

2장. 정보의 표현과 처리

2.1 정보의 저장

2.2 정수의 표시

2.3 정수의 산술 연산

2.4 부동소수점

2.4 부동소수점

실수 표현

□ 실수(Real numbers)

$3.14159265 \dots_{\text{ten}}$ (pi), $2.71828 \dots_{\text{ten}}$ (e),
 0.000000001_{ten} , $0.1_{\text{ten}} \times 10^{-8}$ or $1.0_{\text{ten}} \times 10^{-9}$,
 $3,155,760,000_{\text{ten}}$, $0.00315576 \times 10^{12}$ or 3.15576×10^9

□ 과학적 표기법(Scientific notations)

$0.1_{\text{ten}} \times 10^{-8}$, $1.0_{\text{ten}} \times 10^{-9}$,
 $0.00315576 \times 10^{12}$, 3.15576×10^9

□ 정규화된 수(Normalized numbers)

$1.0_{\text{ten}} \times 10^{-9}$, 3.15576×10^9

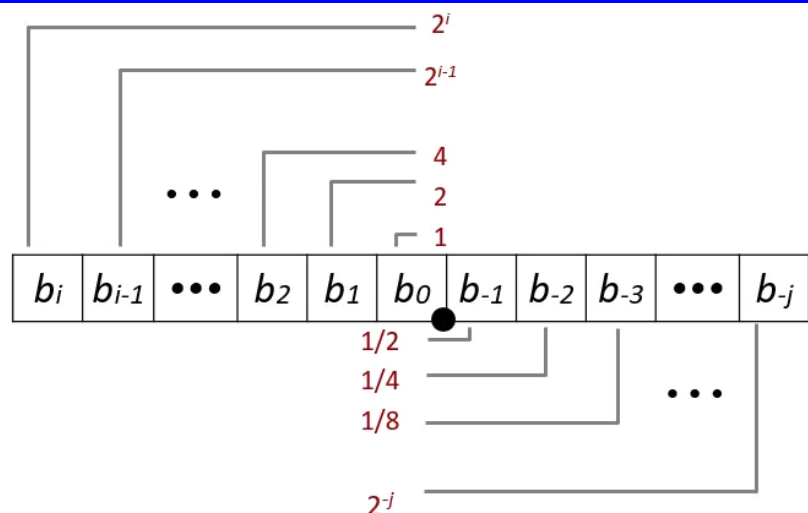
-2.34×10^{56} ← normalized
 $+0.002 \times 10^{-4}$ ← not normalized
 $+987.02 \times 10^9$ ← not normalized

□ 부동소수점(floating point)의 이진표현

$\pm 1.xxxxxxxx_{\text{two}} \times 2^{yyyy}$

실수의 이진수 표현

$$\sum_{k=-j}^i b_k \times 2^k$$

□ 101.11_2 의 값은?

$$\begin{aligned}
 & \bullet 1 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 + 1 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2} \\
 & = 4 + 0 + 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{4} = 5\frac{3}{4} = 5.75
 \end{aligned}$$

실수의 이진수 표현의 한계

□ $x/2^k$ 형식의 수만 정확하게 표현

- 다른 값들은 근사화할 수 밖에 없음
- 예
 - $1/3$ $0.0101010101[01]\cdots_2$
 - $1/5$ $0.001100110011[0011]\cdots_2$
 - $1/10$ $0.0001100110011[0011]\cdots_2$

□ 근사값의 표기

- $0.11\cdots 12$ 의 형태의 수는 1.0 에 가깝지만 1 보다는 작은 수의 표시
 $\Rightarrow 1.0 - \epsilon$

부동소수점수 표준

□ IEEE 754 부동소점 표준

- 각각 다른 실수의 표현 방식에 따른 호환성 이슈의 문제를 해결하기 위해 개발
- 현재 널리 사용되는 표준
- 두 가지 실수 표현 방식
 - 32 비트 단일정밀도 (single precision)
 - 64 비트 이중정밀도 (double precision)
- C 언어
 - 단일 및 이중 정밀도에 대해 **float**, **double** 자료형 제공

IEEE 부동소수점 수의 표현 - 단일정밀도

□ IEEE 754 단일정밀도의 32비트 인코딩

- 부호(Sign) 1비트, 지수(Exponent) 8비트, 비율(Fraction, 유효자리) 23 비트
 - 비율은 소수부분 또는 유효숫자를 의미



$$V = (-1)^s \times (1 + \text{frac}) \times 2^{(\text{exp} - \text{bias})}$$

IEEE 754 단일정밀도 인코딩 값



□ $V = (-1)^s \times (1 + \text{frac}) \times 2^{(\text{exp} - \text{bias})}$

- s: 부호 비트 (0: 양수, 1: 음수)
- 정규화된 유효자리 (normalized significand)
 - 유효자리 = $1 + \text{frac}$
 - 1.0과 $2 - \epsilon$ 사이의 값, $1.0 \leq |\text{significand}| < 2.0$,
 - 숨겨진 1을 덧붙여서 정규화된 이진수 표현
- exp: 지수 (exponent)
 - 음수의 표현을 제거하기 위해 바이어스(bias) 표현
 - $\text{exp} = \text{실제값} + \text{bias}$, 단일정밀도 bias = 127

단일정밀도 부동소수점 - 인코딩 예

□ 10진수 -0.75의 IEEE 754 단일정밀도 인코딩 예

- $-0.75_{10} = -0.11_2 = -1.1_{\text{two}} \times 2^{-1}$
- 음수이므로 부호비트 $s = 1$
- 유효자리 $= 1.1 = 1 + \text{frac}$
- 지수 $\text{exp} = -1 + \text{bias} = -1 + 127 = 126$
 $(-1)^1 \times (1 + .1000...00) \times 2^{(126-127)}$
 $= 1\ 01111110\ 100000000000000000000000$

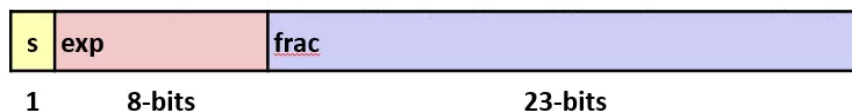
$$V = (-1)^s \times (1 + \text{frac}) \times 2^{(\text{exp} - \text{bias})}$$



단일정밀도 부동소수점 - 디코딩 예

□ 1 10000001 010000000000000000000000의 디코딩 예

$$\begin{aligned}
 V &= (-1)^s \times (1 + \text{frac}) \times 2^{(\text{exp} - \text{bias})} \\
 &= (-1)^1 \times (1 + 0.25) \times 2^{(129 - 127)} \\
 &= -1 \times 1.25 \times 2^2 \\
 &= -1.25 \times 4 \\
 &= -5.0
 \end{aligned}$$



단일 정밀도 부동소수점 최소, 최대값

□ 지수 (Exponent) = 실제값 + 바이어스 (127)

- 지수 값 00000000 (0), 11111111 (255)는 예약된 값

□ 가장 작은 실수

- 지수: 00000001 => 실제 지수값 = 지수 - 바이어스 = 1 - 127 = -126
- 소수부분: 0000 ... 00000 => 유효자리 = 1.0
- $\pm 1.0 \times 2^{-126} \approx \pm 1.2 \times 10^{-38}$

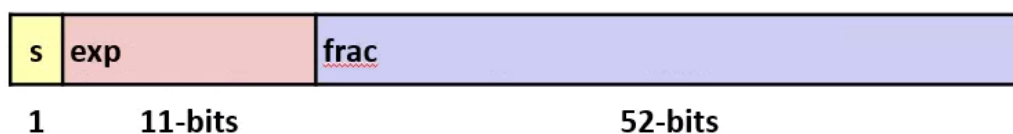
□ 가장 큰 실수

- 지수: 11111110 => 실제 지수값 = 254 - 127 = +127
- 소수부분: 1111 ... 1111111 => 유효자리 ≈ 2.0
- $\pm 2.0 \times 2^{+127} \approx \pm 3.4 \times 10^{+38}$

IEEE 754 이중정밀도

□ 이중정밀도(double precision) 부동소수점의 64비트 인코딩

- 부호(Sign) 1 비트, 지수(Exponent) 11 비트,비율(Fraction) 52 비트
- 바이어스 1023
- 가장 작은 실수: $\pm 1.0 \times 2^{-1022} \approx \pm 2.2 \times 10^{-308}$
- 가장 큰 실수: $\pm 2.0 \times 2^{+1023} \approx \pm 1.8 \times 10^{+308}$



$$V = (-1)^s \times (1 + \text{frac}) \times 2^{(\text{exp} - \text{bias})}$$

부동소수점의 IEEE 754 인코딩 요약

이중정밀도		이중정밀도		표현하는 값
지수	소수부분	지수	소수부분	
0	0	0	0	0
0	0 아닌 수	0	0 아닌 수	\pm 비정규화 수 (denormalized number)
1~254	모든 수	1~2046	모든 수	\pm 부동소수점 수
255	0	2047	0	$\pm\infty$
255	0 아닌 수	2047	0 아닌 수	NaN (Not a Number)

그림 3.13

2-2. 정보의 표현과 처리-실수

부동소수점 연산

□ 부동소수점 연산 표현

$$\blacksquare x +_f y = \text{Round}(x + y)$$

$$\blacksquare x \times_f y = \text{Round}(x \times y)$$

- 먼저 **정확한 값**을 계산
- 계산 결과를 해당 정밀도에 **맞춤 (round)**
 - 지수의 값이 너무 크면 오버플로우 발생
 - 유효자리 frac에 **자릿수에 맞춤(근사화, round)**

부동소수점 덧셈: 10진수 예

□ 4자리 10진수 예

$$\bullet 9.999 \times 10^1 + 1.610 \times 10^{-1}$$

단계 1. 작은 지수를 갖는 수의 지수를 큰 수에 일치 (align)

$$9.999 \times 10^1 + 0.016 \times 10^1$$

단계 2. 유효자리 더함 (add)

$$9.999 \times 10^1 + 0.016 \times 10^1 = 10.015 \times 10^1$$

단계 3. 오버플로와 언더플로우 검사하면서 합을 정규화 (normalize)

$$1.0015 \times 10^2$$

단계 4. 결과를 유효자리 맞춤,
자리 4자리에 맞춤(필요하면 반올림)

$$1.002 \times 10^2$$

부동소수점 덧셈 예: $0.5 + (-0.4375)$

[Answer]

$$0.5_{\text{ten}} = 0.1_{\text{two}} \times 2^0 = 1.000_{\text{two}} \times 2^{-1}$$

$$-0.4375_{\text{ten}} = -0.0111_{\text{two}} \times 2^0 = -1.110_{\text{two}} \times 2^{-2}$$

(유효자리가 4비트로 가정)

단계 1. 작은 지수를 갖는 수의 지수를 큰 수에 일치

$$\text{작은 수: } -1.110_{\text{two}} \times 2^{-2} = -0.111_{\text{two}} \times 2^{-1}$$

단계 2. 유효자리 더함

$$(1.0_{\text{two}}) + (-0.111_{\text{two}}) = 0.001_{\text{two}}$$

단계 3. 오버플로와 언더플로우 검사하면서 합을 정규화

$$0.001_{\text{two}} \times 2^{-1} = 0.010_{\text{two}} \times 2^{-2} = 0.100_{\text{two}} \times 2^{-3} = 1.000_{\text{two}} \times 2^{-4}$$

$127 \geq -4 \geq -126$ 는 언더플로/오버플로 아님

단계 4. 결과를 자리맞춤

$$1.000_{\text{two}} \times 2^{-4} = 0.00625$$

⇒ 유효자리 4비트가 적합한 비트이므로 자리 맞춤할 필요 없음

부동소수점 곱셈: 10진수 예

□ 4자리 10진 수 예

- $(1.110 \times 10^{10}) \times (9.200 \times 10^{-5})$

단계 1. 지수 덧셈 (add)

$$10 + (-5) = 5$$

단계 2. 유효자리 곱함 (multiply)

$$1.110 \times 9.200 = 10.212 \Rightarrow 10.212 \times 10^5$$

단계 3. 정규화 (normalize)와 언더플로우/오버플로 검사

$$1.0212 \times 10^6$$

단계 4. 결과를 유효자리 맞춤, 유효자리 4자리에 맞춤(필요하면 반올림)

$$1.021 \times 10^6$$

단계 5. 부호 결정

$$+1.021 \times 10^6$$

부동소수점 곱셈 예: $0.5 \times (-0.4375)$

[Answer]

$$0.5_{\text{ten}} = 1.000_{\text{two}} \times 2^{-1}$$

$$-0.4375_{\text{ten}} = -1.110_{\text{two}} \times 2^{-2}$$

(유효자리 수는 4비트 가정)

단계 1. 지수 덧셈

$$(-1 + 127) + (-2 + 127) - 127 = (-3 + 127)$$

단계 2. 유효자리 곱함

$$1.000_{\text{two}} \times 1.110_{\text{two}} = 1.110000_{\text{two}} = 1.110_{\text{two}}$$

단계 3. 정규화와 언더플로우/오버플로 검사

이미 정규화되었고 언더플로우/오버플로 없음

단계 4. 곱셈결과 자리맞춤

$$\text{변화 없음. } 1.110_{\text{two}} \times 2^{-3}$$

단계 5. 부호 결정

$$\text{Product} = -1.110_{\text{two}} \times 2^{-3} = -0.21875_{\text{ten}}$$

과제 2-5: 부동소수점 오차의 영향

□ 연습문제 2.46 (p.108)

- 미국 패트리엇트 미사일 오차
 - 1991년 걸프 전쟁에서 스커드 미사일 요격 실패로 28명 사망
- 내부 클럭
 - 0.1(1/10)초 마다 증가하는 카운터
- 시간 계산
 - 0.1초 = 카운터 값 * 1/10 <- 시간 계산을 위해 1/10 상수 곱셈이 필요
- $1/10 = 0.000110011[0011]....._2$ (실제값)
 - 23비트로 표현 (근사값)
 - $x = 1/10 = 0.00011001100110011001100$
- A. 오차는 $0.1 - x$ (실제값 - 근사값)
- B. 0.1초 마다 발생하는 오차 값
- C. 100시간 동작 시 오차
- D. 초속 2000 미터로 날아오는 스커드 미사일의 위치 계산 오차

요 약

- 부동소수점 표시는 숫자를 $x * 2^y$ 로 근사화
- IEEE 표준 754는 단일 (32비트) 및 이중 (64비트) 정밀도를 표현
- 부동소수점 연산은 계산 결과를 해당 정밀도에 맞춤 (round)

과 제

과제 2-5: 부동소수점 오차의 영향

□ 연습문제 2.46 (p.108)

- 미국 패트리엇트 미사일 오차
 - 1991년 걸프 전쟁에서 스커드 미사일 요격 실패로 28명 사망
- 내부 클럭
 - 0.1(1/10)초 마다 증가하는 카운터
- 시간 계산
 - 0.1초 = 카운터 값 * 1/10 <- 시간 계산을 위해 1/10 상수 곱셈이 필요
- $1/10 = 0.000110011[0011]....._2$ (실제값)
 - 23비트로 표현 (근사값)
 - $x = 1/10 = 0.00011001100110011001100$
- A. 오차는 $0.1 - x$ (실제값 - 근사값)
- B. 0.1초 마다 발생하는 오차 값
- C. 100시간 동작 시 오차
- D. 초속 2000 미터로 날아오는 스커드 미사일의 위치 계산 오차