

Ucode-Interpreter

분석과제



과목 : 컴파일러 02
학과 : 컴퓨터공학
학번 : 2020112011
이름 : 정찬형
제출일 : 2025.11.30.

1. 개요

본 보고서는 U-Code Interpreter(ucodei.cpp)의 컴파일 오류를 수정하고, 인터프리터의 구조와 U-Code 문법을 분석하며, 이를 바탕으로 마방진 생성 프로그램을 구현 및 실험한 결과를 기술합니다.

주요 수행 내용은 다음과 같습니다.

1. 소스 코드 수정: ucodei.cpp의 C++ 표준 호환성 문제(문자열 상수 처리, main 함수 반환형)를 해결하여 정상적으로 컴파일되도록 수정하였습니다.
2. 인터프리터 분석: 소스 코드를 분석하여 U-Code 명령어 집합과 동작 방식을 파악하고 문법을 추론하였습니다.
3. 샘플 실험: 제공된 샘플 코드(factorial, bubble, perfect)를 실행하여 인터프리터의 정상 동작을 검증하였습니다.
4. 마방진 구현: 분석된 U-Code 문법을 활용하여 홀수 차수의 마방진을 생성하는 프로그램을 작성하고 실험하였습니다.

2. 수정 사항

2.1. 문자열 상수 타입 불일치 수정 (-Wwrite-strings)

문제점: ISO C++에서는 문자열 상수(string constant)를 char*로 변환하는 것을 금지합니다. 기존 코드에서는 opcodeName 배열과 errmsg 함수에서 문자열 상수를 char* 타입으로 다루고 있어 경고가 발생했습니다.

수정 내용: opcodeName 배열의 선언을 char*에서 const char*로 변경하였습니다.

```
// 변경 전
char* opcodeName[NO_OPCODES] = { ... };
```

```
// 변경 후
const char* opcodeName[NO_OPCODES] = { ... };
```

errmsg 함수의 매개변수 타입을 char*에서 const char*로 변경하였습니다.

```
// 변경 전
void errmsg(char* s, char* s2 = "") { ... }
```

```
// 변경 후
void errmsg(const char* s, const char* s2 = "") { ... }
```

2.2. main 함수 반환 타입 수정

문제점: 표준 C++에서 main 함수는 반드시 int를 반환해야 합니다. 기존 코드의 void main은 비표준이므로 오류가 발생했습니다.

수정 내용: main 함수의 반환 타입을 void에서 int로 변경하고, 함수 종료 시 return 0; 를 추가하였습니다.

```
// 변경 전
void main(int argc, char* argv[]) {
    // ...
}

// 변경 후
int main(int argc, char* argv[]) {
    // ...
    return 0;
}
```

3. U-Code Interpreter 분석 및 문법 추론

3.1. ucodei.cpp 분석

ucodei.cpp는 U-Code 어셈블리어를 읽어 기계어(가상 코드)로 변환하는 Assemble 단계와, 이를 실행하는 Interpret 단계로 구성되어 있습니다.

명령어 정의 (opcodeName, executable, opcodeCycle):

opcodeName: U-Code 명령어의 니모닉(mnemonic) 문자열 배열입니다. (예: “notop”, “add”, “lod” 등)

executable: 각 명령어가 실행 가능한지 여부를 나타냅니다. nop, sym 등은 실행되지 않는 명령어입니다.

opcodeCycle: 각 명령어 실행에 소요되는 가상 사이클 수입니다. 성능 측정에 사용됩니다.

Assemble 클래스:

소스 파일을 한 줄씩 읽어 파싱합니다.

getLabel() : 라벨을 파싱하고 심볼 테이블(Label 클래스)에 등록합니다.

getOpcode() : 명령어 니모닉을 읽어 내부 정수 코드(enum opcode)로 변환합니다.

getOperand(): 명령어에 따라 필요한 피연산자를 읽어옵니다.

Interpret 클래스:

스택 기반 가상 머신입니다.

Stack : 데이터 및 제어 정보를 저장하는 스택입니다.

execute(): 변환된 명령어를 순차적으로 실행합니다. switch-case 문을 통해 각 Opcode에 맞는 동작을 수행합니다.

3.2. 문법 추론 과정 및 결과

소스 코드의 Assemble::assemble() 함수와 Assemble::getOpcode(), Assemble::getOperand() 함수를 분석하여 U-Code의 문법을 추측했습니다.

3.2.1. 명령어 형식

assemble() 함수의 파싱 로직에 따르면, U-Code 명령어는 다음과 같은 형식을 가집니다.

Label Opcode Operand1 Operand2 Operand3

- Label: 선택 사항이며, 점프 명령어의 대상이 됩니다.
- Opcode: 명령어 코드 (예: lod, str, add 등)
- Operand: 명령어에 따라 0개에서 3개까지의 피연산자를 가집니다.

3.2.2. 명령어 상세 목록 (분석결과)

switch(n) 문과 execute() 함수의 동작을 분석하여 각 명령어의 피연산자 개수와 동작을 정리하였습니다.

1) 산술 및 논리 연산 (Arithmetic & Logical) 스택의 상위 요소들을 사용하여 연산을 수행하고 결과를 스택에 푸시합니다.

명령어	피연산자	설명	동작 (Stack)
notop	0	논리 부정 (Logical NOT)	push(!pop())
neg	0	부호 반전 (Negation)	push(-pop())
add	0	덧셈	v2=pop, v1=pop, push(v1 + v2)
sub	0	뺄셈	v2=pop, v1=pop, push(v1 - v2)
mult	0	곱셈	v2=pop, v1=pop, push(v1 * v2)
div	0	나눗셈 (몫)	v2=pop, v1=pop, push(v1 / v2)
mod	0	나머지 연산	v2=pop, v1=pop, push(v1 % v2)
and	0	논리 곱 (AND)	v2=pop, v1=pop, push(v1 & v2)
or	0	논리 합 (OR)	v2=pop, v1=pop, push(v1 v2)
gt	0	크다 (Greater Than)	v2=pop, v1=pop, push(v1 > v2)
lt	0	작다 (Less Than)	v2=pop, v1=pop, push(v1 < v2)
ge	0	크거나 같다 (Greater Equal)	v2=pop, v1=pop, push(v1 >= v2)
le	0	작거나 같다 (Less Equal)	v2=pop, v1=pop, push(v1 <= v2)
eq	0	같다 (Equal)	v2=pop, v1=pop, push(v1 == v2)
ne	0	같지 않다 (Not Equal)	v2=pop, v1=pop, push(v1 != v2)
inc	0	증가 (Increment)	v=pop, push(++v)
dec	0	감소 (Decrement)	v=pop, push(--v)

2) 스택 조작 (Stack Manipulation)

명령어	피연산자	설명	동작
dup	0	스택 상단 요소 복제	v=pop, push(v), push(v)
swp	0	스택 상단 두 요소 교환	v2=pop, v1=pop, push(v2), push(v1)
ldc	1	상수 로드 (Load Constant)	push(Operand1)

3) 메모리 및 변수 접근 (Memory & Variable Access)

변수는 정적 깊이 차이와 Offset으로 접근합니다.

명령어	피연산자	설명	동작
lod	2	변수 값 로드 (Load)	push(Stack[Addr(Op1, Op2)])
str	2	변수 값 저장 (Store)	Stack[Addr(Op1, Op2)] = pop()
lda	2	변수 주소 로드 (Load Address)	push(Addr(Op1, Op2))
ldi	0	간접 로드 (Load Indirect)	addr=pop, push(Stack[addr])
sti	0	간접 저장 (Store Indirect)	val=pop, addr=pop, Stack[addr]=val

4) 제어 흐름 (Control Flow)

명령어	피연산자	설명	동작
ujp	1	무조건 점프 (Unconditional Jump)	PC = LabelAddress
tjp	1	참일 때 점프 (True Jump)	if (pop()) PC = LabelAddress
fjp	1	거짓일 때 점프 (False Jump)	if (!pop()) PC = LabelAddress

chkh	1	상한 체크 (Check High)	v=pop, if(v > 0p1) Error, push(v)
chkl	1	하한 체크 (Check Low)	v=pop, if(v < 0p1) Error, push(v)
nop	0	아무 동작 안 함 (No Operation)	-

5) 프로시저 및 함수 (Procedure & Function)

명령어	피연산자	설명	동작
ldp	0	프로시저 호출 준비 (Load Parameters)	스택 프레임 준비
call	1	프로시저 호출 (Call)	PC = LabelAddress (Return Addr 저장)
ret	0	프로시저 복귀 (Return)	호출자에게 복귀, 스택 프레임 해제
retv	0	값 반환 복귀 (Return Value)	val=pop, 복귀 후 push(val)
proc	3	프로시저 시작 선언	스택 프레임 초기화
bgn	1	프로그램 시작	SP = SP + 0p1 (전역 변수 공간 확보)
end	0	프로그램 종료	실행 종료

6) 미리 정의된 프로시저 (Predefined Procedures)

call 명령어로 호출할 수 있는 내장 함수들입니다.

read: 정수 입력 (call read)

write: 정수 출력 (call write)

lf: 줄바꿈 출력 (call lf)

4. 샘플 프로그램 실험

제공된 Samples 디렉토리의 예제 코드 중 3개를 선택하여 실행하고 결과를 확인 하였습니다.

4.1. 실험 1: factorial.uco (팩토리얼 계산)

- 개요: 재귀 호출을 사용하여 입력된 수의 팩토리얼을 계산합니다.
- 입력: 5
- 실행 명령: `./intp Samples/factorial.uco output_fact.txt < input_fact.txt`
- 결과: $5 \times 4 \times 3 \times 2 \times 1 = 120$ 이 정확히 계산되었습니다.

4.2. 실험 2: bubble.uco (버블 정렬)

- 개요: 입력된 숫자들을 버블 정렬 알고리즘으로 오름차순 정렬합니다. 0이 입력되면 입력을 종료하고 정렬을 시작합니다.
- 입력: 5 3 8 1 2 0
- 실행 명령: `./intp Samples/bubble.uco output_bubble.txt < input_bubble.txt`
- 결과: 1 2 3 5 8 입력된 숫자들이 올바르게 정렬되었습니다.

4.3. 실험 3: perfect.uco (완전수 찾기)

- 개요: 1부터 500까지의 수 중에서 완전수(자신을 제외한 약수의 합이 자신과 같은 수)를 찾아 출력합니다.
- 입력: 없음 (상수 max = 500 사용)
- 실행 명령: `./intp Samples/perfect.uco output_perfect.txt`
- 결과: 6 28 496 500 이하의 완전수인 6, 28, 496이 정확히 출력되었습니다.

5. 마방진(Magic Square) 프로그램 작성 및 실험

5.1. 개요

U-Code를 사용하여 홀수 크기(3~15)의 마방진을 생성하는 프로그램을 작성하고 실험하였습니다.

5.2. 프로그램 로직 (magic.mc)

Mini C 언어로 작성된 마방진 생성 알고리즘은 다음과 같습니다.

1. 사용자로부터 정수 n 을 입력받습니다.
2. n 이 0이면 프로그램을 종료합니다.
3. n 이 짝수이면 입력을 무시하고 다시 입력받습니다.
4. n 이 홀수이면 Siamese method를 사용하여 마방진을 생성합니다.

5.2.1. 마방진 생성 알고리즘

홀수 차수 n 의 마방진을 생성하는 Siamese method는 다음과 같은 규칙을 따릅니다.

1. **시작 위치**: 첫 번째 숫자(1)를 첫 행의 가운데 열(row = 0, col = $n/2$)에 배치합니다.
2. **이동 규칙**: 다음 숫자는 현재 위치에서 **오른쪽 위 대각선 방향**(row - 1, col + 1)으로 이동하여 배치합니다.
3. **경계 처리 (Wrap-around)**: * 행이 0보다 작아지면 마지막 행($n - 1$)으로 이동합니다. * 열이 n 이상이 되면 첫 번째 열(0)로 이동합니다.
4. **충돌 처리**: 이동하려는 위치에 이미 숫자가 채워져 있다면, 이전 위치의 **바로 아래 행**(row + 1, col)에 숫자를 배치합니다. 5. 위 과정을 n^2 까지 반복합니다.

5.3. U-Code 구현 (magic.uco)

위의 로직을 U-Code로 변환하여 magic.uco 파일을 작성하였습니다. 2차원 배열 접근은 row * 15 + col 공식을 사용하여 1차원 배열로 시뮬레이션하였습니다.

5.4. 실험 결과

다음과 같은 입력값으로 실험을 수행하였습니다. * 입력: 3 (3x3 마방진 출력 예상) * 입력: 4 (무시됨) * 입력: 5 (5x5 마방진 출력 예상) * 입력: 0 (종료)

실행 명령:

```
./intp magic.uco output.txt < input.txt
```

실행 결과:

```
== Assembling ... ==
== Executing ... ==
== Result          ==
8 1 6
3 5 7
4 9 2
17 24 1 8 15
23 5 7 14 16
4 6 13 20 22
10 12 19 21 3
11 18 25 2 9
```

3x3 및 5x5 마방진이 정상적으로 출력되었으며, 짝수 입력은 무시되고 0 입력 시 프로그램이 종료됨을 확인하였습니다.

[붙임 1] magic.uco

main	proc	235	2	2
	sym	2	1	1
	sym	2	2	1
	sym	2	3	1
	sym	2	4	1
	sym	2	5	1
	sym	2	6	1
	sym	2	7	1
	sym	2	8	1
	sym	2	9	1
	sym	2	10	225
\$\$LOOP	nop			
	ldp			
	lda	2	1	
	call	read		
	lod	2	1	
	ldc	0		
	eq			
	tjp	\$\$EXIT		
	lod	2	1	
	ldc	2		
	mod			
	ldc	0		
	eq			
	tjp	\$\$LOOP		
	ldc	0		
	str	2	2	
\$\$INIT	nop			
	lod	2	2	

	ldc	225	
	ge		
	tjp	\$\$INIT_E	
	lda	2	10
	lod	2	2
	add		
	ldc	0	
	sti		
	lod	2	2
	inc		
	str	2	2
	ujp	\$\$INIT	
\$\$INIT_E	nop		
	ldc	0	
	str	2	4
	lod	2	1
	ldc	2	
	div		
	str	2	5
	ldc	1	
	str	2	6
	lod	2	1
	lod	2	1
	mult		
	str	2	7
\$\$FILL	nop		
	lod	2	6
	lod	2	7
	gt		
	tjp	\$\$PRINT	

	lda	2	10
	lod	2	4
	ldc	15	
	mult		
	lod	2	5
	add		
	add		
	lod	2	6
	sti		
	lod	2	6
	inc		
	str	2	6
	lod	2	4
	str	2	8
	lod	2	5
	str	2	9
	lod	2	4
	dec		
	str	2	4
	lod	2	5
	inc		
	str	2	5
	lod	2	4
	ldc	0	
	lt		
	fjp	\$\$CHK_C	
	lod	2	1
	dec		
	str	2	4
\$\$CHK_C	nop		

	lod	2	5
	lod	2	1
	ge		
	fjp	\$\$CHK_0	
	ldc	0	
	str	2	5
\$\$CHK_0	nop		
	lda	2	10
	lod	2	4
	ldc	15	
	mult		
	lod	2	5
	add		
	add		
	ldi		
	ldc	0	
	ne		
	fjp	\$\$FILL	
	lod	2	8
	inc		
	str	2	4
	lod	2	4
	lod	2	1
	eq		
	fjp	\$\$SKIP_W	
	ldc	0	
	str	2	4
\$\$SKIP_W	nop		
	lod	2	9
	str	2	5

	ujp	\$\$FILL	
\$\$PRINT	nop		
	ldc	0	
	str	2	2
\$\$PR_R	nop		
	lod	2	2
	lod	2	1
	ge		
	tjp	\$\$PR_D	
	ldc	0	
	str	2	3
\$\$PR_C	nop		
	lod	2	3
	lod	2	1
	ge		
	tjp	\$\$PR_RE	
	ldp		
	lda	2	10
	lod	2	2
	ldc	15	
	mult		
	lod	2	3
	add		
	add		
	ldi		
	call	write	
	lod	2	3
	inc		
	str	2	3
	ujp	\$\$PR_C	

```

$$PR_RE  nop
          ldp
          call      lf
          lod        2      2
          inc
          str        2      2
          ujp        $$PR_R
$$PR_D   nop
          ujp        $$LOOP
$$EXIT   nop
          ret
          bgn        0
          ldp
          call      main
          end

```