[cpub->pc++] + cpub->ix];  
20             break;  
21          case 7:
```

```
22         return &cpub->mem[cpub->mem[cpub->pc++] + IMEMORY_SIZE + cpub->ix];
23         break;
24     default:
25         return NULL;
26         break;
27     }
28 }
```

2.3 NF

2.3.1 書式

void NF(Uword result, Bit *nf);

2.3.2 説明

NF(Negative Flag) をセットする。演算結果が0より小さいとき NF は1にセットされる。

2.3.3 引数

Uword result : 演算結果 Bit *nf : セットしたい nf のポインタ

2.3.4 戻り値

ポインタ渡し。0 または 1 がセットされた nf のポインタ

2.3.5 使用例

```
1  Uword result = 1;
2  NF(result, &cpub->nf);
```

2.3.6 内部コード

```
1  void NF(Uword result, Bit *nf) {
2      *nf = ((result | 0xBF) != 0xFF) ? 0 : 1;
3  }
```

2.4 ZF

2.4.1 書式

void ZF(Uword result, Bit *zf);

2.4.2 説明

ZF(Zero Flag) をセットする。演算結果が0のとき zF は1にセットされる。

2.4.3 引数

Uword result : 演算結果 Bit *zf : セットしたい zf のポインタ

2.4.4 戻り値

ポインタ渡し。0 または 1 がセットされた zf のポインタ

2.4.5 使用例

```
1 Uword result = 1;
2 ZF(result, &cpub->nf);
```

2.4.6 内部コード

```
1 void ZF(Uword result, Bit *zf) {
2     *zf = (result == 0) ? 1 : 0;
3 }
```

2.5 VF

2.5.1 書式

```
void VF(Uword *a, Uword *b, Bit *vf);
```

2.5.2 説明

VF(Overflow Flag) をセットする。オーバーフローが発生したとき VF が 1 にセットされる。

2.5.3 引数

Uword *a, *b : 演算に使用するデータのポインタ Uword *vf : セットしたい vf のポインタ

2.5.4 戻り値

ポインタ渡し。0 または 1 がセットされた vf のポインタ

2.5.5 使用例

```
1 Uword *a = &cpub->acc;
2 Uword *b = &cpub->ix;
3 CF(a, b, &cpub->cf);
```

2.5.6 内部コード

```
1 void VF(Uword *a, Uword *b, Bit *vf) {
2     Uword result = *a + *b;
3     if ((result >= 0) && (*a < 0) && (*b < 0)) {
4         *vf = 1;
5     } else if ((result <= 0) && (*a > 0) && (*b > 0)) {
6         *vf = 1;
7     } else {
```

```
8         *vf = 0;
9     }
10 }
```

2.6 CF

2.6.1 書式

```
void CF(Uword *a, Uword *b, Bit *cf);
```

2.6.2 説明

CF(Carry Flag) をセットする。キャリーが発生したとき CF が 1 にセットされる。

2.6.3 引数

Uword *a, *b : 演算に使用するデータのポインタ Uword *cf : セットしたい cf のポインタ

2.6.4 戻り値

ポインタ渡し。0 または 1 がセットされた cf のポインタ

2.6.5 使用例

```
1  Uword *a = &cpub->acc;
2  Uword *b = &cpub->ix;
3  CF(a, b, &cpub->cf);
```

2.6.6 内部コード

```
1  void CF(Uword *a, Uword *b, Bit *cf) {
2      Uword result = *a + *b;
3      *cf = *a < result ? 0 : 1;
4  }
```

2.7 CVFlagFun

2.7.1 書式

```
void CVFlagFun(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
```

2.7.2 説明

CF と VF をセット・リセットする。

2.7.3 引数

Uword *a, *b : 演算に使用する整数のポインタ Cpub *cpub : cpub のポインタ

2.7.4 戻り値

ポインタ渡し。0 または 1 がセットされた vf のポインタと cf のポインタ

2.7.5 使用例

```
1 Uword *a = &cpub->acc;
2 Uword +b = &cpub->ix;
3 CVFlagFun(a,b,cpub);
```

2.7.6 内部コード

```
1 void CVFlagFun(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
2     Uword *vf = &cpub->vf;
3     CF(a, b, &cpub->cf);
4     *vf = cpub->cf;
5 }
```

2.8 NZFlagFun

2.8.1 書式

void NZFlagFun(Uword result, Cpub *cpub);

2.8.2 説明

NF と ZF をセット・リセットする。

2.8.3 引数

Uword result : 演算結果 Cpub *cpub : cpub のポインタ

2.8.4 戻り値

ポインタ渡し。0 または 1 がセットされた nf のポインタと zf のポインタ

2.8.5 使用例

```
1 Uword result = 1;
2 NF(result, cpub);
```

2.8.6 内部コード

```
1 void NZFlagFun(Uword result, Cpub *cpub) {
2     NF(result, &cpub->nf);
3     ZF(result, &cpub->zf);
4 }
```


2.9 BbcFlag

2.9.1 書式

```
void BbcFlag(Bit f, Cpub *cpub, int condtion);
```

2.9.2 説明

フラグによる分岐条件を処理をする。フラグの値によって次命令実行すべき場所の値を PC に代入する。

2.9.3 引数

Bit f : 分岐条件に使用するフラグ Cpub *cpub : cpub のポインタ int condtion : フラグの条件の値

2.9.4 戻り値

ポインタ渡し。フラグの値によって次命令実行すべき場所の値を PC に代入する。

2.9.5 使用例

```
1 case 0x31: //BNZ
2     BbcFlag(cpub->zf, cpub, 0);
```

2.9.6 内部コード

```
1 void BbcFlag(Bit f, Cpub *cpub, int condtion) {
2     Uword *pc = &cpub->pc;
3     Uword b = cpub->mem[cpub->pc];
4     *pc = f == condtion ? b : *pc + 1;
5 }
```

2.10 SLA

2.10.1 書式

```
void SRA(Cpub *cpub, Uword *a);
```

2.10.2 説明

整数*a を算術左シフト SRA(shift left arithmetic) する。

2.10.3 引数

Cpub *cpub : cpub のポインタ Uword *a : オペランド A のポインタ

2.10.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a を左にシフトさせる。msb の値を cf と vf に代入する。

2.10.5 使用例

```
1 case 0x40: //SRA
2     case 0x48:
3         SRA(cpub, opa);
```

2.10.6 内部コード

```
1 void SLA(Cpub *cpub, Uword *a) {
2     Bit msb, lsb;
3     Uword *cf = &cpub->cf;
4     Uword *vf = &cpub->vf;
5     MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
6     *cf = msb;
7     *vf = msb;
8     *a = *a << 1;
9     NZFlagFun(*a, cpub);
10 }
```

2.11 SRA

2.11.1 書式

```
void SRA(Cpub *cpub, Uword *a);
```

2.11.2 説明

整数*aを算術右シフト SRA(shift right arithmetic) する。

2.11.3 引数

Cpub *cpub : cpub のポインタ Uword *a : オペランド A のポインタ

2.11.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a を右にシフトさせる。msb の値を cf と vf に代入する。

2.11.5 使用例

```
1 case 0x40: //SRA
2     case 0x48:
3         SRA(cpub, opa);
```

2.11.6 内部コード

```
1 void SRA(Cpub *cpub, Uword *a) {
2     Bit msb, lsb;
```

```
3     Uword *cf = &cpub->cf;
4     Uword *vf = &cpub->vf;
5     *vf = 0;
6     MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
7     *cf = lsb;
8     *a = *a >> 1;
9     *a = (*cf == 1) ? *a | 0x80 : *a | 0x00;
10    NZFlagFun(*a, cpub);
11 }
```

2.12 SRL

2.12.1 書式

SRL(Cpub *cpub, Uword *a);

2.12.2 説明

整数*a を算術右シフト SRL(shift right logical) する。

2.12.3 引数

Cpub *cpub : cpub のポインタ Uword *a : オペランド A のポインタ

2.12.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a を右にシフトさせる。msb の値を cf に代入し vf を 0 にする。

2.12.5 使用例

```
1  case 0x42: //SRL
2      case 0x4A:
3          SRL(cpub, opa);
```

2.12.6 内部コード

```
1  void SLL(Cpub *cpub, Uword *a) {
2      Bit msb, lsb;
3      Uword *cf = &cpub->cf;
4      Uword *vf = &cpub->vf;
5      *vf = 0;
6      MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
7      *cf = msb;
8      *a = *a << 1;
9      NZFlagFun(*a, cpub);
10 }
```

2.13 SLL

2.13.1 書式

```
SLL(Cpub *cpub, Uword *a);
```

2.13.2 説明

整数*a を算術左シフト SLL(shift left logical) する。

2.13.3 引数

Cpub *cpub : cpub のポインタ Uword *a : オペランド A のポインタ

2.13.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a を左にシフトさせる。msb の値を cf に代入し vf を 0 にする。

2.13.5 使用例

```
1 case 0x43: //SLL
2     case 0x4B:
3         SLL(cpub, opa);
```

2.13.6 内部コード

```
1 void SLL(Cpub *cpub, Uword *a) {
2     Bit msb, lsb;
3     Uword *cf = &cpub->cf;
4     Uword *vf = &cpub->vf;
5     *vf = 0;
6     MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
7     *cf = msb;
8     *a = *a << 1;
9     NZFlagFun(*a, cpub);
10 }
```

2.14 RRA

2.14.1 書式

```
void RRA(Cpub *cpub, Uword *a);
```

2.14.2 説明

整数*a を算術右回転 RRA(Rotate Right Arithmetic) する。

2.14.3 引数

Cpub *cpub : cpub のポインタ Uword *a : オペランド A のポインタ

2.14.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a を右にシフトさせ、最下位ビットを最上位ビットに挿入する。

2.14.5 使用例

```
1 case 0x44: //RRA
2     case 0x4C:
3         RRA(cpub, opa);
```

2.14.6 内部コード

```
1 void RRA(Cpub *cpub, Uword *a) {
2     Bit msb, lsb;
3     Uword *cf = &cpub->cf;
4     Uword *vf = &cpub->vf;
5     *vf = 0;
6     MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
7     *cf = lsb;
8     *a = *a >> 1;
9     *a = (*cf == 1) ? *a | 0x80 : *a | 0x00;
10    NZFlagFun(*a, cpub);
11 }
```

2.15 RLA

2.15.1 書式

void RLA(Cpub *cpub, Uword *a);

2.15.2 説明

整数*a を算術左回転 RLA(Rotate Left Arithmetic) する。

2.15.3 引数

Cpub *cpub : cpub のポインタ Uword *a : オペランド A のポインタ

2.15.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a を左にシフトさせ、最上位ビットを最下位ビットに挿入する。

2.15.5 使用例

```
1 case 0x45: //RLA
```

```

2      case 0x4D:
3          RLA(cpub, opa);

```

2.15.6 内部コード

```

1  void RLA(Cpub *cpub, Uword *a) {
2      Bit msb, lsb;
3      Uword *cf = &cpub->cf;
4      Uword *vf = &cpub->vf;
5      MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
6      *cf = msb;
7      *vf = msb;
8      *a = *a << 1;
9      *a = (*cf == 1) ? *a | 0x01 : *a | 0x00;
10     NZFlagFun(*a, cpub);
11 }

```

2.16 RRL

2.16.1 書式

```
void RRL(Cpub *cpub, Uword *a);
```

2.16.2 説明

整数*aを論理的右回転 RRL(Rotate Right Arithmetic) する。

2.16.3 引数

Cpub *cpub : cpub のポインタ Uword *a : オペランド A のポインタ

2.16.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a を右にシフトさせ、最上位ビットを最下位ビットに挿入する。

2.16.5 使用例

```

1  case 0x46: //RRL
2      case 0x4E:
3          RRL(cpub, opa);

```

2.16.6 内部コード

```

1  void RRL(Cpub *cpub, Uword *a) {
2      Bit msb, lsb;
3      Uword *cf = &cpub->cf;
4      Uword *vf = &cpub->vf;
5      *vf = 0;

```

```
6     MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
7     *cf = lsb;
8     *a = *a >> 1;
9     *a = (*cf == 1) ? *a | 0x80 : *a | 0x00;
10    NZFlagFun(*a, cpub);
11 }
```

2.17 RLL

2.17.1 書式

```
void RLL(Cpub *cpub, Uword *a);
```

2.17.2 説明

整数*aを論理的左回転 RLL(Rotate Left Arithmetic) する。

2.17.3 引数

Cpub *cpub : cpub のポインタ Uword *a : オペランド A のポインタ

2.17.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a を左にシフトさせ、最上位ビットを最下位ビットに挿入する。

2.17.5 使用例

```
1  case 0x47: //RLL
2      case 0x4F:
3          RLL(cpub, opa);
```

2.17.6 内部コード

```
1  void RLL(Cpub *cpub, Uword *a) {
2      Bit msb, lsb;
3      Uword *cf = &cpub->cf;
4      Uword *vf = &cpub->vf;
5      *vf = 0;
6      MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
7      *cf = msb;
8      *a = *a << 1;
9      *a = (*cf == 1) ? *a | 0x01 : *a | 0x00;
10     NZFlagFun(*a, cpub);
11 }
```

2.18 MsbLsbFun

2.18.1 書式

```
void MsbLsbFun(Uword *a, Bit *msb, Bit *lsb);
```

2.18.2 説明

整数 *a* の最上位ビットと最下位ビットをセットする。

2.18.3 引数

Uword **a* : 整数 *a* のポインタ Bit **msb* : 最上位ビットのポインタ Bit **lsb* : 最下位ビットのポインタ

2.18.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 *a* の 0

2.18.5 使用例

```
1 Bit msb, lsb;  
2 Uword *a;  
3 MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
```

2.18.6 内部コード

```
1 void MsbLsbFun(Uword *a, Bit *msb, Bit *lsb) {  
2     *msb = ((*a & 0x80) == 0x80) ? 1 : 0;  
3     *lsb = ((*a & 0x01) == 0x01) ? 1 : 0;  
4 }
```

2.19 LD

2.19.1 書式

```
void LD(Uword *a, Uword *b);
```

2.19.2 説明

整数 *b* の値を *a* に代入する命令 LD を行う。

2.19.3 引数

Uword **a*, **b* : オペランド A と B のポインタ

2.19.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 *b* の値を *a* に代入する。

2.19.5 使用例

```
1 case 0x60 ... 0x6F: //LD
2     LD(opa, opb);
```

2.19.6 内部コード

```
1 void LD(Uword *a, Uword *b) {
2     *a = *b;
3 }
```

2.20 ST

2.20.1 書式

```
void ST(Uword *a, Uword *b);
```

2.20.2 説明

整数 a の値を b に代入する命令 ST を行う。

2.20.3 引数

Uword *a, *b : オペランド A と B のポインタ

2.20.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a の値を b に代入する。

2.20.5 使用例

```
1 case 0x74 ... 0x7F: //ST
2     ST(opa, opb);
```

2.20.6 内部コード

```
1 void ST(Uword *a, Uword *b) {
2     *b = *a;
3 }
```

2.21 EOR

2.21.1 書式

```
void EOR(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
```

2.21.2 説明

整数 a の値と b の排他的演算命令 EOR を行う。

2.21.3 引数

Uword *a, *b : オペランド A と B のポインタ

2.21.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a と b の排他的演算の結果を a に代入する。

2.21.5 使用例

```
1 case 0xC0 ... 0xCF: //EOR
2     EOR(opa, opb, cpub);
```

2.21.6 内部コード

```
1 void EOR(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
2     Uword *vf = &cpub->vf;
3     *vf = 0;
4     *a = *a ^ *b;
5     NZFlagFun(*a, cpub);
6 }
```

2.22 ADD

2.22.1 書式

void ADD(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);

2.22.2 説明

整数 a の値と b の足し算命令 ADD を行う。

2.22.3 引数

Uword *a, *b : オペランド A と B のポインタ

2.22.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a と b の足し算の結果を a に代入する。

2.22.5 使用例

```
1 case 0xB0 ... 0xBF: //ADD
2     ADD(opa, opb, cpub);
```

2.22.6 内部コード

```
1 void ADD(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {  
2     VF(a,b,&cpub->vf);  
3     *a += *b;  
4     NZFlagFun(*a, cpub);  
5 }
```

2.23 ADC

2.23.1 書式

```
void ADC(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) ;
```

2.23.2 説明

整数 a の値と b とキャリーフラグの足し算命令 ADC を行う。

2.23.3 引数

Uword *a, *b : オペランド A と B のポインタ

2.23.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a と b とキャリーフラグの足し算の結果を a に代入する。

2.23.5 使用例

```
1 case 0x90 ... 0x9F: //ADC  
2     ADC(opa, opb, cpub);
```

2.23.6 内部コード

```
1 void ADC(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {  
2     Bit addcf = cpub->cf;  
3     CVFlagFun(a,b,cpub);  
4     *a = *a + *b + addcf;  
5     NZFlagFun(*a,cpub);  
6 }
```

2.24 SUB

2.24.1 書式

```
void SUB(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
```

2.24.2 説明

整数 a の値と b の引き算命令 SUB を行う。

2.24.3 引数

Uword *a, *b : オペランド A と B のポインタ

2.24.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a と b の引き算の結果を a に代入する。

2.24.5 使用例

```
1 case 0xA0 ... 0xAF: //SUB
2     SUB(opa, opb, cpub);
```

2.24.6 内部コード

```
1 void SUB(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
2     VF(a,b,&cpub->vf);
3     *a -= *b;
4     NZFlagFun(*a, cpub);
5 }
```

2.25 SBC

2.25.1 書式

void SBC(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);

2.25.2 説明

整数 a の値と b とキャリーフラグの引き算命令を行う。

2.25.3 引数

Uword *a, *b : オペランド A と B のポインタ

2.25.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a と b の引き算の結果を a に代入する。

2.25.5 使用例

```
1 case 0x80 ... 0x8F: //SBC
2     SBC(opa, opb, cpub);
```

2.25.6 内部コード

```
1 void SBC(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
2     Bit addcf = cpub->cf;
```

```
3     CVFlagFun(a,b,cpub);
4     *a = *a - *b - addcf;
5     NZFlagFun(*a,cpub);
6 }
```

2.26 OR

2.26.1 書式

```
void OR(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
```

2.26.2 説明

整数 a の値と b の論理和命令 OR を行う。

2.26.3 引数

Uword *a, *b : オペランド A と B のポインタ Cpub *cpub : cpub のポインタ

2.26.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a と b の論理和演算の結果を a に代入する。

2.26.5 使用例

```
1  case 0xD0 ... 0xDF: //OR
2      OR(opa, opb, cpub);
```

2.26.6 内部コード

```
1  void OR(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
2      Uword *vf = &cpub->vf;
3      *vf = 0;
4      *a = (*a | *b);
5      NZFlagFun(*a, cpub);
6  }
```

2.27 AND

2.27.1 書式

```
void AND(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
```

2.27.2 説明

整数 a の値と b の論理積命令 AND を行う。

2.27.3 引数

Uword *a, *b : オペランド A と B のポインタ Cpub *cpub : cpub のポインタ

2.27.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a と b の論理積演算の結果を a に代入する。

2.27.5 使用例

```
1 case 0xE0 ... 0xEF: //AND
2     AND(opa, opb, cpub);
```

2.27.6 内部コード

```
1 void AND(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
2     Uword *vf = &cpub->vf;
3     *vf = 0;
4     *a = (*a & *b);
5     NZFlagFun(*a, cpub);
6 }
```

2.28 CMP

2.28.1 書式

```
void CMP(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
```

2.28.2 説明

整数 a の値と b の比較命令 CMP を行う。

2.28.3 引数

Uword *a, *b : オペランド A と B のポインタ Cpub *cpub : cpub のポインタ

2.28.4 戻り値

ポインタ渡し。整数 a と b の比較を行う。

2.28.5 使用例

```
1 case 0xF0 ... 0xFF: //CMP
2     CMP(opa, opb, cpub);
```

2.28.6 内部コード

```
1 void CMP(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
2     VF(a,b,&cpub->vf);
3     Uword result = *a - *b;
4     NZFlagFun(result, cpub);
5 }
```

3 実習2 シミュレータを作成せよ

実習に引き続き step 関数の中身を加えることで複数の命令を実行できるようにした。具体的には実習1では *cpub* → *ir* の値を switch 文で case に分けて処理をした。この *cpub* → *ir* の値を他の命令文でも対応できるようにした。switch 文の case でひとつひとつ命令コードの処理を書くのは何度も使用するものが出て冗長であり、また非常に長い行数となり読みにくいものとなる。そこで、よく使う形のものであったり、処理が長くて複雑なものは関数化した。関数を作成することで効率性や可読性を上げることができた。

3.1 cpub.h について

図1はcpuboard.hに書き加えたものである。ヘッダーファイルは定数や宣言などを書くためのファイルである。そこで、cpuboard.hには新たにcpuboard.cで加えた関数をcpuboard.hで宣言した。特出すべき関数をいくつかあげてみる。

3.1.1 GetaFun(), GetbFun について (2.1,2.2)

```
Uword *GetaFun(int num, Cpub *cpub);  
Uword *GetbFun(int num, Cpub *cpub);
```

GetaFun(), GetbFun() では命令コードの1桁目を見てオペランドA、Bを返す関数である。表3の(a)データ移動/算術演算命令/論理演算命令に注目すると、縦の列の一桁目はすべて一緒である。例えば、オペランドAがACCでオペランドBが[d]のとき、命令コードは64H,74H,84H,94H.F4Hである。このように命令コードによらず、一桁目は4である。つまり、一桁目が4であるときは、オペランドA、オペランドBはACC、[d]と分かる。このように一桁目を見て、オペランドA、オペランドBの場所をUwordのポインタで返す関数がGetaFun(), GetbFun()である。

まず、GetaFun()についてみる。表3の(a)より、一桁目が0から7のときオペランドAはaccである。また一桁目が8からFのときixである。これをswitch文で分岐させ、戻り値としてポインタを返す。次にGetbFun()をみる。表3の(a)より、一桁目が0のときオペランドBはaccで、一桁目が1のときはirである。GetaFun()と同様にswitch文で分岐させ、戻り値としてポインタを返す。

3.1.2 フラグ関数について (2.3,2.4,2.5,2.6,2.7,2.8)

```
void NF(Uword resultValue, Bit *nf);  
void ZF(Uword resultValue, Uword *zf);  
void CF(Uword *a, Uword *b, Bit *cf);  
void VF(Uword *a, Uword *b, Bit *of);  
void CVFlagFun(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);  
void NZFlagFun(Uword result, Cpub *cpub);
```

NF(), ZF(), CF(), VF() はそれぞれのフラグをセットする関数である。nf は実行結果が負かどうかみる。zf は実行結果が0かどうかみる。cf はキャリーが生じたかどうかみる。キャリーが生じたとき、実行結果は実行前に比べ CVFlagFun() は cf と vf を設定する関数である。CF() 関数と VF() 関数をそれぞれ呼び出すのは大変なので、一回の引数で2つのフラグが設定されるようにした。一方で NZFlagFun() は nf と zf を設定する関数である。

3.1.3 shift と rotate 関数について (2.12,2.10,2.13, 2.14,2.15,2.16,2.17, 2.18)

```
void SRA(Cpub *cpub,Uword *a);
void SLA(Cpub *cpub,Uword *a);
void SRL(Cpub *cpub,Uword *a);
void SLL(Cpub *cpub,Uword *a);
void RRA(Cpub *cpub,Uword *a);
void RLA(Cpub *cpub,Uword *a);
void RRL(Cpub *cpub,Uword *a);
void RLL(Cpub *cpub,Uword *a);
void MsbLsbFun(Uword *a,Bit *msb,Bit *lsb);
```

SRA(),SLA(),SRL(),SLL(),RRA(),RLA(),RRL(),RLL() はそれぞれの方式にあった shift または rotate する関数である。MsbLsbFun() は最上位ビットと最下位ビットをセットする関数である。この最上位ビットまたは最下位ビットをもちいて、シフト演算したあとの値に代入することでこの演算を実装した。

3.1.4 BbcFlag 関数について (2.9)

```
void BbcFlag(Bit f,Cpub *cpub,int condtion)
```

分岐命令にはいくつかの種類がある。(表1) たたとえば BVF は VF が1のとき分岐を行う。また、BNZ は ZF が0のとき分岐を行う。このようにあるフラグをみてそれが1又は0のとき分岐を行うという命令が複数ある。そこで、第一引数にフラグ、第三引数に分岐条件を与え、分岐処理を行う。例えば、

```
BbcFlag(cpub->vf,cpub,1);
BbcFlag(cpub->zf,cpub,0);
```

また成立条件が満たされたとき PC は B' の値が代入され、成立しないときは PC をインクリメントし、次の命令へと移る。

3.1.5 命令コマンド関数について (2.19,2.20,2.22, 2.23,2.24,2.25,2.28,2.27, 2.26,2.21)

```
void LD(Uword *a, Uword *b);
void ST(Uword *a, Uword *b);
void ADD(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
void ADC(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
```


表 1: Branc Condition

♠[‡]*bc* : Branch Condition

A	0	0	0	0	常に成立
VF	1	0	0	0	桁あふれ $VF = 1$
NZ	0	0	0	1	$\neq 0$ $ZF = 0$
Z	1	0	0	1	$= 0$ $ZF = 1$
ZP	0	0	1	0	≥ 0 $NF = 0$
N	1	0	1	0	< 0 $NF = 1$
P	0	0	1	1	> 0 $(NF \vee ZF) = 0$
ZN	1	0	1	1	≤ 0 $(NF \vee ZF) = 1$
NI	0	1	0	0	$IBUF_FLG_IN = 0$
NO	1	1	0	0	$OBUF_FLG_IN = 1$
NC	0	1	0	1	$CF = 0$
C	1	1	0	1	$CF = 1$
GE	0	1	1	0	≥ 0 $(VF \oplus NF) = 0$
LT	1	1	1	0	< 0 $(VF \oplus NF) = 1$
GT	0	1	1	1	> 0 $((VF \oplus NF) \vee ZF) = 0$
LE	1	1	1	1	≤ 0 $((VF \oplus NF) \vee ZF) = 1$

```

void SUB(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
void SBC(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
void CMP(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
void AND(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
void OR(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
void EOR(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);

```

LD(),ST(),ADD(),ADC(),SUB(),CMP(),AND(),OR(),EOR() はそれぞれ命令コマンドの処理を行う関数である。引数は Uword *a Uword *b が使われているが、これらはオペランド A と B のポインタである。また、フラグは実行への影響及び、実行後の状態に関わってくる。そこで、フラグをセットする関数 (VF(),CF(),ZF(),NF()) を関数内で呼び出しフラグを調整した。

表 2: フラグ機能

略記号	実行への影響 [†]				実行後の状態 [‡]			
	CF	VF	NF	ZF	CF	VF	NF	ZF
NOP/HLT	—	—	—	—	—	—	—	—
OUT/IN	—	—	—	—	—	—	—	—
RCF	—	—	—	—	0	—	—	—
SCF	—	—	—	—	1	—	—	—
LD/ST	—	—	—	—	—	—	—	—
ADD	—	—	—	—	—	V	N	Z
ADC	c	—	—	—	C	V	N	Z
SUB	—	—	—	—	—	V	N	Z
SBC	c	—	—	—	C	V	N	Z
CMP	—	—	—	—	—	V	N	Z
AND	—	—	—	—	—	0	N	Z
OR	—	—	—	—	—	0	N	Z
EOR	—	—	—	—	—	0	N	Z
SRA	—	—	—	—	b0	0	N	Z
SLA	—	—	—	—	b7	V	N	Z
SRL	—	—	—	—	b0	0	N	Z
SLL	—	—	—	—	b7	0	N	Z
RRA	b7	—	—	—	b0	0	N	Z
RLA	b0	—	—	—	b7	V	N	Z
RRL	—	—	—	—	b0	0	N	Z
RLL	—	—	—	—	b7	0	N	Z
BA	—	—	—	—	—	—	—	—
BVF	—	VF	—	—	—	—	—	—
BNZ	—	—	—	\overline{ZF}	—	—	—	—
BZ	—	—	—	ZF	—	—	—	—
BZP	—	—	\overline{NF}	—	—	—	—	—
BN	—	—	NF	—	—	—	—	—
BP	—	—	$\overline{NF} \vee \overline{ZF}$	—	—	—	—	—
BZN	—	—	$NF \vee ZF$	—	—	—	—	—
BNI	—	—	—	—	—	—	—	—
BNO	—	—	—	—	—	—	—	—
BNC	\overline{CF}	—	—	—	—	—	—	—
BC	CF	—	—	—	—	—	—	—
BGE	—	$VF \oplus NF$	—	—	—	—	—	—
BLT	—	$VF \oplus NF$	—	—	—	—	—	—
BGT	—	$(VF \oplus NF) \vee ZF$	—	—	—	—	—	—
BLE	—	$(VF \oplus NF) \vee ZF$	—	—	—	—	—	—

フラグ略称

CF: Carry Flag

VF: oVerflow Flag

NF: Negative Flag

ZF: Zero Flag

† 実行への影響

c: 最下位への carry/borrow
入力となる

b0: オペランド A の第 0 ビットとなる

b7: オペランド A の第 7 ビットとなる

式: 分岐の成立する条件 (論理) を示す

—: 影響なし

‡ 実行後の状態

0: 0 にリセット

1: 1 にセット

C: carry/borrow の発生により
リセット/リセットV: オーバフローの発生により
セット/リセットN: 演算結果の第 7 ビットの値
に設定Z: 演算結果が 0 ならセット,
0 以外ならリセットb0: オペランド A の第 0 ビット
の値に設定b7: オペランド A の第 7 ビット
の値に設定

—: 変化なし

```

1 //Get Opeland A or B
2 Uword *GetaFun(int num, Cpub *cpub);
3 Uword *GetbFun(int num, Cpub *cpub);
4
5 //Set Each Flagment
6 void NF(Uword resultValue, Bit *nf);
7 void ZF(Uword resultValue, Uword *zf);
8 void CF(Uword *a, Uword *b, Bit *cf);
9 void VF(Uword *a, Uword *b, Bit *of);
10 void AllFlagFun(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
11 void VNZFlagFun(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
12 void NZFlagFun(Uword result, Cpub *cpub);
13
14 //Execute Each Shift or Rotate command
15 void SRA(Cpub *cpub, Uword *a);
16 void SLA(Cpub *cpub, Uword *a);
17 void SRL(Cpub *cpub, Uword *a);
18 void SLL(Cpub *cpub, Uword *a);
19 void RRA(Cpub *cpub, Uword *a);
20 void RLA(Cpub *cpub, Uword *a);
21 void RRL(Cpub *cpub, Uword *a);
22 void RLL(Cpub *cpub, Uword *a);
23 void MsbLsbFun(Uword *a, Bit *msb, Bit *lsb);
24
25 //Execute Branch Condition of Flag
26 void BbcFlag(Bit f, Cpub *cpub, int condition);
27
28 //Execute DataMove, Athmetic or Logical command
29 void LD(Uword *a, Uword *b);
30 void ST(Uword *a, Uword *b);
31 void ADD(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
32 void ADC(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
33 void SUB(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
34 void SBC(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
35 void CMP(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
36 void AND(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
37 void OR(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
38 void EOR(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);

```

図 1: 実習 2 における cpubord.h に追加した関数

3.2 cpub.c について

cpub.c は 6 のように実装した。まず、命令フェッチの部分を見てみる。まず、pc の値を mar にコピーする。次に、memory から mar の値の番地の値を取り出し、ir にコピーする。そして、GetaFun() を呼び出す。GetaFun() は命令コードから A のオペランドをとってポインタとして返す。その A のオペランドのポイン

表 3: 命令語コード早見表

(a) データ移動命令／算術演算命令／論理演算命令								
オペランド B ⇒		ACC	IX	d	[d]	(d)	[IX+d]	(IX+d)
LD	ACC/IX,	60/68	61/69	62/6A	64/6C	65/6D	66/6E	67/6F
ST	ACC/IX,	--	--	--	74/7C	75/7D	76/7E	77/7F
ADD	ACC/IX,	B0/B8	B1/B9	B2/BA	B4/BC	B5/BD	B6/BE	B7/BF
ADC	ACC/IX,	90/98	91/99	92/9A	94/9C	95/9D	96/9E	97/9F
SUB	ACC/IX,	A0/A8	A1/A9	A2/AA	A4/AC	A5/AD	A6/AE	A7/AF
SBC	ACC/IX,	80/88	81/89	82/8A	84/8C	85/8D	86/8E	87/8F
CMP	ACC/IX,	F0/F8	F1/F9	F2/FA	F4/FC	F5/FD	F6/FE	F7/FF
AND	ACC/IX,	E0/E8	E1/E9	E2/EA	E4/EC	E5/ED	E6/EE	E7/EF
OR	ACC/IX,	D0/D8	D1/D9	D2/DA	D4/DC	D5/DD	D6/DE	D7/DF
EOR	ACC/IX,	C0/C8	C1/C9	C2/CA	C4/CC	C5/CD	C6/CE	C7/CF

(b) 制御命令		(c) シフト演算命令		(d) 分岐命令			
NOP	00	SRA	ACC/IX 40/48	BA	30	BVF	38
HLT	0F	SLA	ACC/IX 41/49	BNZ	31	BZ	39
OUT	10	SRL	ACC/IX 42/4A	BZP	32	BN	3A
IN	1F	SLL	ACC/IX 43/4B	BP	33	BZN	3B
RCF	20	RRA	ACC/IX 44/4C	BNI	34	BNO	3C
SCF	2F	RLA	ACC/IX 45/4D	BNC	35	BC	3D
		RRL	ACC/IX 46/4E	BGE	36	BLT	3E
		RLL	ACC/IX 47/4F	BGT	37	BLE	3F

タを opa にコピーする。同様にオペランド B も GetbFun() を使ってセットする。GetbFun() では ir の値によって pc をインクリメントするので、ir が 60h から ffh までの場合オペランド B をセットするようにする。

```

1  int step(Cpub *cpub) {
2      Uword *opa, *opb;
3
4      //Fetch Instruction
5      cpub->mar = cpub->pc++;
6      cpub->ir = cpub->mem[cpub->mar];
7
8      //Fetch Opeland
9      opa = GetaFun(cpub->ir, cpub);
10     if (cpub->ir >= 0x60 && cpub->ir <= 0xFF) {
11         opb = GetbFun(cpub->ir, cpub);
12     }

```

図 2: 実習 2 における cpubord.c の命令フェッチの部分

次に命令コードを解釈して実行する部分を見てみる。まず、表 3 の (b) の制御命令の部分を見てみる。0x00 は NOP である。No Operation (何もしない)。なにもしないで、switch 文を抜ける。

0x0F は HLT である。HaLT (停止)。exit() 関数を用いて、プログラムを停止させる。引数 0 で成功終了を示す。

0x10 は OUT である。OUTput(ACC → OBUF) であるから、acc の値を obuf の buf にコピーする。

0x1F は IN である。INput(IBUF → ACC) であるから ibuf の buf の値を acc にコピーする。

0x20 は RCF である。ResetCarryFlag (0 → CF) であるから、0 を cf にコピーする。

0x2F は SCF である。SetCarryFlag(1 → CF) であるから、1 を cf にコピーする。

```
1 //Execute Instruction
2 switch (cpub->ir) {
3     case 0x00: //NOP
4         break;
5     case 0x0F: //HLT
6         exit(RUN_HALT);
7         break;
8     case 0x10: //OUT
9         cpub->obuf.buf = cpub->acc;
10        break;
11    case 0x1F: //IN
12        cpub->acc = cpub->ibuf->buf;
13        break;
14    case 0x20: //RCF
15        cpub->cf = 0;
16        break;
17    case 0x2F: //SCF
18        cpub->cf = 1;
19        break;
```

図 3: 実習 2 における cpubord.c の制御命令

次に、表 3 の (d) の分岐命令の部分を見てみる。0x30 は BA である。Branch Condition Always(常に成立) である。命令コード 数字 の数字の番地に移動する。pc の値の番地の memory を pc にコピーする。0x31~0x3F はある flag がある値のとき命令コードの 2 語目の値へ PC を移動する命令である。BbcFlag 関数を用いて、第一引数に分岐条件のフラグを、第二引数に cpub を、第三引数に、分岐条件のフラグの値をいれる。たとえば、BNZ は Branch Non ZeroFlag (zf = 0 のとき分岐) であるから

BbcFlag(cpub->zf, cpub, 0)

となる

```
1  case 0x30: //BA
2      cpub->pc = cpub->mem[cpub->pc];
3      break;
4  case 0x31: //BNZ
5      BbcFlag(cpub->zf, cpub, 0);
6      break;
7  case 0x32: //BZP
8      BbcFlag(cpub->nf, cpub, 0);
9      break;
10 case 0x33: //BP
11     BbcFlag(cpub->nf, cpub, 1);
12     break;
13 case 0x34: //BNI
14     BbcFlag(cpub->ibuf->flag, cpub, 0);
15     break;
16 case 0x35: //BNC
17     BbcFlag(cpub->cf, cpub, 0);
18     break;
19 case 0x36: //BGE
20     BbcFlag(cpub->vf ^ cpub->nf, cpub, 0);
21     break;
22 case 0x37: //BGT
23     BbcFlag((cpub->vf ^ cpub->nf) | cpub->zf, cpub, 0);
24     break;
25 case 0x38: //BVF
26     BbcFlag(cpub->vf, cpub, 1);
27     break;
28 case 0x39: //BZ
29     BbcFlag(cpub->zf, cpub, 1);
30     break;
31 case 0x3A: //BN
32     BbcFlag(cpub->nf, cpub, 1);
33     break;
34 case 0x3B: //BZN
35     BbcFlag(cpub->nf, cpub, 0);
36     break;
37 case 0x3C: //BNO
38     BbcFlag(cpub->obuf.flag, cpub, 1);
39     break;
40 case 0x3D: //BC
41     BbcFlag(cpub->cf, cpub, 1);
42     break;
43 case 0x3E: //BLT
44     BbcFlag(cpub->vf ^ cpub->nf, cpub, 1);
45     break;
46 case 0x3F: //BLE
47     BbcFlag(cpub->vf ^ cpub->nf, cpub, 1);
48     break;
```

図 4: 実習 2 における cpubord.c の制御命令

次に、表 3 の (c) のシフト演算命令の部分を見てみる。0x40~0x4F は Ssm と Rsm である。シフト演算には SRA、SLA、SRL、SLL がある。それぞれの関数の第一引数は cpub で第二引数には opa を入れる。オペランド A は acc と ix の 2 種類あるので、それぞれ対応する命令コードも 2 種類ある。例えば、SRA なら 0x40 と 0x48 の 2 種類ある。

回転演算には RRA、RLA、RRL、RLL がある。シフト演算の関数と同様に、第一引数は cpub で第二引数には opa を入れる。オペランド A は acc と ix の 2 種類あるので、それぞれ対応する命令コードも 2 種類ある。例えば、RRA なら 0x44 と 0x4C の 2 種類ある。

```

1      case 0x40: //SRA
2      case 0x48:
3          SRA(cpub, opa);
4          break;
5      case 0x41: //SLA
6      case 0x49:
7          SLA(cpub, opa);
8          break;
9      case 0x42: //SRL
10     case 0x4A:
11         SRL(cpub, opa);
12         break;
13     case 0x43: //SLL
14     case 0x4B:
15         SLL(cpub, opa);
16         break;
17     case 0x44: //RRA
18     case 0x4C:
19         RRA(cpub, opa);
20         break;
21     case 0x45: //RLA
22     case 0x4D:
23         RLA(cpub, opa);
24         break;
25     case 0x46: //RRL
26     case 0x4E:
27         RRL(cpub, opa);
28         break;
29     case 0x47: //RLL
30     case 0x4F:
31         RLL(cpub, opa);
32         break;

```

図 5: 実習 2 における cpubord.c のシフト演算命令

次に、表 3 の (a) のデータ移動、算術演算、論理演算命令の部分を見てみる。

```

1      case 0x60 ... 0x6F: //LD
2          LD(opa, opb);
3          break;
4      case 0x74 ... 0x7F: //ST
5          ST(opa, opb);
6          break;
7      case 0x80 ... 0x8F: //SBC
8          SBC(opa, opb, cpub);
9          break;
10     case 0x90 ... 0x9F: //ADC
11         ADC(opa, opb, cpub);
12         break;
13     case 0xA0 ... 0xAF: //SUB
14         SUB(opa, opb, cpub);
15         break;
16     case 0xB0 ... 0xBF: //ADD
17         ADD(opa, opb, cpub);
18         break;
19     case 0xC0 ... 0xCF: //EOR
20         EOR(opa, opb, cpub);
21         break;
22     case 0xD0 ... 0xDF: //OR
23         OR(opa, opb, cpub);
24         break;
25     case 0xE0 ... 0xEF: //AND
26         AND(opa, opb, cpub);
27         break;
28     case 0xF0 ... 0xFF: //CMP
29         CMP(opa, opb, cpub);
30         break;
31     default:
32         printf("_%x_:no_instruction_code", cpub->ir);
33         cpub->pc++;
34         break;
35 }
36 return RUN_HALT;
37 }

```

図 6: 実習 2 における cpubord.c の命令演算

4 実習3 シミュレータの動作の確認

サンプルコード（図 7）を実行してみた。まず、acc を 4、ix を 3 にセットし、prog.txt を読み込む（図 8）次に 1 行ずつ実行していく。

```

1      75 03

```


Address	Obj. Code	Source Code
00	75 03	START: ST ACC, (03H)
02	C0	EOR ACC, ACC
03	B5 03	LOOP: ADD ACC, (03H)
05	AA 01	SUB IX, 1
07	31 03	BNZ LOOP
09	0F	HLT
		END

図 7: サンプルプログラム

これは acc の値を data 領域の 03 番地に格納する ST 命令である。図 9 より実行結果はデータ領域 03 番地に acc の値 04 が入っていることが分かり確かに ST が実行されたことが分かる。

1 C0

これは ACC と ACC の排他的論理和である EOR 命令である。同じ値を排他的論理和したところ値は 0 にリセットされる。図 10 より ACC は 0x00 にリセットされていて確かに EOR ACC ACC が実行されたことが分かる。

1 B5 03

これは ACC と data 領域 03 番地の値の和を acc にコピーする ADD 命令である。図 11 より実行前は acc が 0 であり、data 領域 03 番地の値は 4 であるが、実行後は ACC は 4 の値にセットされていて確かに ADD が実行されていることが分かる。

1 AA 01

これは IX から即値アドレス 1 を引いた値を IX に格納する SUB 命令である。図 12 より実行前は ix が 3 であるが、実行後は ix は 2 の値にセットされていて確かに SUB が実行されていることが分かる。

1 31 03

これは zf が 0 のとき program 領域 03 番地に分岐する BNZ 命令である。図 13 より実行前は zf が 0 であるので、実行後は pc の値が 0x03 の値にセットされていて確かに BNZ が実行されていることが分かる。一方図 14 より実行前は zf が 1 であるとき、実行後は pc の値が 0x09 の値にセットされていて次の pc にインクリメントされている。確かに BNZ が実行されていることが分かる。

1 0F

これはプログラムを停止する HLT 命令である。図 15 より HLT 命令を実行するとプログラムが終了され、確かに HLT が実行されたことが分かる。

```

CPU0,PC=0x0> s acc 4
CPU0,PC=0x0> s ix 3
CPU0,PC=0x0> r prog.txt
acc=0x04(4,4) ix=0x03(3,3) cf=0 vf=0 nf=0 zf=0
ibuf=0:0x00(0,0) obuf=0:0x00(0,0)

```

図 8: 実習 3 におけるプログラムの準備

```

CPU0,PC=0x0> i
Program Halted.
CPU0,PC=0x2> m
| 000: 75 03 c0 b5 03 aa 01 31 | 008: 03 0f 00 00 00 00 00 00
| 010: 00 00 00 00 00 00 00 00 | 018: 00 00 00 00 00 00 00 00

| 0f0: 00 00 00 00 00 00 00 00 | 0f8: 00 00 00 00 00 00 00 00
| 100: 00 00 00 04 00 00 00 00 | 108: 00 00 00 00 00 00 00 00

```

図 9: 実習 3 における ST

```

CPU0,PC=0x2> i
Program Halted.
CPU0,PC=0x3> d
acc=0x00(0,0) ix=0x03(3,3) cf=0 vf=0 nf=0 zf=1
ibuf=0:0x00(0,0) obuf=0:0x00(0,0)

```

図 10: 実習 3 における EOR

```

CPU0,PC=0x3> d
acc=0x00(0,0) ix=0x03(3,3) cf=0 vf=0 nf=0 zf=1
ibuf=0:0x00(0,0) obuf=0:0x00(0,0)
CPU0,PC=0x3> i
Program Halted.
CPU0,PC=0x5> d
acc=0x04(4,4) ix=0x03(3,3) cf=0 vf=0 nf=0 zf=0
ibuf=0:0x00(0,0) obuf=0:0x00(0,0)

```

図 11: 実習 3 における ADD ACC 03

```
CPU0,PC=0x5> d
  acc=0x04(4,4) ix=0x03(3,3) cf=0 vf=0 nf=0 zf=0
  ibuf=0:0x00(0,0) obuf=0:0x00(0,0)
CPU0,PC=0x5> i
Program Halted.
CPU0,PC=0x7> d
  acc=0x04(4,4) ix=0x02(2,2) cf=0 vf=0 nf=0 zf=0
  ibuf=0:0x00(0,0) obuf=0:0x00(0,0)
```

図 12: 実習 3 における SUB IX 1

```
CPU0,PC=0x7> d
  acc=0x04(4,4) ix=0x02(2,2) cf=0 vf=0 nf=0 zf=0
  ibuf=0:0x00(0,0) obuf=0:0x00(0,0)
CPU0,PC=0x7> i
Program Halted.
CPU0,PC=0x3>
```

図 13: 実習 3 における BNZ LOOP

```
CPU0,PC=0x7> d
  acc=0x0c(12,12) ix=0x00(0,0) cf=0 vf=0 nf=0 zf=1
  ibuf=0:0x00(0,0) obuf=0:0x00(0,0)
CPU0,PC=0x7> i
Program Halted.
CPU0,PC=0x9>
```

図 14: 実習 3 における BNZ LOOP

```
CPU0,PC=0x9> i
```

図 15: 実習 3 における HLT

5 参考文献

参考文献

- [1] コンピュータアーキテクチャの基礎, 柴山潔 著, 2.2 基本命令セットアーキテクチャ, p43

- [2] コンピュータアーキテクチャの基礎, 柴山潔 著, 6.1 固定小数点数の算術演算装置, p164
- [3] コンピュータアーキテクチャの基礎, 柴山潔 著, 2.2 基本命令セットアーキテクチャ, p55

6 ソースコード

ソースコード 1: cpuboard.c

```
1  /*
2  * Project-based Learning II (CPU)
3  *
4  * Program: instruction set simulator of the Educational CPU Board
5  * File Name: cpuboard.c
6  * Description: simulation(emulation) of an instruction
7  */
8
9  #include "cpuboard.h"
10 #include <stdio.h>
11 #include <stdlib.h>
12
13 /*=====
14 * Simulation of a Single Instruction
15 *=====*/
16
17 int step(Cpub *cpub) {
18     Uword *opa, *opb;
19
20     //Fetch Instruction
21     cpub->mar = cpub->pc++;
22     cpub->ir = cpub->mem[cpub->mar];
23
24     //Fetch Opeland
25     opa = GetaFun(cpub->ir, cpub);
26     if (cpub->ir >= 0x60 && cpub->ir <= 0xFF) {
27         opb = GetbFun(cpub->ir, cpub);
28     }
29
30     //Execute Instruction
31     switch (cpub->ir) {
32     /*=====
33     * Control command (00H ... 2FH)
34     *=====*/
35     case 0x00: //NOP
36         break;
37     case 0x0F: //HLT
38         exit(0);
39         break;
40     case 0x10: //OUT
```

```

41         cpub->obuf.buf = cpub->acc;
42         break;
43     case 0x1F: //IN
44         cpub->acc = cpub->ibuf->buf;
45         break;
46     case 0x20: //RCF
47         cpub->cf = 0;
48         break;
49     case 0x2F: //SCF
50         cpub->cf = 1;
51         break;
52     /*=====
53     * Branch command (30H ... 3FH)
54     *=====*/
55     case 0x30: //BA
56         cpub->pc = cpub->mem[cpub->pc];
57         break;
58     case 0x31: //BNZ
59         BbcFlag(cpub->zf, cpub, 0);
60         break;
61     case 0x32: //BZP
62         BbcFlag(cpub->nf, cpub, 0);
63         break;
64     case 0x33: //BP
65         BbcFlag(cpub->nf, cpub, 1);
66         break;
67     case 0x34: //BNI
68         BbcFlag(cpub->ibuf->flag, cpub, 0);
69         break;
70     case 0x35: //BNC
71         BbcFlag(cpub->cf, cpub, 0);
72         break;
73     case 0x36: //BGE
74         BbcFlag(cpub->vf ^ cpub->nf, cpub, 0);
75         break;
76     case 0x37: //BGT
77         BbcFlag((cpub->vf ^ cpub->nf) | cpub->zf, cpub, 0);
78         break;
79     case 0x38: //BVF
80         BbcFlag(cpub->vf, cpub, 1);
81         break;
82     case 0x39: //BZ
83         BbcFlag(cpub->zf, cpub, 1);
84         break;
85     case 0x3A: //BN
86         BbcFlag(cpub->nf, cpub, 1);
87         break;
88     case 0x3B: //BZN
89         BbcFlag(cpub->nf, cpub, 0);

```

```

90         break;
91     case 0x3C: //BNO
92         BbcFlag(cpub->obuf.flag, cpub, 1);
93         break;
94     case 0x3D: //BC
95         BbcFlag(cpub->cf, cpub, 1);
96         break;
97     case 0x3E: //BLT
98         BbcFlag(cpub->vf ^ cpub->nf, cpub, 1);
99         break;
100    case 0x3F: //BLE
101        BbcFlag(cpub->vf ^ cpub->nf, cpub, 1);
102        break;
103    /*=====
104    * Shift command (40H ... 4FH)
105    *=====*/
106    case 0x40: //SRA
107    case 0x48:
108        SRA(cpub, opa);
109        break;
110    case 0x41: //SLA
111    case 0x49:
112        SLA(cpub, opa);
113        break;
114    case 0x42: //SRL
115    case 0x4A:
116        SRL(cpub, opa);
117        break;
118    case 0x43: //SLL
119    case 0x4B:
120        SLL(cpub, opa);
121        break;
122    case 0x44: //RRA
123    case 0x4C:
124        RRA(cpub, opa);
125        break;
126    case 0x45: //RLA
127    case 0x4D:
128        RLA(cpub, opa);
129        break;
130    case 0x46: //RRL
131    case 0x4E:
132        RRL(cpub, opa);
133        break;
134    case 0x47: //RLL
135    case 0x4F:
136        RLL(cpub, opa);
137        break;
138    /*=====

```

```

139 * Data movement/ Arithmetic/ Logical command (60H ... FFH)
140 *=====*/
141     case 0x60 ... 0x6F: //LD
142         LD(opa, opb);
143         break;
144     case 0x74 ... 0x7F: //ST
145         ST(opa, opb);
146         break;
147     case 0x80 ... 0x8F: //SBC
148         SBC(opa, opb, cpub);
149         break;
150     case 0x90 ... 0x9F: //ADC
151         ADC(opa, opb, cpub);
152         break;
153     case 0xA0 ... 0xAF: //SUB
154         SUB(opa, opb, cpub);
155         break;
156     case 0xB0 ... 0xBF: //ADD
157         ADD(opa, opb, cpub);
158         break;
159     case 0xC0 ... 0xCF: //EOR
160         EOR(opa, opb, cpub);
161         break;
162     case 0xD0 ... 0xDF: //OR
163         OR(opa, opb, cpub);
164         break;
165     case 0xE0 ... 0xEF: //AND
166         AND(opa, opb, cpub);
167         break;
168     case 0xF0 ... 0xFF: //CMP
169         CMP(opa, opb, cpub);
170         break;
171     default:
172         printf("_%x: _no_instruction_code", cpub->ir);
173         cpub->pc++;
174         break;
175     }
176     return RUN_HALT;
177 }
178
179 /*=====
180 * Function definition
181 *=====*/
182
183 Uword* GetaFun(int num, Cpub *cpub) { // Decode opa by addressing mode
184     switch (num % 16) {
185     case 0 ... 7:
186         return &cpub->acc;
187         break;

```

```

188     case 8 ... 0xF:
189         return &cpub->ix;
190         break;
191     default:
192         return NULL;
193         break;
194 }
195 }
196
197 Uword* GetbFun(int num, Cpub *cpub) { // Decode opb by addressing mode
198     switch (num % 8) {
199     case 0:
200         return &cpub->acc;
201         break;
202     case 1:
203         return &cpub->ir;
204         break;
205     case 2:
206         return &cpub->mem[cpub->pc++];
207         break;
208     case 4:
209         return &cpub->mem[cpub->mem[cpub->pc++]];
210         break;
211     case 5:
212         return &cpub->mem[cpub->mem[cpub->pc++] + IMEMORY_SIZE];
213         break;
214     case 6:
215         return &cpub->mem[cpub->mem[cpub->pc++] + cpub->ix];
216         break;
217     case 7:
218         return &cpub->mem[cpub->mem[cpub->pc++] + IMEMORY_SIZE + cpub->ix];
219         break;
220     default:
221         return NULL;
222         break;
223     }
224 }
225 void CF(Uword *a, Uword *b, Bit *cf) {
226     Uword result = *a + *b;
227     *cf = *a < result ? 0 : 1;
228 }
229 void VF(Uword *a, Uword *b, Bit *vf) {
230     Uword result = *a + *b;
231     if ((result >= 0) && (*a < 0) && (*b < 0)) {
232         *vf = 1;
233     } else if ((result <= 0) && (*a > 0) && (*b > 0)) {
234         *vf = 1;
235     } else {
236         *vf = 0;

```



```

237     }
238 }
239 void NF(Uword result, Bit *nf) {
240     *nf = ((result | 0xBF) != 0xFF) ? 0 : 1;
241 }
242 void ZF(Uword result, Bit *zf) {
243     *zf = (result == 0) ? 1 : 0;
244 }
245
246 void CVFlagFun(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
247     Uword *vf = &cpub->vf;
248     CF(a, b, &cpub->cf);
249     *vf = cpub->cf;
250 }
251
252 void NZFlagFun(Uword result, Cpub *cpub) {
253     NF(result, &cpub->nf);
254     ZF(result, &cpub->zf);
255 }
256
257 /*void BNZ(Uword *zf, Uword *pc, Uword *b) {
258     (*pc) = ((*zf) != 0) ? (*b) : (*pc) + 1;
259 }
260 void FlagCondition(Uword *f, Uword *pc, Uword *b, int condtion) {
261     (*pc) = ((*f) == condtion) ? (*pc) + 1: (*b);
262 }*/
263
264 void BbcFlag(Bit f, Cpub *cpub, int condtion) {
265     Uword *pc = &cpub->pc;
266     Uword b = cpub->mem[cpub->pc];
267     *pc = f == condtion ? b : *pc + 1;
268 }
269 void SRA(Cpub *cpub, Uword *a) {
270     Bit msb, lsb;
271     Uword *cf = &cpub->cf;
272     Uword *vf = &cpub->vf;
273     *vf = 0;
274     MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
275     *cf = lsb;
276     *a = *a >> 1;
277     *a = (*cf == 1) ? *a | 0x80 : *a | 0x00;
278     NZFlagFun(*a, cpub);
279 }
280 void SLA(Cpub *cpub, Uword *a) {
281     Bit msb, lsb;
282     Uword *cf = &cpub->cf;
283     Uword *vf = &cpub->vf;
284     MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
285     *cf = msb;

```

```

286     *vf = msb;
287     *a = *a << 1;
288     NZFlagFun(*a,cpub);
289 }
290 void SRL(Cpub *cpub, Uword *a) {
291     Bit msb, lsb;
292     Uword *cf = &cpub->cf;
293     Uword *vf = &cpub->vf;
294     *vf = 0;
295     MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
296     *cf = lsb;
297     *a = *a >> 1;
298     NZFlagFun(*a,cpub);
299 }
300 void SLL(Cpub *cpub, Uword *a) {
301     Bit msb, lsb;
302     Uword *cf = &cpub->cf;
303     Uword *vf = &cpub->vf;
304     *vf = 0;
305     MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
306     *cf = msb;
307     *a = *a << 1;
308     NZFlagFun(*a,cpub);
309 }
310 void RRA(Cpub *cpub, Uword *a) {
311     Bit msb, lsb;
312     Uword *cf = &cpub->cf;
313     Uword *vf = &cpub->vf;
314     *vf = 0;
315     MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
316     *cf = lsb;
317     *a = *a >> 1;
318     *a = (*cf == 1) ? *a | 0x80 : *a | 0x00;
319     NZFlagFun(*a,cpub);
320 }
321 void RLA(Cpub *cpub, Uword *a) {
322     Bit msb, lsb;
323     Uword *cf = &cpub->cf;
324     Uword *vf = &cpub->vf;
325     MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
326     *cf = msb;
327     *vf = msb;
328     *a = *a << 1;
329     *a = (*cf == 1) ? *a | 0x01 : *a | 0x00;
330     NZFlagFun(*a,cpub);
331 }
332 void RRL(Cpub *cpub, Uword *a) {
333     Bit msb, lsb;
334     Uword *cf = &cpub->cf;

```

```

335     Uword *vf = &cpub->vf;
336     *vf = 0;
337     MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
338     *cf = lsb;
339     *a = *a >> 1;
340     *a = (*cf == 1) ? *a | 0x80 : *a | 0x00;
341     NZFlagFun(*a, cpub);
342 }
343 void RLL(Cpub *cpub, Uword *a) {
344     Bit msb, lsb;
345     Uword *cf = &cpub->cf;
346     Uword *vf = &cpub->vf;
347     *vf = 0;
348     MsbLsbFun(a, &msb, &lsb);
349     *cf = msb;
350     *a = *a << 1;
351     *a = (*cf == 1) ? *a | 0x01 : *a | 0x00;
352     NZFlagFun(*a, cpub);
353 }
354 void MsbLsbFun(Uword *a, Bit *msb, Bit *lsb) {
355     *msb = ((*a & 0x80) == 0x80) ? 1 : 0;
356     *lsb = ((*a & 0x01) == 0x01) ? 1 : 0;
357 }
358 void LD(Uword *a, Uword *b) {
359     *a = *b;
360 }
361 void ST(Uword *a, Uword *b) {
362     *b = *a;
363 }
364 void EOR(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
365     Uword *vf = &cpub->vf;
366     *vf = 0;
367     *a = *a ^ *b;
368     NZFlagFun(*a, cpub);
369 }
370 void ADD(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
371     VF(a, b, &cpub->vf);
372     *a += *b;
373     NZFlagFun(*a, cpub);
374 }
375 void ADC(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
376     Bit addcf = cpub->cf;
377     CVFlagFun(a, b, cpub);
378     *a = *a + *b + addcf;
379     NZFlagFun(*a, cpub);
380 }
381 void SUB(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
382     VF(a, b, &cpub->vf);
383     *a -= *b;

```

```
384     NZFlagFun(*a, cpub);
385 }
386 void SBC(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
387     Bit addcf = cpub->cf;
388     CVFlagFun(a,b,cpub);
389     *a = *a - *b - addcf;
390     NZFlagFun(*a,cpub);
391 }
392 void OR(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
393     Uword *vf = &cpub->vf;
394     *vf = 0;
395     *a = (*a | *b);
396     NZFlagFun(*a, cpub);
397 }
398 void AND(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
399     Uword *vf = &cpub->vf;
400     *vf = 0;
401     *a = (*a & *b);
402     NZFlagFun(*a, cpub);
403 }
404 void CMP(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub) {
405     VF(a,b,&cpub->vf);
406     Uword result = *a - *b;
407     NZFlagFun(result, cpub);
408 }
```

ソースコード 2: cpuboard.h

```

1  /*
2  * Project-based Learning II (CPU)
3  *
4  * Program: instruction set simulator of the Educational CPU Board
5  * File Name: cpuboard.h
6  * Description: resource definition of the educational computer board
7  */
8
9  /*=====
10 * Architectural Data Types
11 *=====*/
12 typedef signed char Sword;
13 typedef unsigned char Uword;
14 typedef unsigned short Addr;
15 typedef unsigned char Bit;
16
17 /*=====
18 * CPU Board Resources
19 *=====*/
20 #define MEMORY_SIZE 256*2
21 #define IMEMORY_SIZE 256
22 #define UWORD_SIZE 255
23
24 typedef struct iobuf {
25     Bit flag;
26     Uword buf;
27 } IOBuf;
28
29 typedef struct cpuboard {
30     Uword pc;
31     Uword mar;
32     Uword ir;
33     Uword acc;
34     Uword ix;
35     Bit cf, vf, nf, zf;
36     IOBuf *ibuf;
37     IOBuf obuf;
38     /*
39     * [ add here the other CPU resources if necessary ]
40     */
41     Uword mem[MEMORY_SIZE]; /* 0XX:Program, 1XX:Data */
42 } Cpub;
43
44 /*=====
45 * Top Function of an Instruction Simulation
46 *=====*/
47 #define RUN_HALT 0

```

```
48 #define RUN_STEP 1
49 int step(Cpub *);
50
51 //Get Opeland A or B
52 Uword *GetaFun(int num, Cpub *cpub);
53 Uword *GetbFun(int num, Cpub *cpub);
54
55 //Set Each Flagment
56 void NF(Uword resultValue, Bit *nf);
57 void ZF(Uword resultValue, Bit *zf);
58 void CF(Uword *a, Uword *b, Bit *cf);
59 void VF(Uword *a, Uword *b, Bit *of);
60 void CVFlagFun(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
61 void NZFlagFun(Uword result, Cpub *cpub);
62
63 //Execute Each Shift command
64 void SRA(Cpub *cpub, Uword *a);
65 void SLA(Cpub *cpub, Uword *a);
66 void SRL(Cpub *cpub, Uword *a);
67 void SLL(Cpub *cpub, Uword *a);
68 void RRA(Cpub *cpub, Uword *a);
69 void RLA(Cpub *cpub, Uword *a);
70 void RRL(Cpub *cpub, Uword *a);
71 void RLL(Cpub *cpub, Uword *a);
72 void SLL(Cpub *cpub, Uword *a);
73 void MsbLsbFun(Uword *a, Bit *msb, Bit *lsb);
74
75 //Execute Branch Condition of Flag
76 void BbcFlag(Bit f, Cpub *cpub, int condtion);
77
78 //Execute DataMove, Athmetic or Logical command
79 void LD(Uword *a, Uword *b);
80 void ST(Uword *a, Uword *b);
81 void ADD(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
82 void ADC(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
83 void SUB(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
84 void SBC(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
85 void CMP(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
86 void AND(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
87 void OR(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
88 void EOR(Uword *a, Uword *b, Cpub *cpub);
```

ソースコード 3: cpuboard.h

```

1 CPU0,PC=0x0> r prog.txt
2 CPU0,PC=0x0> s acc 4
3     acc=0x04(4,4) ix=0x00(0,0) cf=0 vf=0 nf=0 zf=0
4     ibuf=0:0x00(0,0) obuf=0:0x00(0,0)
5 CPU0,PC=0x0> s ix 3
6     acc=0x04(4,4) ix=0x03(3,3) cf=0 vf=0 nf=0 zf=0
7     ibuf=0:0x00(0,0) obuf=0:0x00(0,0)
8 CPU0,PC=0x0> i
9 Program Halted.
10 CPU0,PC=0x2> m
11     | 000: 75 03 c0 b5 03 aa 01 31 | 008: 03 0f 00 00 00 00 00 00
12     | 010: 00 00 00 00 00 00 00 00 | 018: 00 00 00 00 00 00 00 00
13
14     | 0f0: 00 00 00 00 00 00 00 00 | 0f8: 00 00 00 00 00 00 00 00
15     | 100: 00 00 00 04 00 00 00 00 | 108: 00 00 00 00 00 00 00 00
16     | 110: 00 00 00 00 00 00 00 00 | 118: 00 00 00 00 00 00 00 00
17
18 CPU0,PC=0x2> i
19 Program Halted.
20 CPU0,PC=0x3> d
21     acc=0x00(0,0) ix=0x03(3,3) cf=0 vf=0 nf=0 zf=1
22     ibuf=0:0x00(0,0) obuf=0:0x00(0,0)
23 CPU0,PC=0x3> i
24 Program Halted.
25 CPU0,PC=0x5> d
26     acc=0x04(4,4) ix=0x03(3,3) cf=0 vf=0 nf=0 zf=0
27     ibuf=0:0x00(0,0) obuf=0:0x00(0,0)
28 CPU0,PC=0x5> i
29 Program Halted.
30 CPU0,PC=0x7> d
31     acc=0x04(4,4) ix=0x02(2,2) cf=0 vf=0 nf=0 zf=0
32     ibuf=0:0x00(0,0) obuf=0:0x00(0,0)
33 CPU0,PC=0x7> i
34 Program Halted.
35 CPU0,PC=0x3> i
36 Program Halted.
37 CPU0,PC=0x5> i
38 Program Halted.
39 CPU0,PC=0x7> i
40 Program Halted.
41 CPU0,PC=0x3> i
42 Program Halted.
43 CPU0,PC=0x5> i
44 Program Halted.
45 CPU0,PC=0x7> d
46     acc=0x0c(12,12) ix=0x00(0,0) cf=0 vf=0 nf=0 zf=1
47     ibuf=0:0x00(0,0) obuf=0:0x00(0,0)

```

```
48 CPU0,PC=0x7> i
49 Program Halted.
50 CPU0,PC=0x9> i
```

ソースコード 4: cpuboard.h

```
1 75 03
2 C0
3 B5 03
4 AA 01
5 31 03
6 0F
```