

# 어셈블리 프로그래밍 설계 및 실습

실험제목: Floating point

실험일자: 2020 년 10 월 19 일 (화)

제출일자: 2020 년 11 월 2 일 (월)

학 과: 컴퓨터공학과

담당교수: 이준환 교수님

학 번: 2019202052

성 명: 김 호 성

## 1. 제목및목적

### A. 제목

Floating point

### B. 목적

- Floating point 의 adder 를 구현하여 floating point 의 덧셈과 뺄셈을 실행한다.
- Floating point 의 special case 를 고려한다.

## 2. 설계 (Design)

### A. Pseudo code

Main

LDR r0  $\leftarrow$  Address1

LDR r10  $\leftarrow$  =float1

LDR r11  $\leftarrow$  =float2

MOV r1  $\leftarrow$  #0x3F800000

ADD r1 = r1 + #0x40000000

LDR r2  $\leftarrow$  [r10]

CMP r2, #0x80000000

MOVHI r3  $\leftarrow$  #1 ;Negative Number

MOVLS r3  $\leftarrow$  #0 ;Positive Number

LDREQ  $\leftarrow$  r2, [r11] ;Special case N1 = -0

BEQ ENDLNE2

CMP r2, #0x00000000

LDREQ r2, [r11] ;Special case N1 = +0

BEQ ENDLNE2

CMP r2, r1 ;Special case N1 = Positive Infinite Num

BEQ N1\_is\_Positive\_Infinite

CMP r2, #0xFF800000

;Special case N1 = Negative Infinite Num

BEQ N1\_is\_Negative\_Infinite

MOV r2  $\leftarrow$  r2, ROR#23 ;Rotation for Bit Clear

BIC r4  $\leftarrow$  r2, #0xFFFFF00 ;Bit Clear for Exponent

MOV r5  $\leftarrow$  r2, LSR#9

;Shift by 9 to the right to obtain the Mantissa value

MOV r2  $\leftarrow$  r2, ROR#9 ;Restore original Values

LDR r6  $\leftarrow$  [r11]

CMP r6, #0x80000000

MOVH1 r7  $\leftarrow$  #1 ;Negative Number

MOVLS r7  $\leftarrow$  #0 ;Positive Number

LDREQ r2  $\leftarrow$  [r10] ;Special case N2 = -0

BEQ ENDLINE2 ;go to ENDLINE2

CMP r6, #0x00000000

LDREQ r2  $\leftarrow$  [r10] ;Special case N2 = +0

BEQ ENDLINE2

CMP r6, r1 ;Special case N2 = Positive Infinite Num

BEQ N2\_is\_Positive\_Infinite

CMP r6, #0xFF800000

;Special case N2 = Negative Infinite Num

BEQ N2\_is\_Negative\_Infinite

MOV r6  $\leftarrow$  r6, ROR#23 ;Rotation for Bit Clear

BIC r8  $\leftarrow$  r6, #0xFFFFF00 ;Bit Clear for Exponent

MOV r9  $\leftarrow$  r6 LSR#9

;Shift by 9 to the right to obtain the Mantissa value

MOV r6  $\leftarrow$  r6 ROR#9 ;Restore original values

CMP r3, r7

BEQ EQUAL

BNE NOTEQUAL

EQUAL

ADD r5 = r5 + #0x00800000

ADD r5 = r9 + #0x00800000

;Attaching 1 in front of Mantissa type

CMP r4, r8 ;Comparing Exponent

SUBGT r10 = r3 - r8

SUBGT r13 = r4 - #0x0000007F

SUBLT r10 = r8 - r4

;Subtract small Exponent value from large Exponent

SUBLT r13 = r8 - #0x0000007F

;Subtract 127 from Exponent value

MOVGT r11  $\leftarrow$  r9, LSR r10

MOVLT r11  $\leftarrow$  r5, LSR r10

;Shift Mantissa to the right by the difference of Exponent value

ADDGT r12 = r5 + r11

ADDGT r12 = r9 + r11

;Add two Mantissa values with equal Exponent values

CMP r12, #0x01000000 ;Normalize

MOVHS r12  $\leftarrow$  r12, LSR #1

ADDHS r13  $\leftarrow$  r13, #1

MOV r2  $\leftarrow$  #0 ;Initialize r2

MOV r3  $\leftarrow$  r3, ROR #1

ADD r2 = r2 + r3

;Addition after rotation to obtain sign bit

MOV r12  $\leftarrow$  r12, LSL#9

MOV r12  $\leftarrow$  r12, LSR#9

ADD r2 = r2 + r12 ;Extract Mantissa value using Shift

ADD r13 = r13 + #0x0000007F

MOV r13  $\leftarrow$  r13, ROR #9

ADD r2 = r2 + r13

;Add 127 to get Exponent value and extract

B ENDLINE2

NOTEQUAL

CMP r5, r9

;Compares absolute values and stores 0 or 1 in r1

MOVHI r1  $\leftarrow$  #1

MOVLS r1  $\leftarrow$  #9

ADD r5 = r5 + #0x00800000

ADD r9 = r9 + #0x00800000

;Attaching 1 in front of Mantissa type

CMP r5, r9 ;Comparing Exponent

CMPEQ r4, r8 ;Exponent comparison if equal

MOVEQ r2  $\leftarrow$  #0 ;Insert 0 to r2, if equal

BEQ ENDLINE2 ;Go to ENDLINE2, if equal

CMP r4, r8 ;Comparing Exponent

SUBGT r10 = r4 - r8

SUBGT r13 = r4 - #0x0000007F

SUBLE r10 = r8 - r4

;Subtract small Exponent value from large Exponent

SUBLE r13 = r8 - #0x0000007F

;Subtract 127 from Exponent value

MOVGT r9  $\leftarrow$  r9, LSR r10

MOVLE r5  $\leftarrow$  r5, LSR r10

;Shift Mantissa to the right by the difference of Exponent value

CMP r1, #1

SUBEQ r12 = r5 - r9

SUBNE r12 = r0 - r5

;The absolute value flag is used to subtract a small value from a large value

LOOP

CMP r12, #0x00800000

;Condition for Normalizing Mantissa value

MOVLS r12  $\leftarrow$  r12, LSL#1

;Shift the Mantissa value to the left by 1

SUBLS r13 = r13 - #1

;Subtract 1 to the exponent value

CMP r12, #0x00800000 ; r12 - 0x00800000

BLO LOOP ;(if r12 < #0x00800000)

BHS ENDLINE1 ;(if r12 >= #0x00800000)

ENDLINE1

MOV r2  $\leftarrow$  #0 ;Initialize r2

CMP r1, #1 ;Sign bit Checking

MOVEQ r3  $\leftarrow$  r3, ROR#1

MOVNE r7  $\leftarrow$  r7, ROR#1

ADDEQ r2 = r2 + r3

```

;Addition after rotation to obtain sign bit
ADDNE r2 = r2 + r7
MOV r12 ← r12, LSL#9
MOV r12 ← r12, LSR#9
ADD r2 = r2 + r12
ADD r13 = r13 + #0x0000007F
;Extract Mantissa value using Shift
MOV r13 ← r13, ROR#9
ADD r2 = r2 + r13
B ENDLINE2 ;Add 127 to get Exponent value and extract

```

N1\_is\_Positive\_Infinite

```

LDR r6 ← [r11] ;Load float2
CMP r6, #0xFF800000
;special case N2_is_Positive_Infinite number
MOVEQ r2 ← #0x00000000
;-infinite + infinite = 0
B ENDLINE2 ;go to ENDLINE2

```

N1\_is\_Negative\_Infinite

```

LDR r6 ← [r11] ;Load float2
CMP r6, r1 ;r1 = #0x7F800000
MOVEQ r2 ← #0x00000000
;-infinite + infinite = 0
B ENDLINE2

```

```

;else case: -infinite +- RealNumber = -infinite
;and current value of r2 = +infinite => skip other conditions.

```

N2\_is\_Positive\_Infinite

```

CMP r2, #0xFF800000
;special case N1_is_Negative_Infinite number
MOVEQ r2 ← #0x00000000
;-infinite + infinite = 0

```

MOVNE r2  $\leftarrow$  r1

;else case: +-Real number + infinite = +infinite

B ENDLINE2 ;go to ENDLINE2

N2\_is\_Negative\_Infinite

CMP r2, r1

;special case N1\_is\_Positive\_Infinite number

MOV EQ  $\leftarrow$  r2, #0x00000000

;+infinite +(-infinite) = 0

MOVNE r2  $\leftarrow$  r6

;else case: +-Real number +(-infinite) = -infinite

;skip B ENDLINE2 (No need)

ENDLINE2

STR r2  $\rightarrow$  [r0]

;Store r2 value in the memory address value of r0

MOV pc, lr

float1 & 0x3FC00000

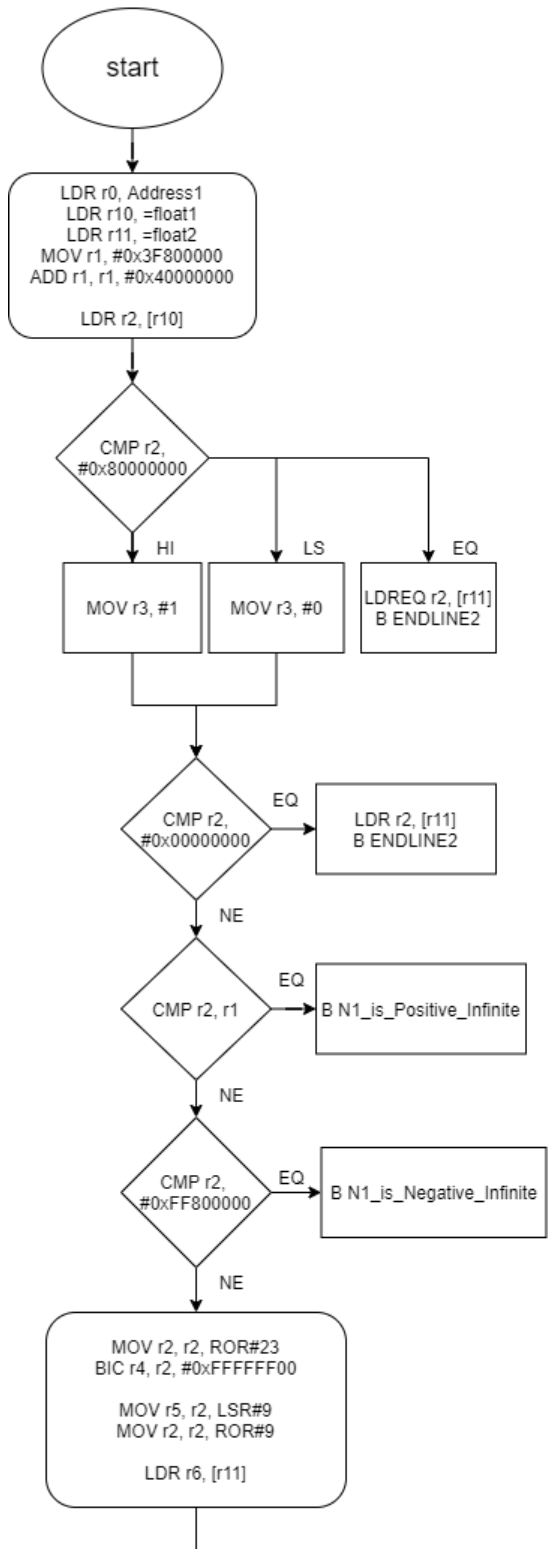
float2 & 0x40500000

Address1 DCD &40000

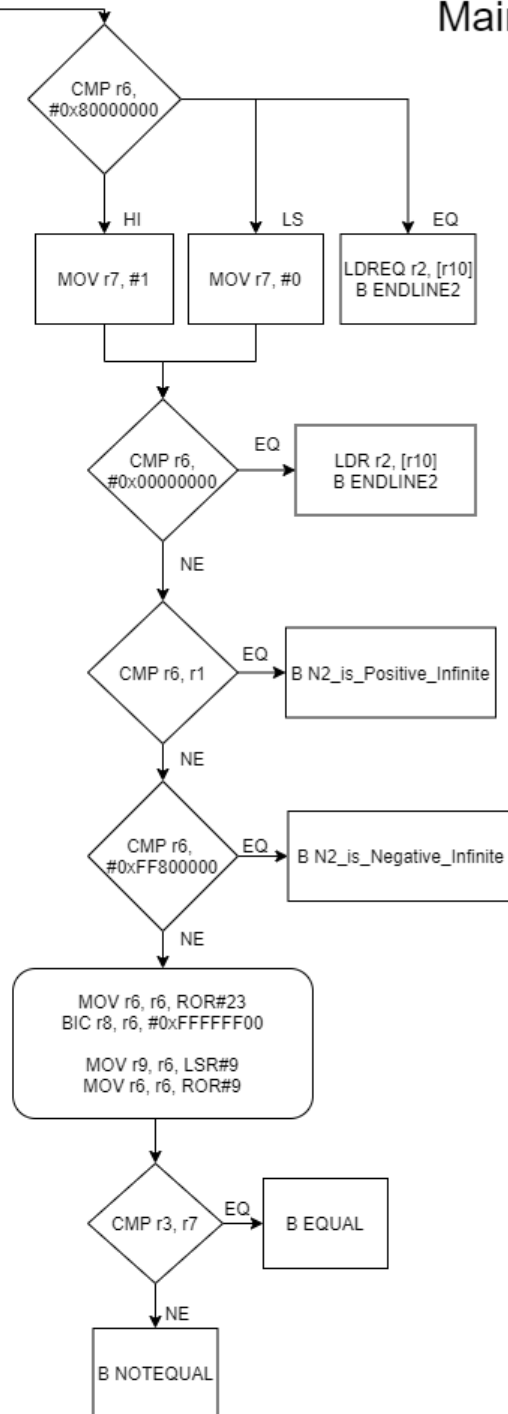
END

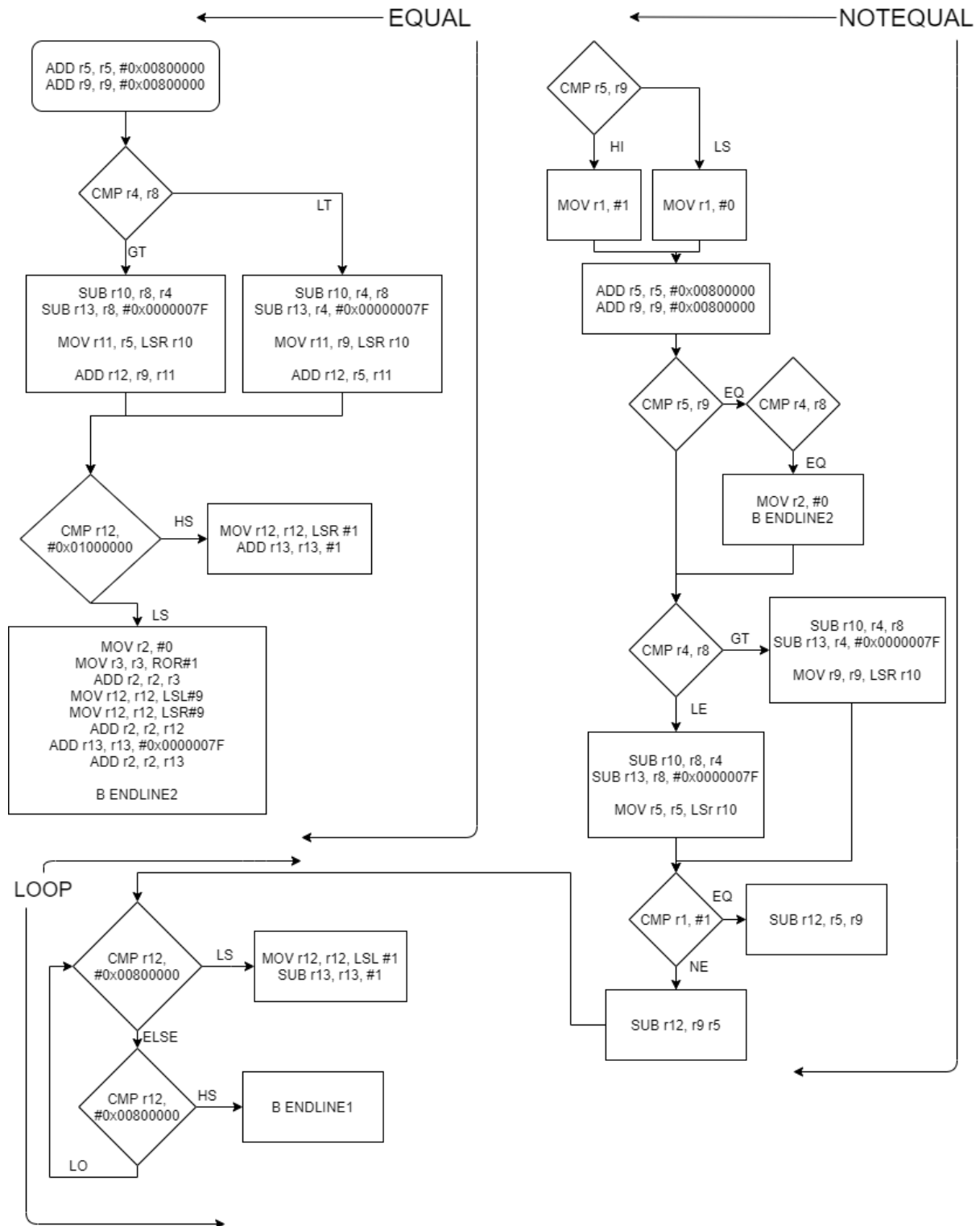


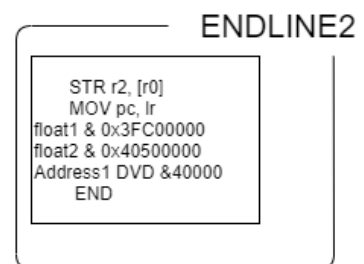
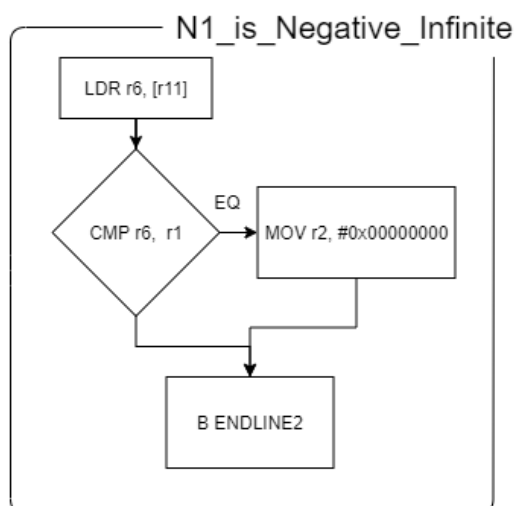
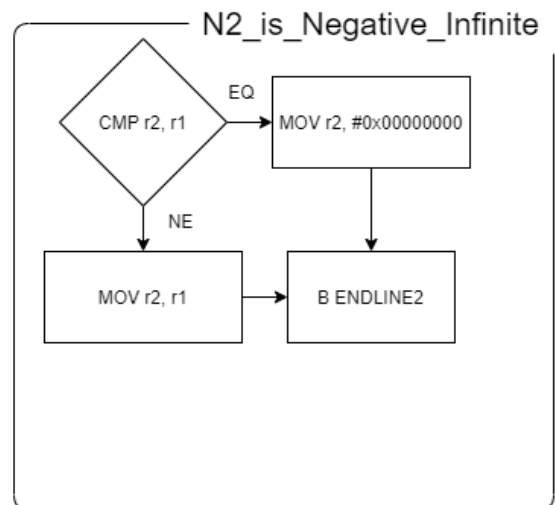
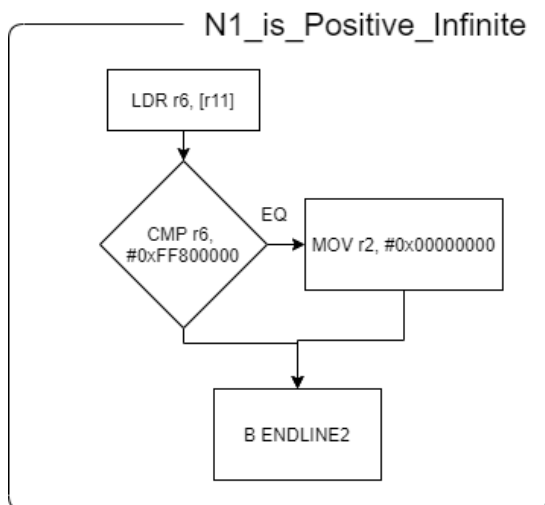
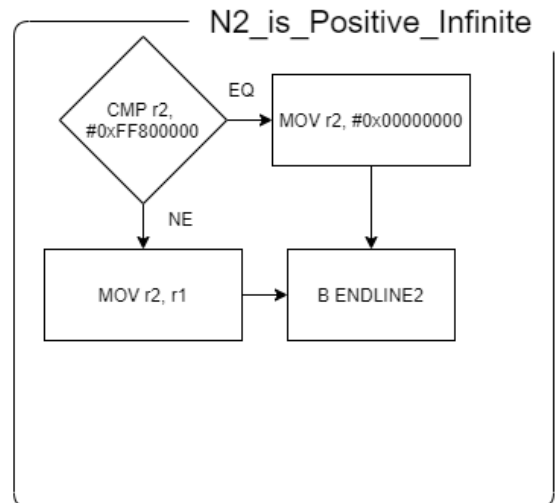
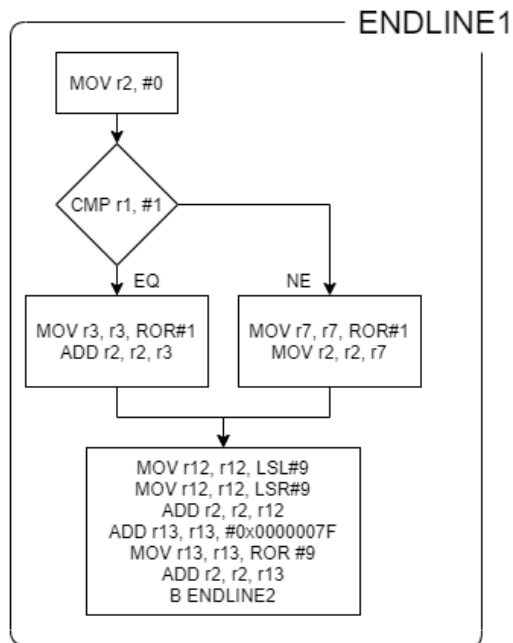
## B. Flow chart 작성



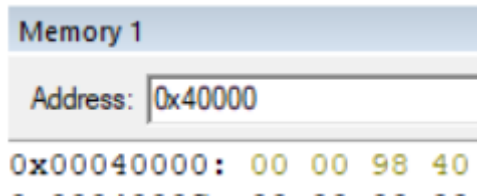
## Main







### C. Result



Little endian 기준이므로 0x04980000 이라는 값이 나옴.  
(이론 값과 일치)

### D. Performance

$$\begin{aligned}\text{Performance} &= \text{Code Size} * \text{States} \\ &= 500 * 82 \\ &= 41000\end{aligned}$$

## 3. 고찰및결론

### A. 고찰

양의 무한대의 16 진수 값: 0x7F800000

음의 무한대의 16 진수 값: 0xFF800000

+0 의 16 진수 값: 0x00000000

-0 의 16 진수 값: 0x80000000

NaN(무리수)의 경우 문제의 조건에서 메모리에서 불러오는 값은 실수라고 가정했기 때문에 제외하고 코드를 구현했다.

예외 처리의 경우로는 다음과 같다.

1. 0 + Real Number
2. Real Number + 0
3. 0 +0
4. 양의 무한대 + Real Number(음의 무한대 제외)
5. 양의 무한대 + 음의 무한대
6. 음의 무한대 + Real Number(양의 무한대 제외)
7. 음의 무한대 + 양의 무한대
8. Real Number(음의 무한대 제외) + 양의 무한대
9. 음의 무한대 + 양의 무한대
10. Real Number(양의 무한대 제외) + 음의 무한대
11. 양의 무한대 + 음의 무한대

1. = N2 의 값을 저장하게 한다.
2. = N1 의 값을 저장하게 한다.
3. = N2 의 값을 저장하게 한다. (예외처리 1 번에서 같이 걸리기 때문이다.)
4. 양의 무한대 값을 저장한다.
5. 0 을 저장한다. (차수가 같은 무한대를 합할 때는 0 이라고 가정한다.)
6. 음의 무한대 값을 저장한다.

7. 0 을 저장한다. (5 번과 이유가 같다.)
8. 양의 무한대 값을 저장한다.
9. 0 을 저장한다. (5 번과 이유가 같다.)
10. 음의 무한대 값을 저장한다.
11. 0 을 저장한다. (5 번과 이유가 같다.)

사실 11 번과 9 번의 경우 각각 7 번과 9 번에서 걸리긴 하지만, 코드의 이해를 쉽게 하기위해 일부러 넣은 경향이 있다. (성능이 떨어지기는 하더라도, 배우는 단계에서 이해하기 쉽게 하기 위함이다.)

또한, 예외처리에서 걸리지 않은(0, 양의 무한대, 음의 무한대를 제외한 실수) 값들은 다음과 같은 과정을 거쳐 값을 연산하게 된다.

1. 두 수의 Sign Bit 비교
2. 두 수에 1 씩 더함(mantissa 앞에 + 1)
3. exponent 비교 후 맞춰 줌.
4. 두 수의 mantissa 값을 더함.
5. 더한 값을 일반화
6. 위의 과정에서 구한 Sign, Exponent, Mantissa 값을 초기화한 r2 에 저장.  
만약, Sign bit 가 같지 않다면, NotEqual label 로 넘어가 Sign bit 지정 이후 과정 같음.

## B. 결론

- 0, 양의 무한대, 음의 무한대의 값이 들어왔을 경우 예외처리를 실행한다.
- Floating Point 기법을 사용하여 실수의 덧셈 및 뺄셈을 구현할 수 있다.

## 4. 참고문헌

이준환교수님/디지털논리회로 2/광운대학교(컴퓨터정보공학부)/2020  
공영호교수님/디지털논리회로 2/광운대학교(컴퓨터정보공학부)/2020