

시스템 소프트웨어와 실습

프로젝트 보고서

컴퓨터공학과

2010111661

임준수

담당교수 : 문봉교 교수님

제출일 : 15-11-06

Contents.

지원하는 명령어 설명-----	3p
Algorithms of Assembler Pass 1 and Pass2-----	7p
Symbol table, program relocation, cmd 에서 실행화면-----	-16~17p
생성된 LIST 파일 캡처화면-----	18p
소감-----	19p

지원하는 명령어 설명

Format 1 : SIO, TIO, HIO, FIX, FLOAT, NORM

패스 1에서 명령어 마지막 'O' 를 가지는 명령어는 format1 명령어 밖에 없고 실수형 명령어 FIX, FLOAT, NORM은 OR조건으로 구분한다. Format 1 명령어는 패스1에서 location counter를 구할 때 1byte 크기만큼 증가한다. Format 1은 1byte opcode로만 구성되어 있기 때문에 증가 크기는 1byte이다. Location counter를 구한 후 명령어의 format을 IMRArray[ArrayIndex]->formType=formatOne에 저장한다.

패스2에서는 opcode를 opcode table에서 검색한 후 명령어를 구분하기 위해서 패스1에 동일한 조건을 사용한다. opcode에 해당하는 연산코드를 inst_fmt_opcode에 저장한다. inst_fmt_opcode에 저장된 연산코드를 IMRArray[loop]->ObjectCode에 저장한다. Format 1 명령어는 1byte로 표현되기 때문에 플래그와 TA가 존재하지 않는다. 그러므로 object code는 연산코드로만 구성된다.

Format 2 : ADDR, CLEAR, COMPR, DIVR, MULR, RMO, SHIFTL, SHIFTR, SUBR, SVC, TIXR

Format2 명령어를 구분하는 방법은 명령어 마지막 단어가 R로 끝나거나 RMO, SHIFTL, SVC인 경우 format2 명령어로 구분한다. Format 2 명령어의 형식은 2byte로 표현되므로 패스 1에서 location counter를 구할 때 2byte만큼 증가한다. 2byte가 증가된 후에 intermediate file에서 명령어의 형식을 구분하기 위해서 IMRArray[ArrayIndex]->formType=formatTwo 코드를 실행한다. formatTwo는 2를 가지는 enum상수이다.

패스2에서 format2 명령어를 구분하는 방법은 패스 1에서 구분하는 방법과 동일하다. Format2 명령어 처리 구문이 실행되면 opcode를 opcode table에서 검색한 후 opcode의 연산코드를 inst_fmt_opcode에 저장한다. Format2명령어는 2byte, 16bit로 표현되는데 opcode는 8bit를 차지한다. Opcode를 연산자 위치로 이동하기 위해서 8bit를 왼쪽 시프트 연산자를 사용해서 이동시킨다. 왼쪽 시프트 연산자는 2^n 으로 표현되는데 8bit만큼 왼쪽으로 이동했기 때문에 opcode의 연산코드*(2^8)으로 표현된다. 8bit만큼 왼쪽으로 이동한 명령어를 IMRArray[loop]->ObjectCode에 저장한다. Format2 명령어는 레지스터가 2개이거나 1개인 경우 2가지 경우가 존재하기 때문에 2개의 분기를 구성해야 된다. 첫 번째 분기는 레지스터가 2개인 경우로

```
if(isalpha(operand[0]) && operand[1]!=';' && isalpha(operand[2]))
```

와 같이 표현된다. 피연산자 첫 번째 원소가 알파벳이고 두 번째 원소가 ';' 세 번째 원소가 알파벳이면 레지스터가 2개인 피연산자를 의미한다. 조건이 참이 되어 분기가 실행되면 피연산자에 저장된 레지스터를 register table에서 검색한다. REGTAB에서 레지스터를 검색하면 레지스터 번호를 읽어온다. 레지스터가 2개의 레지스터 중에서 첫 번째 레지스터이면 레지스터 번호에 16을 곱한다. 그 이유는 명령어가 목적코드로 변환되면 16bit에서 앞쪽 8bit는 명령어가 차지하고 뒤쪽

8bit가 레지스터 번호가 저장되는데 목적코드를 표현할 때 hex로 표현되기 때문에 8bit에서 앞쪽 4bit를 채우기 위해서는 16^1 을 해야된다. 두 번째 레지스터는 8bit에서 뒤쪽 4bit를 차지하기 때문에 레지스터번호*(16^0)을 하게 된다. 피연산자에 레지스터가 1개인 경우에는

```
else if(isalpha(operand[0]) && operand[1]!='W0')
```

로 표현된다. 분기가 참이 되어 실행되면 레지스터를 REGTAB에서 검색한 후 검색 결과로 나오는 레지스터 번호와 16을 곱한다. 곱한 결과를 inst_fmt_adderss에 저장한다. 16을 곱하는 이유는 레지스터가 1개인 경우 8bit에서 앞쪽 4bit에 레지스터 번호가 저장되고 뒤쪽 4bit에는 0이 채워지기 때문이다. 분기가 끝나면

```
inst_fmt = inst_fmt_opcode+inst_fmt_address;
```

```
IMRArray[loop]->ObjectCode = inst_fmt;
```

위에 코드가 실행된다. Format2는 목적코드를 만들 때 opcode와 레지스터 번호를 가지는 address만 더하면 된다. 그러므로 format2 명령어는 패스1과 패스2에서 모두 처리된다.

Format 3 : ADD, AND, COMP, DIV, J, JEQ, JGT, JLT, JSUB, LDA, LDB, LDCH, LDL, LDS, LDT, LDX, LPS, MUL, OR, RD, RSUB, SSK, STA, STB, STCH, STI, STL, STS, STSW, STT, STX, SUB, TD, TIX, WD

Format 3 명령어는 24bit로 표현된다. 패스 1에서 format3 명령어의 location counter를 구할 때는 LOCCTR[LocctrCounter] = loc + (int)(OPTAB[Counter].Format-'0') 코드를 사용한다. Opcode를 버퍼로부터 읽어온 다음에 OPTAB에서 검색을 하고 Counter를 얻는다. 얻은 Counter를 이용해서 OPTAB에 Format 멤버변수에 접근해서 '3'을 가져온다. '3'는 아스키코드이므로 '0'을 빼서 정수형 3으로 변환시키고 LOCCTR에 저장한다.

패스2에서 format3명령어의 분기 조건은 `else if(IMRArray[loop]->formType==formatThree)`인데 패스1에서 format3 명령어의 LOCCTR을 구하면서 중간파일에 format type을 저장했다. 그러므로 패스2에서 분기 조건이 실행되면 조건이 참이 되어서 분기가 실행된다. 분기 내부에서는 OPTAB에 있는 연산자 연산코드를 가져온 다음 3h를 더한다. SICXE 명령어는 n, l flag가 1이므로 3h를 더해서 opcode를 구한다. Opcode를 구한 다음 24bit에서 opcode가 위치하는 시작 8bit에 opcode를 저장하기 위해서 왼쪽 시프트 연산자를 사용한다. 시프트 연산자를 사용해서 bit를 16bit만큼 이동한 다음에 opcode를 중간파일 objectCode에 저장한다. Opcode 연산이 끝나면 중간파일에서 operand를 읽어온다. Operand를 읽어온 다음 `if(strcmp(opcode, "RSUB"))` 명령어가 실행되는데 opcode가 RSUB 아닐 때 플래그와 변위가 설정된다. 명령어가 RSUB이면 플래그와 변위를 설정하지 않고 opcode가 목적코드가 된다. RSUB가 아니어서 분기가 실행되면 indexed addressing을 판별하는 조건분기가 나온다.

```
if (operand[strlen(operand)-2] == ';' && (operand[strlen(operand)-1] == 'X' ||
operand[strlen(operand)-1] == 'x'))
```

피연산자에 ,X 가 존재하면 indexed addressing 이므로 위에 조건이 참이 되고 플래그를 A로 설정한다. 플래그 A는 $2(pc\text{-relative})+8(indexed)$ 를 의미한다. 플래그를 설정한 다음 ,X를 지운다. ,X가 존재하지 않으면 플래그는 pc-relative를 의미하는 2가 된다. 플래그를 설정한 다음 symbol table에서 operand를 검색한다. Symbol table에서 operand를 검색해서 일치하는 레이블을 찾으면 레이블의 주소와 PC가 가리키는 주소를 빼서 relative-address를 구한다.

```
inst_fmt_address = (long)SYMTAB[search_syntab].Address - LOCCTR[loop];//pc-relative
```

위에 명령어는 relative-address를 구하는 법을 보여준다. Address를 구한 다음

```
inst_fmt = inst_fmt_opcode + inst_fmt_index + inst_fmt_address;
```

```
IMRArray[loop]->ObjectCode = inst_fmt;
```

코드가 실행되면서 목적코드가 생성된다. Opcode와 플래그를 나타내는 index, address를 더하면 format3 목적코드가 된다. 생성된 목적코드를 중간파일 ObjectCode에 저장한다.

Format 4 :

Format 4 명령어는 format 3 opcode에 +가 붙어있는 형태이다. Format4 명령어가 되면 기존 24bit에서 32bit으로 확장된다. 패스1에서 format4 명령어를 구분하는 방법은 if(opcode[0]=='+') 인 경우를 format4 명령어로 구분했다. 해당 조건이 참이 되면

```
for(i=0; i<strlen(opcode)-1; i++)
```

```
    opcode[i]=opcode[i+1];
```

```
opcode[strlen(opcode)-1]='W0';
```

opcode 앞에 +를 제거하는 반복문이 실행된다. 위에 코드 동작 방법은 opcode[0]의 '+'을 뒤에 원소들을 앞으로 한 칸씩 이동시켜서 덮어쓰우는 방식이다. 최종적으로 반복문이 종료되면 '+'는 삭제된다. '+'가 삭제되면 opcode가 OPTAB에 존재하는지 검색한다. 검색 후 location counter를 4byte만큼 증가시킨다. Location counter를 4byte 증가시킨 후에 IMRArray[ArrayIndex]->formType=formatFour; 코드가 실행되면서 format 4 형식인 것을 저장한다.

패스2에서 format4 형식을 구분하는 분기 조건은

```
if(opcode[0]=='+' && IMRArray[loop]->formType==formatFour) 와 같다. Opcode 앞에 '+'가 존재
```

하고 form type이 format 4이면 format 4를 구분하는 조건은 참이 된다. 조건이 참이 되어서 분기 내부가 실행되면 패스1에서 '+'를 제거하기 위해 사용한 for반복문을 사용한다. 반복문을 사용해서 '+'을 제거한 다음 OPTAB에서 opcode를 검색한다. Opcode가 검색되면 Counter에 OPTAB에서 opcode의 위치가 저장되고 OPTAB에서 연산코드를 가져온다. 가져온 연산코드와 3h를 더해서 SICXE 명령어 opcode로 변환한다. Format4는 32bit로 표현되므로 opcode가 위치하는 앞에 8bit로 이동하기 위해서 <<=24를 한다. 왼쪽 시프트 연산을 24bit만 하면 opcode는 본래에 위치로 이동한다. Opcode를 시프트 연산한 다음 중간파일 ObjectCode에 저장한다. 저장 후에 피연산자를 읽어와서 indexed addressing인 지 확인한다. 아래에 조건은 indexed address를 확인하기 위한 조건이다.

```
if (operand[strlen(operand)-2] == ';' && (operand[strlen(operand)-1] == 'X' ||
operand[strlen(operand)-1] == 'x'))
```

피연산자에 ,X 가 존재하면 플래그를 9로 설정한다. 플래그 9는 1(extended)+8(indexed)를 의미한다. 플래그를 설정한 다음 ,X를 지운다. ,X가 존재하지 않으면 플래그는 extended를 의미하는 1이 된다. 플래그를 설정한 다음 symbol table에서 operand를 검색한다. Symbol table에서 operand를 검색해서 일치하는 레이블을 찾으면 레이블의 주소를 inst_fmt_address에 저장한다. Format4형식은 relative-addressing이 아닌 absolute-addressing이므로 레이블의 주소가 target address가 된다. 그 다음 아래 명령어가 실행되면서 목적코드를 생성한다.

```
inst_fmt = inst_fmt_opcode + inst_fmt_index + inst_fmt_address;
```

```
IMRArray[loop]->ObjectCode = inst_fmt;
```

Floating point : LDF, COMPF, ADDF, DIVF, MULF, SUBF, STF, FIX, FLOAT, NORM

Floating point instruction의 핵심은 실수를 저장하는 것이다. 패스 2에서 WORD에 저장된 피연산자를 실수로 변환한 다음 중간파일에 저장한다.

```
else if (!strcmp(opcode, "WORD")){
    strcpy(operand, IMRArray[loop]->OperandField);
    if(strchr(operand, '.'))
    {
        IMRArray[loop]->FloatNum=atof(operand);
        IMRArray[loop]->FloatFlag=1;
    }
    else
    {
        IMRArray[loop]->ObjectCode = StrToDec(operand);
    }
}
```

Opcod가 WORD이면 피연산자를 읽어와서 operand변수에 임시 저장한다. 저장된 operand를 strchr을 사용해서 실수인지 판별한다. Strchr은 2번째 매개변수로 전달되는 문자가 delimiter가 되므로 피연산자 내부에 ' . ' 이 존재하면 문자형 실수가 된다. 참인 분기가 실행되면 operand를 atof를 사용해서 문자형 실수에서 정수형 실수로 변환한 다음 중간파일 FloatNum에 저장한다. 그런 다음 FloatFlag를 1로 설정한다. 만약 실수가 아니고 정수이면 피연산자를 정수로 변환한 다음 중간파일 ObjectCode에 정수를 저장한다. FloatFlag를 1로 설정하는 이유는 object 파일과 list 파일을 만들 때 기존 %x로 실수가 표현되지 않기 때문에 분기를 줘서 실수 표현 코드를 실행하기 위해서이다. Object, list 파일에서 실수를 파일에 출력하기 위한 코드는 아래와 같다.

```
_float.f = temp_float[xx];
for(i=0; i<4; i++){
    printf("%02x", _float.c[i]);
    fprintf(fpobj, "%02x", _float.c[i]);
}
```

해당 코드가 동작하는 방법은 다음과 같다. `_float`는 union인데 union에 멤버변수 `float f`에 실수를 저장한다. Union은 멤버변수에서 가장 큰 자료형이 union의 크기가 되므로 현재 공용체의 크기는 4byte가 된다. 그런 다음 실수를 파일에 출력하기 위해서 for문이 실행되는데 `_float` 내부에 `char c[4]` 배열을 이용해서 실수를 출력한다. `_float.c[i]`는 1byte를 나타내므로 4byte 실수에서 1byte를 읽어와서 `%02x`로 파일에 출력한다. 실수는 4byte이므로 반복문은 4번 반복되고 파일에는 16진수 8자리로 실수가 출력된다. 그러므로 실수가 파일에 16진수 형식으로 저장된다.

실수 연산을 지원하는 명령어는 기존 `format3`, `format1` 명령어의 동작방식과 같다. `FIX`, `FLOAT`, `NORM`은 `format1` 명령어로 처리되고 `ADDF`, `COMPf`, `DIVf`, `LDF`, `MULf`, `STf`, `SUBf` 명령어는 기본 `format3`로 처리되고 opcode에 '+'가 붙으면 `format4` 형식으로 처리된다.

실행 캡처는 16p부터 18p까지 존재한다.

전체 소스프로그램은 제출한 압축파일에 존재한다. (소스코드 이름 : `Xe_Assembler.c`)

Algorithms of Assembler Pass 1 and Pass2.

```
void main (void)
{
    //변수 선언
    FILE* fptr;

    char filename[15];
    char label[32];
    char opcode[32];
    char operand[32];

    int loc = 0;
    int line = 0;
    int loop;
    int is_empty_line;
    int is_comment;
    int loader_flag = 0;
    int search_syntab;
    int search_regtab;
    int i, x;

    unsigned long inst_fmt;
    unsigned long inst_fmt_opcode;
    unsigned long inst_fmt_index;
    unsigned long inst_fmt_address;

    printf(" *****\n");
    printf(" * Program: SICXE ASSEMBLER\n");
    printf(" * \n");
    printf(" * Procedure:\n");
    printf(" *   - Enter file name of source code.\n");
    printf(" *   - Do pass 1 process.\n");
    printf(" *   - Do pass 2 process.\n");
    printf(" *   - Create W\"program listW\" data on sic.list.(Use Notepad to read this file) *Wn");
    printf(" *   - Create W\"object codeW\" data on sic.obj.(Use Notepad to read this file) *Wn");
    printf(" *   - Also output object code to standard output device. *Wn");
    printf(" *****\n");

    printf("WnEnter the file name you want to assembly (sic.asm):");
    scanf("%s", filename);
```

```

fptr = fopen(filename, "r"); //파일 열기

//예외처리
if (fptr == NULL)
{
    printf("ERROE: Unable to open the %s file.\n", filename);
    exit(1);
}

/***** PASS 1 *****/
printf("Pass 1 Processing...\n\n");
while (fgets(Buffer, 256, fptr) != NULL)
{
    is_empty_line = strlen(Buffer);

    Index = 0;
    j = 0;
    //버퍼로부터 레이블을 읽어와 변수에 저장
    strcpy(label, ReadLabel());

    //명령어인지 주석인지 판단하는 구문
    if (Label[0] == '.')
        is_comment = 1;
    else
        is_comment = 0;

    //읽어온 명령어의 길이가 1이상 이면서 주석이 아닐 때 실행되는 구문
    if (is_empty_line > 1 && is_comment != 1)
    {
        Index = 0;
        j = 0;

        //intermediate structure 힙에 동적 할당
        IMRArray[ArrayIndex] = (IntermediateRec*)malloc(sizeof(IntermediateRec));

        //버퍼로부터 레이블을 읽어와 중간파일에 저장
        IMRArray[ArrayIndex] -> LineIndex = ArrayIndex;
        strcpy(label, ReadLabel());
        strcpy(IMRArray[ArrayIndex] -> LabelField, label);
        SkipSpace();

        //버퍼로부터 연산자를 읽어온 다음 중간파일에 저장
        //연산자가 START이면 피연산자를 읽어온 다음 중간파일에 저장
        //피연산자를 16진수로 변환한 다음 location counter에 저장
        //16진수로 변환된 수는 프로그램의 시작주소가 됨.
        if (line == 0)
        {
            strcpy(opcode, ReadOpator());
            strcpy(IMRArray[ArrayIndex] -> OperatorField, opcode);
            if (!strcmp(opcode, "START"))
            {
                SkipSpace(); //연산자와 피연산자 사이의 공백 제거
                strcpy(operand, ReadOperand());
                strcpy(IMRArray[ArrayIndex] -> OperandField, operand); /* [A] */
                LOCCTR[LocctrCounter] = StrToHex(operand);
                start_address = LOCCTR[LocctrCounter];
            }
            //START연산자가 없으면 프로그램의 시작주소는 0
            else
            {
                LOCCTR[LocctrCounter] = 0;
            }
        }
    }
}

```



```

        start_address = LOCCTR[LocctrCounter];
    }
}
//START연산자가 포함된 명령어를 제외한 모든 명령어 처리 구분
//연산자와 피연산자를 버퍼로부터 읽어온 다음 중간파일에 저장
else
{
    strcpy(opcode,ReadOpator());
    strcpy(IMRArray[ArrayIndex]->OperatorField,opcode);
    SkipSpace();
    strcpy(operand,ReadOperand());
    strcpy(IMRArray[ArrayIndex]->OperandField,operand);

    //연산자가 END가 아닐 때 실행
    if (strcmp(opcode,"END"))
    {
        if (label[0] != '\0')
        {
            //레이블이 symbol table에 존재하는지 확인
            //레이블이 존재하면 중복 심볼이므로 에러 출력 후

            if (SearchSymtab(label))
            {
                fclose(fp);
                printf("ERROR: Duplicate Symbol\n");
                FoundOnSymtab_flag = 0;
                exit(1);
            }
            //symbol table에 레이블 저장
            RecordSymtab(label);
        }

        //format4일 때 실행되는 구분
        if (SearchOptab(opcode) || opcode[0]=='+')
        {
            if(opcode[0]=='+')
            {
                //연산자 앞에 붙은 +를 제거한 형태로

                //배열의 0번지에 저장된 +를 뒤에 저장된

                for(i=0; i<strlen(opcode)-1; i++)
                    opcode[i]=opcode[i+1];
                opcode[strlen(opcode)-1]='\0';

                //연산자가 OPTAB에 존재하는지 확인
                //format4이므로 길이는 4byte 증가
                //중간파일 formType에 format4인 것 저장
                SearchOptab(opcode);
                LOCCTR[LocctrCounter] = loc + 4;
                IMRArray[ArrayIndex]->formType=formatFour;
            }
            //연산자 마지막 철자에 R이 붙어있으면서 OR이 아닐 때

            //OR은 format3이므로 해당 구문에서 실행되면 안됨.
            //연산자 마지막 철자에 R이 붙어있으면 레지스터 연산.
            //레지스터 연산은 format2이므로 길이 2만큼 증가
            //중간파일 formType에 format2인 것 저장

```

파일 종료

만드는 반복문

데이터를 앞으로 한칸씩 이동해서 +삭제

실행

strcmp(opcode, "OR"))

처리 구문

"RMO") || !strcmp(opcode, "SVC"))

실행

|| !strcmp(opcode, "FIX") || !strcmp(opcode, "FLOAT") || !strcmp(opcode, "NORM"))

다음 location counter에 저장

(int)(OPTAB[Counter].Format-'0') ;

X'--' 사이의 길이 측정 후 location counter에 저장

else if(opcode[strlen(opcode)-1]=='R' &&

```
{
    LOCCTR[LocctrCounter] = loc + 2;
    IMRArray[ArrayIndex]->formType=formatTwo;
}
```

//연산자 마지막 철자에 R이 안 붙은 format2 명령어

//중간파일 formType에 format2인 것 저장

else if(!strcmp(opcode, "SHIFTL") || !strcmp(opcode,

```
{
    LOCCTR[LocctrCounter] = loc + 2;
    IMRArray[ArrayIndex]->formType=formatTwo;
}
```

//format1 연산자 처리 구문

//연산자 마지막 철자가 0이거나 FIX, FLOAT, NORM일 때

//중간파일 formType에 format1인 것 저장

//format1이므로 길이 1만큼 증가

else if(opcode[strlen(opcode)-1]=='0')

```
{
    LOCCTR[LocctrCounter] = loc + 1;
    IMRArray[ArrayIndex]->formType=formatOne;
}
```

//format3 처리 구문

//OPTAB에 저장되어있는 format을 읽어와 정수로 변환한

//중간파일 formType에 format3인 것 저장

else

```
{
    LOCCTR[LocctrCounter] = loc +
```

```
    IMRArray[ArrayIndex]->formType=formatThree;
}
```

}

//실행 연산자가 아닌 메모리 연산자인 경우 실행

//WORD는 SICXE에서 3byte로 표현되므로 길이 3 증가

//RESW는 피연산자에 저장된 수*3만큼 길이 증가

//RESB는 피연산자에 저장된 수*1만큼 길이 증가

//BYTE 연산자의 피연산자는 C' 또는 X'와 같이 쓰이므로 C'----',

else if (!strcmp(opcode, "WORD"))

LOCCTR[LocctrCounter] = loc + 3;

else if (!strcmp(opcode, "RESW"))

LOCCTR[LocctrCounter] = loc + 3 * StrToDec(operand);

else if (!strcmp(opcode, "RESB"))

LOCCTR[LocctrCounter] = loc + StrToDec(operand);

else if (!strcmp(opcode, "BYTE"))

LOCCTR[LocctrCounter] = loc + ComputeLen(operand);

else{//예외처리

fclose(fp);

printf("ERROE: Invalid Operation Code\n");

exit(1);

}

}

}

//START를 제외한 명령어 길이를 중간파일에 저장하기 위해서 LocctrCounter-1을 함.

```

        loc = LOCCTR[LocctrCounter];
        IMRArray[ArrayIndex]->Loc = LOCCTR[LocctrCounter-1];
        LocctrCounter++;
        ArrayIndex++;
    }
    FoundOnOptab_flag = 0;
    line += 1;
}
//프로그램 전체 길이 계산
//반복문이 종료될 때 LocctrCounter가 1증가하면서 종료되었으므로 마지막 명령어의 위치는 LocctrCounter-
2를 해야 됨.
program_length = LOCCTR[LocctrCounter-2]- LOCCTR[0];

//symbol table 출력
//레이블과 주소를 출력한다.
printf("SYMBOL TABLE\n");
printf("-----\n");
printf("LABEL\tADDRESS\n");
printf("-----\n");
for(loop=0; loop<ArrayIndex; loop++) //symbol table print!!
{
    if(isalpha(SYMTAB[loop].Label[0]))
        printf("s\t%x\n", SYMTAB[loop].Label, SYMTAB[loop].Address);
}

/***** PASS 2 *****/
printf("\nPass 2 Processing...\n");

//intermediate structure array에 길이만큼 반복
for (loop = 1; loop<ArrayIndex; loop++){
    inst_fmt_opcode = 0;
    inst_fmt_index = 0;
    inst_fmt_address = 0;
    IMRArray[loop]->FloatFlag = 0;

    strcpy(opcode, IMRArray[loop]->OperatorField);

    //연산자가 OPTAB에 존재하면 실행
    if (SearchOptab(opcode) || opcode[0]=='+'){
        //format4인 경우 실행
        if(opcode[0]=='+' && IMRArray[loop]->formType==formatFour)
        {
            //연산자 앞에 붙은 +를 제거한 형태로 만드는 반복문
            //배열의 0번지에 저장된 +를 뒤에 저장된 데이터를 앞으로 한칸씩 이동해서
            +삭제

            for(i=0; i<strlen(opcode)-1; i++)
                opcode[i]=opcode[i+1];
            opcode[strlen(opcode)-1]='W0';

            //연산자를 OPTAB에서 검색한 후 연산자의 머신코드와 3h를 더한 다음
            임시변수에 저장

            //3h를 더하는 이유는 SICE명령어의 opcode 8bit에서 n , i flag가 항상
            1이므로 3을 더한다.

            //임시변수에 저장된 opcode를 좌측으로 24bit만큼 이동한다.
            //임시변수에 저장된 opcode를 중간파일에 저장한다.
            //피연산자를 중간파일에서 읽어온 다음 operand변수에 저장
            //피연산자가 operand,X 형태이면 indexed addressing이므로 플래그의 값은
            9가 됨

```

```

//operand,X 형태가 아니면 플래그의 값은 1이 됨
//피연산자를 SYMTAB에서 검색한 다음 SYMTAB에 저장된 주소를
inst_fmt_address에 저장

//inst_fmt_opcode + inst_fmt_index + inst_fmt_address를 더하면
목적코드가 된다.

SearchOptab(opcode);
inst_fmt_opcode = OPTAB[Counter].MachineCode+0x03;
inst_fmt_opcode <=<=24;
IMRArray[loop]->ObjectCode = inst_fmt_opcode;
strcpy(operand, IMRArray[loop]->OperandField);

if (operand[strlen(operand)-2] == ',' && (operand[strlen(operand)-1] ==
'X' || operand[strlen(operand)-1] == 'x')){
    inst_fmt_index = 0x00900000;
    operand[strlen(operand)-2] = 'WO';
}
else
    inst_fmt_index = 0x00100000;

for (search_symtab = 0; search_symtab<SymtabCounter; search_symtab++){
    if (!strcmp(operand, SYMTAB[search_symtab].Label))
        inst_fmt_address = (long)SYMTAB[search_symtab].Address ;
}
inst_fmt = inst_fmt_opcode + inst_fmt_index + inst_fmt_address;
IMRArray[loop]->ObjectCode = inst_fmt;
}
//format2인 경우 실행
//format2는 16bit이므로 opcode를 8bit 좌측으로 이동
//레지스터 연산은 피연산자가 2개이거나 1개인 경우가 존재한다.
//피연산자로 쓰인 레지스터를 REGTAB에서 검색한다.
//피연산자 레지스터가 2개인 경우 첫 번째 레지스터는 레지스터의 값에다가 16을
곱한다.

//두 번째 레지스터는 레지스터의 값에다가 1을 곱한다. 2개의 값을 더한 후 address에
저장

//16과 1을 곱하는 이유는 operand field가 1byte인데 첫 번째 레지스터는 앞쪽 4bit,
두 번째 레지스터는 뒤쪽 4bit에 저장되기 때문이다.
//피연산자가 1개인 경우 REGTAB에서 레지스터를 검색한 후 레지스터의 값과 16을 곱한
다음 address에 저장

//16을 곱하는 이유는 레지스터가 1개일 때 1byte에서 상위 4bit에 값이 저장되고 하위
4bit는 0으로 채워지기 때문이다.

//inst_fmt_opcode+inst_fmt_address의 값이 목적코드가 된다. format2는 플래그가
없으므로 inst_fmt_index는 없다.
else if(opcode[strlen(opcode)-1]=='R' && IMRArray[loop]->formType==formatTwo)
{
    inst_fmt_opcode = OPTAB[Counter].MachineCode;
    inst_fmt_opcode <=<=8;
    IMRArray[loop]->ObjectCode = inst_fmt_opcode;
    strcpy(operand, IMRArray[loop]->OperandField);

    if (isalpha(operand[0]) && operand[1]=='.' && isalpha(operand[2]))
    {
        for (search_regtab=0; search_regtab<7; search_regtab++)
        {
            if (operand[0]==REGTAB[search_regtab].regName)
                inst_fmt_address +=

REGTAB[search_regtab].regNum*16;

            if (operand[2]==REGTAB[search_regtab].regName)
                inst_fmt_address +=

```

```

REGTAB[search_regtab].regNum*16;
    }
}
else if(isalpha(operand[0]) && operand[1]!='W0')
{
    for(search_regtab=0; search_regtab<7; search_regtab++)
    {
        if(operand[0]==REGTAB[search_regtab].regName)
            inst_fmt_address +=
REGTAB[search_regtab].regNum*16;
    }

    }
    inst_fmt = inst_fmt_opcode+inst_fmt_address;
    IMRArray[loop]->ObjectCode = inst_fmt;
}
//format2인 경우 실행
//format2는 16bit이므로 opcode를 8bit 좌측으로 이동
//SHIFTL, RMO, SVC 연산은 피연산자가 2개이거나 1개인 경우가 존재한다.
//피연산자로 쓰인 레지스터를 REGTAB에서 검색한다.
//피연산자 레지스터가 2개인 경우 첫 번째 레지스터는 레지스터의 값에다가 16을
    공급한다.

    //두 번째 레지스터는 레지스터의 값에다가 1을 공급한다. 2개의 값을 더한 후 address에
    저장

    //16과 1을 공급하는 이유는 operand field가 1byte인데 첫 번째 레지스터는 앞쪽 4bit,
    두 번째 레지스터는 뒤쪽 4bit에 저장되기 때문이다.
    //피연산자가 1개인 경우 REGTAB에서 레지스터를 검색한 후 레지스터의 값과 16을 곱한
    다음 address에 저장

    //16을 공급하는 이유는 레지스터가 1개일 때 1byte에서 상위 4bit에 값이 저장되고 하위
    4bit는 0으로 채워지기 때문이다.
    //inst_fmt_opcode+inst_fmt_address의 값이 목적코드가 된다. format2는 플래그가
    없으므로 inst_fmt_index는 없다.
    else if((!strcmp(opcode, "SHIFTL") || !strcmp(opcode, "RMO") || !strcmp(opcode,
"SVC")) && IMRArray[loop]->formType==formatTwo)
    {
        inst_fmt_opcode = OPTAB[Counter].ManchineCode;
        inst_fmt_opcode <<=8;
        IMRArray[loop]->ObjectCode = inst_fmt_opcode;
        strcpy(operand, IMRArray[loop]->OperandField);

        if(isalpha(operand[0]) && operand[1]==' ' && isalpha(operand[2]))
        {
            for(search_regtab=0; search_regtab<7; search_regtab++)
            {
                if(operand[0]==REGTAB[search_regtab].regName)
                    inst_fmt_address +=
REGTAB[search_regtab].regNum*16;

                if(operand[2]==REGTAB[search_regtab].regName)
                    inst_fmt_address +=
REGTAB[search_regtab].regNum*16;
            }
        }
        else if(isalpha(operand[0]) && operand[1]!='W0')
        {
            for(search_regtab=0; search_regtab<7; search_regtab++)
            {
                if(operand[0]==REGTAB[search_regtab].regName)
                    inst_fmt_address +=
REGTAB[search_regtab].regNum*16;
            }
        }
    }
}

```

```

    }
    inst_fmt = inst_fmt_opcode+inst_fmt_address;
    IMRArray[loop]->ObjectCode = inst_fmt;
}
//format1인 경우 실행
//format1은 1byte이므로 OPTAB에 machine code가 목적코드가 된다.
else if((opcode[strlen(opcode)-1]=='0' || !strcmp(opcode, "FIX") || !strcmp(opcode,
"FLOAT") || !strcmp(opcode, "NORM"))
    && IMRArray[loop]->formType==formatOne)
{
    inst_fmt_opcode = OPTAB[Counter].MachineCode;
    IMRArray[loop]->ObjectCode = inst_fmt_opcode;

    inst_fmt=inst_fmt_opcode;
    IMRArray[loop]->ObjectCode=inst_fmt;
}
//format3인 경우 실행
//opcode는 SICXE이므로 연산코드+3h를 해서 구한다.
//foramt3는 24bit를 사용해서 명령어를 표현하므로 opcode는 16bit 좌측으로 이동한다.
//opcode가 RSUB인 경우에는 플래그 비트와 TA가 필요없다. 연산코드가 목적코드가 된다.
//format3는 relative-addressing으로 구동되므로 해당 프로그램에서는 pc-relative
addressing을 사용했다.

//TA와 pc가 가리키는 주소를 빼서 relative-address를 구했다.
//operand,X인 경우 indexed addressing이므로 플래그는 8+2=A가 된다.
//operand,X가 아닌 경우 플래그는 2가 된다.
//inst_fmt_opcode+inst_fmt_index+inst_fmt_address의 값이 목적코드가 된다.
else if(IMRArray[loop]->formType==formatThree)
{
    inst_fmt_opcode = OPTAB[Counter].MachineCode+0x03;
    inst_fmt_opcode <=16;
    IMRArray[loop]->ObjectCode = inst_fmt_opcode;
    strcpy(operand, IMRArray[loop]->OperandField);

    if(strcmp(opcode, "RSUB"))
    {
        if (operand[strlen(operand)-2] == ',' &&
(operand[strlen(operand)-1] == 'X' || operand[strlen(operand)-1] == 'x')){
            inst_fmt_index = 0x00A000;
            operand[strlen(operand)-2] = 'W0';
        }
        else
            inst_fmt_index = 0x002000;

        for(search_symtab = 0; search_symtab<SymtabCounter;
search_symtab++){
            if(!strcmp(operand, SYMTAB[search_symtab].Label))
                //PC-relative addressing.
                inst_fmt_address =
(long)SYMTAB[search_symtab].Address - LOCCTR[loop];
        }
    }
    inst_fmt = inst_fmt_opcode + inst_fmt_index + inst_fmt_address;
    IMRArray[loop]->ObjectCode = inst_fmt;
}
}
//연산자가 WORD인 경우 실행
//피연산자를 중간파일에서 가져온 다음 피연산자 내부에 '.'이 있는지 확인

```

```

//'. '이 존재하면 피연산자의 값은 실수이다.
//strchr로 실수를 판별한 후 실수이면 피연산자를 atof로 실수로 변환한 다음 중간파일
FloatNum에 저장

//실수이면 중간파일 FloatFlag는 1이 됨
//실수가 아니면 피연산자를 정수로 변환한 다음 중간파일 ObjectCode에 저장
else if (!strcmp(opcode, "WORD")){
    strcpy(operand, IMRArray[loop]->OperandField);
    if(strchr(operand, '.'))
    {
        IMRArray[loop]->FloatNum=atof(operand);
        IMRArray[loop]->FloatFlag=1;
    }
    else
    {
        IMRArray[loop]->ObjectCode = StrToDec(operand); //float 수정할 곳
    }
}
//연산자가 BYTE인 경우 실행
//BYTE C'----' 형태인 경우 for문을 사용해서 C'----' 내부의 값을 int형으로 변환한 다음
ObjectCode에 저장

//ObjectCode에 저장된 값을 좌측으로 8bit 이동한다. 이동하는 이유는 C'를 없애기 위해서
//BYTE X'---' 형태인 경우 X'---' 내부의 값을 hex로 변환한 다음 ObjectCode에 저장한다.
//ObjectCode에 저장된 값을 좌측으로 8bit 이동한다. 이동하는 이유는 X'를 없애기 위해서
else if (!strcmp(opcode, "BYTE")){
    strcpy(operand, IMRArray[loop]->OperandField);
    IMRArray[loop]->ObjectCode = 0;

    if(operand[0]=='C' || operand[0]=='c' && operand[1]=='W'){
        for (x = 2; x<=(int)(strlen(operand)-2); x++){
            IMRArray[loop]->ObjectCode=IMRArray[loop]->ObjectCode +
            (int)operand[x];
            IMRArray[loop]->ObjectCode<<=8;
        }
    }

    if(operand[0]=='X' || operand[0]=='x' && operand[1]=='W'){
        char *operand_ptr;
        operand_ptr = &operand[2]; //X' 다음에 값을 가리킴
        *(operand_ptr+2)='W0'; //X'---에서 마지막 '를 지움
        for (x=2; x<=(int)(strlen(operand)-2); x++){
            IMRArray[loop]->ObjectCode=IMRArray[loop]->ObjectCode +
            StrToHex(operand_ptr);
            IMRArray[loop]->ObjectCode<<=8;
        }
    }

    //좌측으로 8bit 이동한 것을 원래 상태로 복귀
    IMRArray[loop]->ObjectCode>>=8;
}

CreateProgramList(); //List file creation
CreateObjectCode(); //object file creation

//intermediate structure free
for (loop = 0; loop<ArrayIndex; loop++){
    free(IMRArray[loop]);
}

printf("Completed Assembly\n");

```

```

        fclose(fptr); //파일 종료
    }

```

Symbol Table :

```

Enter the file name you want to assembly <sic.asm>:project.asm
Pass 1 Processing...

SYMBOL TABLE
-----
LABEL    ADDRESS
-----
LABEL1    14
LABEL2    22
LABEL3    38
LABEL4    55
LABEL5    6e
LABEL6    82
REF1      90
STAT      93
EOF       96
DEVICE    99
RETADR    9a
BOX       9d
TEST      a0
FLOAT1    bf
FLOAT2    c2

Pass 2 Processing...
Creating Object Code...

```

Symbol table은 패스 1에서 생성된다. 파일로부터 명령어를 읽어와서 버퍼에 저장한 다음 명령어를 파싱해서 레이블을 구한다. 레이블을 구한 후에 RecordSymtab 함수를 호출하면서 인자로 레이블을 전달한다. 전달된 레이블은 symbol table에 저장되고 레이블의 주소는 location counter를 저장하는 LOCCTR에서 읽어온 다음 symbol table에 저장한다. 그러므로 패스 1이 끝나면 위와 같은 symbol table를 얻을 수 있다.

Before Program Relocation

```

sicxe.obj - 메모장
파일(F) 편집(E) 서식(O) 보기(V) 도움말(H)
H^PR0G ^000000^0000c5
T^000000^1c^172097^77100090^77a086^1b2083^9004^43207e^b410^2b2079^a045^272074
T^00001c^1c^9c05^f4^3f207e^33207b^372078^3b2075^4b1000a0^4b206e^03205b^6b2058
T^000038^1d^532055^0b205c^6f204f^77204c^072049^d32049^232043^9803^47203e^db2044
T^000055^1c^ac43^4f0000^a400^a800^f0^ef202e^0f202b^7b2028^572025^d72022^172029
T^000071^1c^7f2029^eb2026^872023^132020^1f2010^9404^b050^e32012^f8^2f2008^b800
T^00008d^1d^df2009^00000a^000001^454f46^05^000001^6f100096^732015
T^0000aa^1b^8b2015^5b2012^67200f^63200c^5f2009^832003^c4^c0^c8^0000c03f^00002841
M000004^05+PR0G
M00002c^05+PR0G
M0000a4^05+PR0G
E^000000

```


해당 실행 결과는 program relocation이 되지 않은 경우이다. START 명령어의 operand가 0이면 프로그램의 location counter는 상대주소를 가진다. Format3 명령어는 relative-addressing을 하므로 M레코드가 필요 없다. 그러나 format4 명령어는 absolute-addressing을 하므로 목적프로그램이 생성될 때 M레코드가 삽입되어야 한다. M레코드는 프로그램이 loader에 의해 loading될 때 수정해야 될 위치를 나타낸다.

After Program Relocation

```

H^PROG ^001000^0000c5
T^001000^1c^172097^77101090^77a086^1b2083^9004^43207e^b410^2b2079^a045^272074
T^00101c^1c^9c05^f4^3f207e^33207b^372078^3b2075^4b1010a0^4b206e^03205b^6b2058
T^001038^1d^532055^0b205c^6f204f^77204c^072049^d32049^232043^9803^47203e^db2044
T^001055^1c^ac43^4f0000^a400^a800^f0^ef202e^0f202b^7b2028^572025^d72022^172029
T^001071^1c^7f2029^eb2026^872023^132020^1f2010^9404^b050^e32012^f8^2f2008^b800
T^00108d^1d^df2009^00000a^000001^454f46^05^000001^6f101096^732015
T^0010aa^1b^8b2015^5b2012^67200f^63200c^5f2009^832003^c4^c0^c8^0000c03f^00002841
E^001000
  
```

START의 operand가 load point를 가지는 경우이다. 프로그램이 load point를 가지는 상태에서 목적프로그램이 생성되면 프로그램은 loading시에 재배치가 필요 없다. 그러므로 위에 결과는 load point 1000을 가지므로 M레코드가 삽입되지 않는다.

cmd에서 실행결과 화면 (before program relocation)

```

Pass 2 Processing...
Creating Object Code...

H^PROG 0000000000c5
T0000001c1720977710009077a0861b2083900443207eb4102b2079a045272074
T000001c1c9c05f43f207e33207b3720783b20754b1000a04b206e03205b6b2058
T0000381d5320550b205c6f204f77204c072049d32049232043980347203edb2044
T0000551cac434f0000a400a800f0ef202e0f202b7b2028572025d72022172029
T0000711c7f2029eb20268720231320201f20109404b050e32012f82f2008b800
T00008d1ddf200900000a000001454f46050000016f100096732015
T0000aa1b8b20155b201267200f63200c5f2009832003c4c0c80000c03f00002841
M00000405+PROG
M00002c05+PROG
M0000a405+PROG
E0000000

Completed Assembly
  
```

어셈블러의 패스 1과 패스2가 끝난 후 콘솔화면에 목적프로그램이 출력된다. 해당 결과는 load point가 지정되지 않은 프로그램이므로 목적프로그램에는 M레코드가 삽입되어 있다.

생성된 LIST 파일

sicxe.list - 메모장					
파일(F)	편집(E)	서식(O)	보기(V)	도움말(H)	
LOC	LABEL	OPERATOR	OPERAND	OBJECT	CODE
0000	PROG	START	0		
0000		STL	RETADR	172097	
0003		+LDT	REF1	77100090	
0007		LDT	REF1,X	77a086	
000a		ADD	REF1	1b2083	
000d		ADDR	A,S	009004	
000f		AND	REF1	43207e	
0012		CLEAR	X	00b410	
0014	LABEL1	COMP	REF1	2b2079	
0017		COMPR	S,T	00a045	
0019		DIV	REF1	272074	
001c		DIVR	A,T	009c05	
001e		HIO		0000f4	
001f		J	TEST	3f207e	
0022	LABEL2	JEQ	TEST	33207b	
0025		JGT	TEST	372078	
0028		JLT	TEST	3b2075	
002b		+JSUB	TEST	4b1000a0	
002f		JSUB	TEST	4b206e	
0032		LDA	REF1	03205b	
0035		LDB	REF1	6b2058	
0038	LABEL3	LDCH	REF1	532055	
003b		LDL	RETADR	0b205c	
003e		LDS	REF1	6f204f	
0041		LDT	REF1	77204c	
0044		LDX	REF1	072049	
0047		LPS	STAT	d32049	
004a		MUL	REF1	232043	
004d		MULR	A,B	009803	
004f		OR	REF1	47203e	
0052		RD	DEVICE	db2044	
0055	LABEL4	RMO	S,B	00ac43	
0057		RSUB		4f0000	
005a		SHIFTL	REF1,A	00a400	
005c		SHIFTR	REF1,A	00a800	
005e		SIO		0000f0	
005f		SSK	REF1	ef202e	
0062		STA	REF1	0f202b	
0065		STB	REF1	7b2028	
0068		STCH	REF1	572025	
006b		STI	REF1	d72022	
006e	LABEL5	STL	RETADR	172029	
0071		STS	BOX	7f2029	
0074		STSW	BOX	eb2026	
0077		STT	BOX	872023	
007a		STX	BOX	132020	
007d		SUB	REF1	1f2010	
0080		SUBR	A,S	009404	
0082	LABEL6	SVC	T	00b050	
0084		TD	DEVICE	e32012	
0087		TIO		0000f8	
0088		TIX	STAT	2f2008	

008b		TIXR	A	00b800
008d		WD	DEVICE	df2009
0090	REF1	WORD	10	00000a
0093	STAT	WORD	1	000001
0096	EOF	BYTE	c'EOF'	454f46
0099	DEVICE	BYTE	x'05'	000005
009a	RETADR	RESW	1	
009d	BOX	RESW	1	
00a0	TEST	WORD	1	000001
00a3		+LDS	EOF	6f100096
00a7		LDF	FLOAT1	732015
00aa		COMP	FLOAT2	8b2015
00ad		ADDF	FLOAT2	5b2012
00b0		DIVF	FLOAT2	67200f
00b3		MULF	FLOAT2	63200c
00b6		SUBF	FLOAT2	5f2009
00b9		STF	FLOAT1	832003
00bc		FIX		0000c4
00bd		FLOAT		0000c0
00be		NORM		0000c8
00bf	FLOAT1	WORD	1.5	0000c03f
00c2	FLOAT2	WORD	10.5	00002841
00c5		END	PROG	

어셈블러 패스1 , 패스2가 끝나면 intermediate structure array에 저장되어 있는 데이터를 CreateProgramList(), CreateObjectCode() 함수를 호출해서 object file과 List file을 생성한다. 위에 실행화면은 CreateProgramList 함수가 호출된 후에 생성된 sicxe.list 파일의 캡처 화면이다. list파일을 보면 00a3까지는 instruction set 1에 결과를 나타내고 00a7부터 00be까지는 instruction set 2에 결과를 나타낸다. 00bf, 00c2는 실수를 저장한 결과이다.

소감 :

이번 프로젝트 과제를 수행하면서 어셈블러의 동작 과정에 대해 매우 깊게 이해할 수 있었다. 기존 어셈블러의 실행과정을 어렵듯이 알았다면 프로젝트를 마무리한 현재에는 매우 자세한 동작과정을 알 수 있게 되었다. 시스템 프로그램이라는 것이 응용프로그램처럼 눈에 띄는 역할을 하지 않지만 우리가 모르는 사이 매우 중요한 역할을 하고 시스템프로그램이 존재하지 않는다면 응용프로그램도 사용할 수 없음을 깨달았다.