

[JO2122] 컴퓨터구조

2022년 1학기

상명대학교 소프트웨어학과 박희민

9.1 연산기 개요

9.2 정수 표현

9.3 논리 연산

9.4 시프트 연산

9.5 산술 연산

9.6 실수

9.7 요약

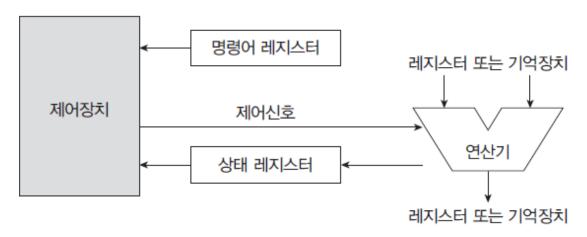
2022-05-11 CHAP09 연산기

제9장 연산기

고급언어 프로그램 7. 컴퓨터 구성 요소 13. 고성능 컴퓨터 어셈블리 프로그램 6. 순차 논리회로 12. 입출력 5. 순차 논리소자 프로그래머 모델 11. 기억장치 4. 조합 논리회로 10. 명령어 집합 컴퓨터 조직 3. 논리회로 기초 9. 연산기 논리회로 2. 데이터 표현 8. 중앙처리장치 반도체 기술

- 학습 목표
 - 정수와 실수를 컴퓨터 표현으로 변환할 수 있다.
 - 논리, 시프트, 산술 연산 실행 결과를 제시할 수 있다.
- 내용
 - 9.1 연산기 개요
 - 9.2 정수 표현
 - 9.3 논리 연산
 - 9.4 시프트 연산
 - 9.5 산술 연산
 - 9.6 실수
 - 9.7 요약

9.1 연산기 개요



[그림 9-1] 연산기 주변 회로

- 연산의 종류
 - 단항 연산자 (unary operator)
 - -(음수 만들기), 1의 보수(NOT), 왼쪽/오른쪽 시프트, 증가, 감소 등
 - 이항 연산자 (binary operator)
 - 사칙 연산(+, -, x , /), 논리 연산(AND, OR, XOR), 비교(compare, test) 등

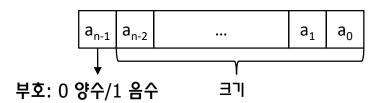
컴퓨터의 수

수의 종류	표현 방법	표현 범위	적용 연산	
부호 없는 수	무게 수	0~2 ⁿ -1	사칙연산, 논리연산, 논리 시프트	
정수	2의 보수	-2 ⁿ⁻¹ ~ 2 ⁿ⁻¹ -1	사칙연산, 산술 시프트	
실수	IEEE754 형식	소수점이 있는 수	실수 사칙연산	

9.2 정수 표현

- 소수점이 없는 수
 - 부호 없는 수(unsigned number): 2장
 - 정수(음수 포함): 9.2절
- 학습 목표
 - 정수를 컴퓨터 표현 방법으로 변환할 수 있다.
 - 수의 표현 범위를 제시할 수 있다.
- 내용
- 9.2.1 부호화 크기 (signed magnitude)
- 9.2.2 보수 (complement)
- 9.2.3 2의 보수(2's complement) 표준

9.2.1 부호화 크기

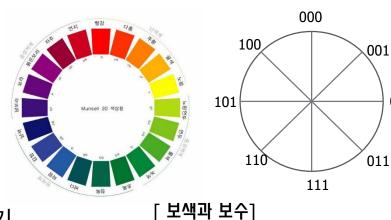


$$N = (-1)^{a_{n-1}} \times \sum_{i=0}^{n-2} a_i \times 2^i$$

- 부호 비트(sign bit): S = a_{n-1}
- [예제 9-1] 19과 -19에 대한 8비트 부호화 크기는?
 - +19: 0_001_0011:0001_0011
 - -19: **1**_001_0011: 1001_0011
- n비트 표현 범위: -(2ⁿ⁻¹-1) ~ +(2ⁿ⁻¹-1)
- 특징
 - 0이 두 개: 0000_0000, 1000_0000
 - 덧셈, 뺄셈할 때 부호를 별도로 고려해야 한다.

9.2.2 보수

- R 진법의 수 N에 대한 보수(complement)
 - (R-1)의 보수: N + C_{R-1} = Rⁿ 1
 - R의 보수: N + C_R = Rⁿ
 - $C_R = C_{R-1} + 1$
 - Rⁿ = 10....0 (0이 n개)



- [예제 9-2] (R-1)의 보수와 R의 보수 구하기
 - 3자리 10진수 457
 - 9의 보수: (1000-1) 457 = 542
 - 10의 보수: 9의 보수 + 1 = 543
 - 8비트 2진수 0011_1000
 - 1의 보수: (1_0000_0000 1) 0011_1000 = 1100_0111
 - 2의 보수: 1의 보수 + 1 = 1100_1000

010

2진수의 보수

• 1의 보수: 0 ↔ 1 (NOT gate)

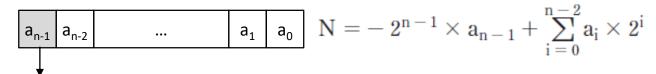
1111_1111 - 0011_1000 1100_0111

- 2의 보수: 1의 보수 + 1
- [예제 9-3] 8비트 2진수의 보수
 - 0101_10101의 보수: 1010_0101 2의 보수: 1010_0110
 - 0000_00001의 보수: 1111_1111 2의 보수: 0000_0000

0의 표현이 2 개 0의 표현이 1 개

11111111 + 00000001 **₹** 100000000

9.2.3 2의 보수



부호: 0 양수/1 음수

• [예제 9-4] 10진수 +43과 -43에 대한 8비트 2의 보수 표현

- +43: 0010_1011
- -43: (1) 1_0000_0000 0010_1011 = 1101_0101
 (2) (+43에 대한 1의 보수) + 1 = 1101_0101

$$43 / 2 = 21 \cdots 1$$

$$21 / 2 = 10 \cdots 1$$

$$10 / 2 = 5 \cdots 0$$

$$5/2 = 2 \cdots 1$$

$$2/2 = 1 \cdots 0$$

$$1/2 = 0 \cdots 1$$

- [예제 9-5] 8비트 정수를 10진수로 변환하기
- 1) 0110_1010

$$64 + 32 + 8 + 2 = 106$$

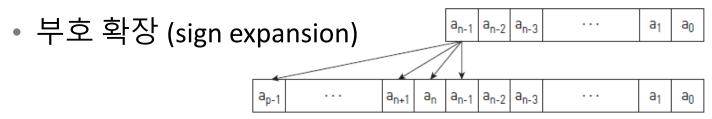
2) 1001_0110

$$(1)$$
 $-128 + (16 + 4 + 2) = -128 + 22 = -106$

표현 범위와 부호 확장

• n비트 정수의 표현 범위: -2ⁿ⁻¹ ~ +(2ⁿ⁻¹-1)

비트 수	8 비트	16 비트	32 비트	
표현 범위	-128 ~ 127	-32,768 ~ 32,767	-2,146,483,648 ~ 2,146,483,647	



- n비트 정수를 p비트로 확장 (n<p)
- 늘어나는 비트를 부호 비트로 채워야 크기가 변하지 않는다.
- [예제 9-6] +106과 -106에 대한 16비트 표현
 - $+106_{10} = 0100_1010_2 = 0000_0000_0100_1010_2$
 - $-106_{10} = 1011_0110_2 = 1111_1111_1011_0110_2$

9.2 정수 표현 요약

- 부호화 크기 (signed magnitude)
 - 부호 + 크기: (부호=0: 양수, 부호=1: 음수)
 - 덧셈과 뺄셈을 구분해야 함.
- 2의 보수 (2's complement)
 - 음수 표현: 양수에 대한 2의 보수
 - 부호를 고려하지 않고 덧셈, 뺄셈을 할 수 있다.
 - 표준
- 부호 확장(sign expansion)
 - 비트를 확장할 때, 늘어나는 자리를 부호로 채운다.

9.3 논리 연산

- 논리 연산
 - 데이터를 부호 없는 수로 취급한다.
- 학습 목표
 - 레지스터의 데이터에 대한 논리 연산을 계산할 수 있다.
 - 논리 연산의 활용 방법을 이해한다.
- 내용
- 9.3.1 NOT 연산
- 9.3.2 AND 연산
- 9.3.3 OR 연산
- 9.3.4 XOR 연산

9.3.1 NOT 연산

- Not 연산
 - 오퍼랜드의 각 비트를 NOT
 - 명령어: NOT R // R ← R에 대한 1의 보수
- [예제 9-7] RO = 0010_1011일 때, NOT RO 실행 결과는?
 - 명령어 NOT RO
 - 실행 결과 R0 = 1101_0100

9.3.2 AND 연산

- AND 연산
 - 비트 단위로 AND 연산을 수행한다.
 - 명령어 AND R1, R2 // R1 ← R1 AND R2
- 마스크(mask) 연산
 - 특정 비트를 0으로 만든다.
 - R2의 값 = 마스크 패턴
- [예제 9-8] AND R1, R2 실행 결과는?

(1)
$$R1 = 1010_0110 \qquad R1 = 1010_0110$$

$$AND R2 = 0000_1111 \qquad AND R2 = 1110_0011$$

$$R1 = 0000_0110 \qquad R1 = 1010_0010$$

9.3.3 OR 연산

- OR 연산
 - 비트 단위로 OR 연산을 수행한다.
 - 명령어 OR R1, R2 // R1 ← R1 OR R2
- 선택적 세트(selective set) 연산
 - 특정 비트를 1로 만든다.
- R1 = 1010_0110 • [예제 9-9] OR R1, R2 실행 결과는? <u>OR R2 = 1110_0011</u> R1 = 1110_0111

9.3.4 XOR 연산

- XOR 연산
 - 비트 단위로 XOR 연산을 수행한다.
 - 명령어 XOR R1, R2 // R1 ← R1 XOR R2
- 선택적 보수 (selective complement) 연산
 - 특정 비트를 보수로 만든다.
- [예제 9-11] XOR R1, R2 실행 결과는? R1 = 1010_0110 XOR R2 = 0000_1111 R1 = 1010_101
- [예제 9-12] XOR RO, RO 실행 결과는?
 - 자신에 대한 XOR 연산 결과는 항상 0000_0000
 - 예) $R0 = 1010_0110$ $XOR R0 = 1010_0110$ $R0 = 0000_0000$

체크섬(checksum)

- 체크섬
 - 일련의 데이터에 대하여 XOR 연산으로 만들어진 값
 - 데이터 무결성 확인용
- [예제 9-13] [11, 23, 4A, 9B]에 대한 체크섬은?
- (1) 초기값을 0으로 설정하고, 한 번에 하나씩 계산

```
      0001_0001
      0010_0011
      0100_1010
      1001_1011

      XOR 0000_0000
      XOR 0001_0001
      XOR 0011_0010
      XOR 0111_1000

      0001_0001
      0011_0010
      0111_1000
      1110_0011
```

(2) 한 번에 계산

```
0001_0001
0010_0011
0100_1010
XOR 1001_1011
1110_0011
```

9.3 논리 연산 요약

- 레지스터 데이터에 대한 비트 단위 논리 연산
- 논리 연산 종류
 - NOT 연산: 1의 보수
 - AND 연산: 특정 비트를 0으로 리셋. 마스크 연산
 - OR 연산: 특정 비트를 1로 세트. 선택적 세트 연산
 - XOR 연산: 특정 비트를 보수. 선택적 보수 연산. 체크섬 생성

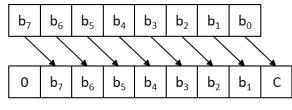
9.4 시프트 연산

- 시프트 (shift) 연산
 - 왼쪽이나 오른쪽으로 한 비트씩 자리 이동
- 학습 목표
 - 데이터에 대한 시프트 연산을 계산할 수 있다.
- 내용
- 9.4.1 논리 시프트
- 9.4.2 산술 시프트

9.4.1 논리 시프트



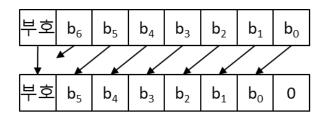
(a) 왼쪽 논리 시프트



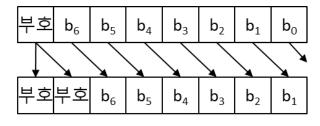
(b) 오른쪽 논리 시프트

- 논리 시프트(logical shift)
 - 왼쪽 논리 시프트: SHL R1 // 한 비트씩 왼쪽으로 자리이동
 - 오른쪽 논리 시프트: SHR R1 // 한 비트씩 오른쪽으로 자리이동
 - 새로 채워지는 비트의 값은 0
 - 제거되는 비트는 상태 레지스터의 Carry 플래그에 저장
- [예제 9-14] 명령어 실행 결과는?
- 1) SHL R1 (R1=0010_0110) C=___ R1=___
- 2) SHR R2 (R2=1110_0011) C=___ R2=____

9.4.2 산술 시프트



(a) 왼쪽 산술 시프트



(b) 오른쪽 산술 시프트

- 산술 시프트(arithmetic shift)
 - 왼쪽 산술 시프트: ASL R1 // R1 ← R1×2. 왼쪽에 0을 채움
 - 오른쪽 산술 시프트: ASR R1 // R1 ← R1÷2. 부호 비트를 채움
 - 부호 비트는 고정
- [예제 9-15] 명령어 실행 결과는? 곱하기2, 나누기2 효과가 있는가?
- 1) ASL R1 (R1=0010_0110₂=38₁₀) R1=____(2진수)=__(10진수)
- 2) ASR R2 (R2=1110_0010₂=-30₁₀) R2=____(2진수)=__(10진수)

9.5 산술 연산

- 산술 연산
 - 양수, 음수를 구분하지 않는다.
 - 2의 보수로 해석한다.
- 학습 목표
 - 2진수에 대한 덧셈과 뺄셈을 계산할 수 있다.
 - 오버플로우가 발생하는 이유를 설명할 수 있다.
- 내용
 - 9.5.1 단항 연산
 - 9.5.2 덧셈과 뺄셈

9.5.1 단항 연산

• 단항 연산

```
    NEG R // R ← -R (2의 보수)
    INC R // R ← R+1 (증가)
    DEC R // R ← R-1 (감소)
```

• [예제 9-16] 명령어 실행 결과는?

9.5.2 덧셈과 뺄셈

• 덧셈: ADD R1, R2

// R1 ← R1+R2

• 뺄셈:

SUB R1, R2

// R1 ← R1-R2 = R1 + (R2에 대한 2의 보수)

• [예제 9-17] 덧셈 결과 해석

$$\begin{array}{c} & 1000_1101 \\ + & 0110_0101 \\ \hline & 1111_0010 \end{array}$$

(a) 2진수 덧셈

(b) 부호 없는 수 해석

(c) 정수 해석

• [예제 9-18] 뺄셈 계산

(a) 2진수 뺄셈

(b) 2의 보수 덧셈

(c) 정수 해석

오버플로우

- 오버플로우(Overflow)
 - 레지스터 크기 제한
 - 연산 결과가 수의 표현 범위를 초과하는 현상
 - Overflow = Cn ⊕ Cn-1
- [예제 9-19, 20] 오버플로우가 발생하는지 예측하라. 플래그 값은?

```
(1) 89+45
```

C₈C₇

89 - 45 = 44

11010 011

$$(3) - 89 + 45$$

$$(2) 89-45$$
 $(3) -89+45$ $(4) -89-45$

```
89+45=132>127
C<sub>8</sub>C<sub>7</sub>
01111 001
 0101 1001
+0010 1101
 1000 0110=-122
```

```
0101 1001
+1101 0011
 0010 1100=44
Sign flag = ____
```

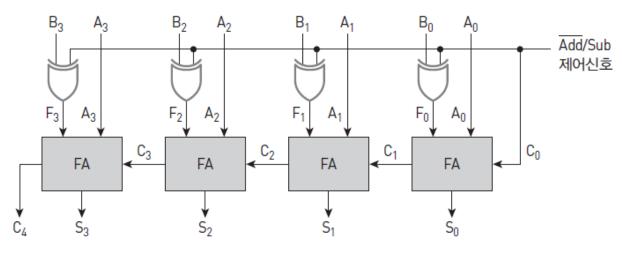
```
-89+45 = -44
C<sub>8</sub>C<sub>7</sub>
00101 111
 1010 0111
+0010 1101
 1101 \ 0100 = -44
```

```
-89-45=-134<-128
C<sub>8</sub>C<sub>7</sub>
10000 111
 1010 0111
+1101 0011
 0111 1010=122
```

```
Sign flag=
Zero flag= ____
Carry flag= ____
Parity flag= ____
Overflow flag=
```

병렬 가산기

- Add/Sub = 0일 때, 덧셈: C₄_S₃S₂S₁S₀ = A+B
- Add/Sub = 1일 때, 뺄셈: C₄S₃S₂S₁S₀ = A + /B + 1 = A B



[그림 9-12] 병렬 가산기

9.5 산술 연산 요약

- 부호를 고려하지 않고 연산
- 단항 산술 연산
 - 2의 보수(음수 만들기), 증가, 감소
- 덧셈과 뺄셈
 - 덧셈 = A + B
 - 뺄셈 = A + /B + 1
- 오버플로우
 - 계산 결과가 수의 표현 범위를 벗어나는 현상
 - MSB와 그 아래 단 자리오림수의 XOR 연산으로 검출

9.6 실수

- 학습 목표
 - 실수를 표현하는 원리를 이해한다.
 - 표준 규격에 따라 실수 값을 해석할 수 있다.
- 내용
- 9.6.1 부동소수점 표현
- 9.6.2 IEEE754 형식

9.6.1 부동 소수점 표현

- 과학 표기(scientific notation)
 - ±significant x Base^{exponent} (부호·가수 x 기수^{지수})
 - significant = mantissa = fraction
- 10진수 과학 표기 예
 - 976,000,000,000 = 9.76 x 10¹¹ 부호: + 가수: 9.76 지수: 11
 - -0.000000000000976 = -9.76 x 10⁻¹² 부호: 가수: 9.76 지수: -12
- 2진수 예
 - $0.1101 \times 2^2 = 11.010 \times 2^0 = 110.10 \times 2^{-1}$
 - 정규화(normalize) 필요

가수 정규화(normalized mantissa)

- 가수 정규화
 - (1.bbb...b x 2[±]) 형식이 되도록 지수 조정
 - 1.은 표현에서 생략 (항상 1.0은 있는 것으로 취급)
 - 가수를 표현하는 비트 영역 최대 활용
 - 숫자 0은 모든 비트를 0으로 채움
- [예제 9-21] 2진수 101.1010_1111에 대한 가수 표현은? (단, 가수를 8비트로 표현)
 - 101.1010_1111 = 1.0110_1011_11 x 2⁺²
 - 1.은 생략
 - 가수: 0110_1011만 표현
 - 하위 두 비트는 없어짐

바이어스 지수(biased exponent)

- 바이어스 지수
 - 표현 = 지수 + bias

// 지수를 양수로 변환

- 실제 지수 = 표현 bias
- 예) 지수 영역이 8비트일 때, bias = 127₁₀ = 0111_1111



- 이유? 덧셈 뺄셈을 할 때, 양수 영역에서 지수를 비교하기 위하여
- [예제 9-22] 101.101011에 대한 지수 표현 값은? (단, 지수에 8비트 할당, bias = 0111_1111)
 - 가수 정규화: 101.1010_11 = 1.0110_1011 x 2²
 - 지수의 값 = 2₁₀ = 0000_0010
 - 지수 표현 = 0000_0010 + 0111_1111 = 1000_0001.

9.6.2 IEEE 754 형식

1 8 23 부호 지수(E) 가수(mantissa)

(a) 단정도 형식 (single precision)

1 11 52

부호 지수(E) 가수(mantissa)

(b) 배정도 형식 (double precision)

단정도 형식			배정도 형식		
지수	가수	해석	지수	가수	해석
255	≠ 0	NaN	2047	≠ 0	NaN
255	0	(-1) ^S ∞	2047	0	(-1) ^S ∞
0 <e<255< td=""><td>-</td><td>(-1)^s2^{e-127}(1.f)</td><td>0<e<2047< td=""><td>-</td><td>(-1)^s2^{e-1023}(1.f)</td></e<2047<></td></e<255<>	-	(-1) ^s 2 ^{e-127} (1.f)	0 <e<2047< td=""><td>-</td><td>(-1)^s2^{e-1023}(1.f)</td></e<2047<>	-	(-1) ^s 2 ^{e-1023} (1.f)
0	≠ 0	(-1) ^s 2 ^{e-126} (0.f)	0	≠ 0	(-1) ^s 2 ^{e-1022} (0.f)
0	0	(-1) ^S 0	0	0	(-1) ^S 0

IEEE 754 예

- [예제 9-23] 단정도 형식으로 표현된 실수의 값은?
 - 2진수 패턴: 1100_0001_0101_0000_0000_0000_0000
 - 단정도 패턴: 1_10000010_1010000000000000000000
 - 해석: (-1)^s2^{e-127}(1.f)

부호: 1

지수: e = 1000_0010 = 130₁₀

가수: m = 1.101

• 武: N = (-1)¹ x 1.101 x 2¹³⁰⁻¹²⁷ = -1.101 x 2³ = -1101 = -13₁₀.

IEEE 754 예

• [예제 9-24] (12.5)10에 대한 단정도 실수 표현은?

```
• 2진수 변환
```

- 부호
- 가수 정규화
- 가수 표현 (23비트)
- 지수 정규화
- 지수 표현 (8비트)

$$12.5_{10} = (1100.1)_2$$

0 (양수)

 $1100.1 = 1.1001 \times 2^3$

100 1000 0000 0000 0000 0000

 $3+127 = 130_{10}$

1000 0010

9.6 실수 표현 요약

- 과학 표기법
 - 부호: 수 전체의 부호
 - 가수 정규화: (1.bbb...b x 2[±]). 1.을 생략하고 소수점 이하 부분만 표 시
 - 지수: 바이어스를 더하여 표시
- IEEE754 표준
 - 단정도 형식 (32비트)
 - 배정도 형식 (64비트)

9.7 요약

- 9.1 연산기 개요
 - 연산기 구조, 단항 연산자, 이항 연산자
- 9.2 정수
 - 정수 표현 방법: 부호화 크기, 2의 보수(표준)
- 9.3 논리 연산
 - NOT, AND(mask), OR(selective set), XOR(selective complement)
- 9.4 시프트 연산
 - 논리 시프트, 산술 시프트
- 9.5 정수 산술 연산
 - 단항 연산: 음수 만들기, 증가, 감소
 - 덧셈과 뺄셈: 2의 보수에 의한 연산, 오버플로우
- 9.6 실수
 - 부동소수점 표현: 정규화 가수, 바이어스 지수
 - IEEE 754 형식