

— MSB 2 sign bit 으로 사용 (2의 보수)

sign extension field add: 1로 sign extension 일!
slx: 0

zero extension: andi, ori, xori

— overflow detect

$++ \rightarrow -$

$-- \rightarrow +$ 인 경우

a, b : 계산할 수

s : 결과

c : carry out

$$V = a_{n-1} \cdot b_{n-1} \cdot S_{n-1}' + a_{n-1}' \cdot b_{n-1}' \cdot S_{n-1}$$

$$= C_n \oplus C_{n-1}$$

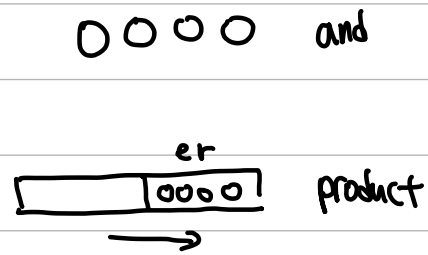
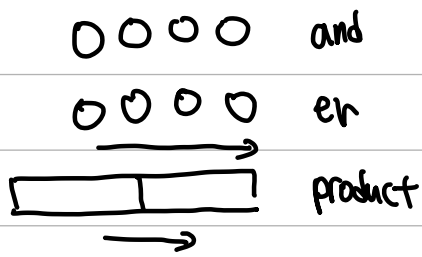
이제 다른 것 overflow

같은 것 정상

— multiplication

$n \times n \rightarrow 2n$ 크기

← shift left
0000 multiplicand
0000 multiplier
→ shift right



and

6x5 0110
 0101

0110 = 6

0110 0101
 0110 0101
 0011 0010
 0001 1001
 +0110
 0111 1001
 &
 0011 1100
 0001 1100

multiplier
 0000 0101
 add 0110 0101
 0011 → 0010
 add 0011 0010
 0001 → 1001
 add 0111 1001
 0011 → 1100
 add 0011 1100
 0001 → 1110

— division

- floating point

$$(-1)^{\text{sign}} \times (1 + \text{fraction}) \times 2^{\text{exponent} - \text{bias}}$$

\downarrow
 hidden

127
 or
 1023

smallest + 0 0...01 1.00...0 = $1 \times 2^{1-127}$
 largest + 0 1...10 1.11...1 = $(2 - 2^{-25}) \times 2^{254-127}$

$$1.0_2 \times 2^{-1} = 0 \overset{126}{0} 0111110 \quad 1.0 \text{---} 0$$

$$0.75_{10} \times 2^4 = 0 \quad 10000010 \quad 1.10 \text{---} 0$$

E	F	
zero → all zero	all zero	(denormalized)
infinity → all 1	all zero	↘ E가 all zero 면
NaN → all 1	non zero	hidden bit의 0은 3바이트

$(-1)^S \times (0. \dots) \times 2^{1-127}$

- rounding

round to nearest even

.100 2바이트



guard round sticky (3번째 이하에 1이 나타나고 있는지)

guard가 0이면 항상 버림

1이면 → 절반쪽은 2 이상 → 완전 중간이면 좌측쪽을 버림

↘ 2 이상이면 올림

- Addition

exponent 차이 \rightarrow 더 작은 수를 그 차이만큼 right shift 해서 자릿수 맞추

)

exponent가 같아졌으면 fraction 덧셈, 뺄셈 수행

떨어진 bit가 GRS

(f 값도 바뀜으로

결과 정렬, GRS로 만들림 \rightarrow IEEE 형식으로 변환

나간 bit들)

비준 bit 맞추

1.1100 Shift right

$$1.0000 + (-0.111) = 1.0000 - 0.111 = 0.001$$

$$0.001 \times 2^{-4} = 0.010 \times 2^{-2} = 0.00 \times 2^{-4}$$

이외 round 할

hidden bit 참고로 리셋

- Multiplication

$$(f_1 \times 2^{e_1}) \times (f_2 \times 2^{e_2}) = f_1 \times f_2 \times 2^{(e_1 + e_2)}$$

Step 0 hidden bit 복원

Step 1 bias를 고려한 Exponent 구하기 $E_1 + E_2 - 127 = E$

$$-1 + (-2) = -3, (-1 + 127) + (-2 + 127) - 127 = 124$$

$$1.0000 \times 1.110 = 1.110000$$

$$1.110000 \times 2^{-3}$$

- MIPS floating point instruction

- Subword parallelism

Add'n → Sign extension