

(컴퓨터구조) 과제 #1

201312845 김일식 | 201511183 김영서 | 201511237 허승리

제출일: 2016년 10월 27일

(컴퓨터 구조) 과제 #1

1) 문제 정의

부호를 갖는 임의의 두 정수와 실수에 대한 사칙연산을 수행하는 ALU 시뮬레이터를 구현한다.

덧셈과 뺄셈은 병렬가감산기의 동작원리에, 곱셈과 나눗셈은 Booth 알고리즘 및 나눗셈 알고리즘에 따라서 구현한다.

실수에 대한 연산은 32 비트의 IEEE754 표준에 따른 부동 소수점 형태로 표현하고, 4 가지의 예외 규칙을 적용한다.

2) Idea 및 알고리즘

// ALU.h : 헤더 파일

// main_int.cpp : main 및 정수 연산 함수 구현

// float.cpp : 실수 연산 함수 구현

■정수의 덧셈

사용자에게 입력 받은 두 10 진수 정수를 이진수로 표현하여 크기가 32 인 int 형배열에 저장한다. 두 이진 배열의 덧셈을 위해 adder_subtracter()함수를 구현한다.

Adder_subtracter() 함수에 덧셈을 수행 할 두 배열과 sign 값이 인자로 전달된다. 덧셈 연산은 전가산기의 알고리즘을 따른다. 초기 carry 값은 sign 의 값(덧셈 = 0)이 저장된다. 전가산기에서 sum 은 두 입력값과 carry 값의 XOR 연산으로 결정되고, carry 값은 ((입력값 1 과 입력값 2 의 XOR 연산)*이전 carry 값 + 입력값 1*입력값)이 저장된다. 이를 코드로 표현하면 아래와 같다.

```
sum[i] = a[i] ^ b[i] ^ c;

c = (a[i] ^ b[i])*c + a[i] * b[i];
```

이 연산을 i = 6가시키며 32 번 반복하여 결과 배열 sum 을 얻는다. i==30 일 때의 carry 값을 저장해두어 마지막 carry 값과 XOR 연산을 하여 오버플로우를 나타내는 v = 3 값을 구하고, 결과 배열의 값을 검사하여 모두 0 일 경우 z = 3 를래그를 1 로 set 한다. z = 3 배열의 마지막 방의 값이 된다.

■정수의 뺄셈

뺄셈의 경우에도 adder_subtracter()함수를 사용한다. Adder_subtracer()배열에 피감수 배열과 감수 배열이 인자로 넘어가고, sign 인자에는 1 이 넘어간다. 감(가)수 배열 에 sign 과 감(가)수배열의 비트의 XOR 연산값을 저장하는 알고리즘을 통해 비트가 반전된다(1 의 보수). 덧셈의 경우에는 sign 이 0 이기 때문에 비트가 반전되지 않는다. 또, 초기 carry 값에 1 이 저장된 후에 sum 을 구하는 연산을 진행하므로 감수의 2 의 보수 표현도 만족한다. 이후의 알고리즘은 덧셈과 동일하다.

■정수의 곱셈

Booth 알고리즘을 그대로 적용한다. M, A, Q 레지스터에 피승수, 승수 등을 초기값으로 세팅한다. Q-1, Q0을 검사하여 순서대로 0, 1 이면 A 에서 M을 뺀다. 순서대로 1, 0 이면 더한다. A0 과 Q31을 넘어가는 비트로 대입한다. Q0을 Q-1로 저장한다. 그 후에 오른쪽으로 쉬프트한다. 그리고 Q31을 쉬프트 전 값으로 세팅한다. 이 것을 비트 수 만큼 반복한다.

■정수의 나눗셈

Booth 나눗셈 알고리즘을 그대로 적용한다. M, A, Q 레지스터에 피제수, 제수 등을 초기값으로 세팅한다. 일단 A 의 비트 패턴을 temp 에 저장한다. 나중에 복원용으로 사용한다. 피제수가 음수이면 A 를 1 로 초기화한다. 제수와 피제수의 부호가 다르면 그 내용을 check 에 저장한다. 그 후 A, Q를 왼쪽으로 쉬프트한다. 넘어가는 비트를 변수들에 저장한다. temp 에 A 의 비트 패턴을 저장한다. A 와 M 의 부호가 같으면 두 레지스터를 더하고, 부호가 다르면 두 레지스터를 뺀다. 연산 전의 A 의 부호와 연산 후의 A 의 부호가 같으면 성공, 다르면 실패이다. 같다면 Q0 을 1 로 세트한다. A 가 0 이어도 Q0 을 1 로 세트한다. 아니면 temp 를 이용해 A 를 복원한다. 이것을 비트 수 만큼 반복한다. 처음 제수와 피제수의 비트가 다르다면 결과에 보수를 취해준다.

■IEEE754 표준화

사람이 실수를 IEEE754 로 표준화하는 논리를 최대한 적용한다. 실수를 입력 받으므로 정수부에 대한 2 진수 값, 소수부에 대한 2 진수 값을 담을 각각의 배열을 선언하고 0 으로 초기화한다. 이때 IEEE754 표준에 의해 최대로 들어올 수 있는 정수는 약 130 자리를, 소수부는 정수부에서 shift 되고 남은 부분에 대해 값을 대입하므로 최대 23 자리를 할당한다. IEEE754 표준에 맞게 32 비트를 1 비트의 부호, 8 비트의 지수, 23 비트의 가수 필드로 구분하여 각각의 크기에 맞게 배열을 선언하고 배열정보는 0 으로 초기화한다.

*먼저 입력 받은 실수의 양/음을 판단한다. 음수일 경우 부호 정보를 담는 배열의 값을 1로 변경시켜준다.

*부호정보를 처리하고 난 후 실수를 정수부와 소수부로 나누어 각각

2 진수화한다.(정수부는 2 를 나누며, 소수부는 2 를 곱하면서. 각각 dec_to_bin1(), dec_to_bin2() 함수 사용)

*앞서 선언했던 정수부 배열과 소수부 배열을 가수배열에 대입해야 하는데 이때 입력한 실수의 절댓값이 1 이상일 경우 정수부 배열에서 가장 먼저 1 이 나오는 인덱스의 다음부터 차례차례 가수배열에 대입하고 대입하고 남은 부분에 대해 소수부 배열의 앞자리부터 대입한다. 반면 입력한 실수의 절댓값이 1 미만일 경우 오로지 소수부 배열만을 가수배열에 대입한다. 이때 가장 먼저 1 이 나오는 인덱스 다음부터 대입 한다. 두가지 경우 모두 대입을 하다가 가수배열의 인덱스 23 을 넘어서는 값에 대해선 버림을 실행한다.

*가수배열에 대입하는 과정에서 가장 먼저 발견된 1 에 대한 정수부 혹은 소수부 배열의 인덱스는 다음과 같이 처리한다.

해당 인덱스를 소수점에 대한 기준으로 삼고 정수부에서 첫번째 1을 제외하고 남은 배열 정보의 수만큼 지수비트에 전달하고, 소수부에서 첫번째 1이 나오기까지의 인덱스를 지수비트에 전달한다.

ex) $\mathbf{1}101.101(2) - > \mathbf{1}.101101(2)$, $(+)3 // 0.00\mathbf{1}1(2) - > \mathbf{1}.1(2)$, (-)3

*전달받은 수(정수부에서 넘어온 경우 양수, 소수부에서 넘어온 경우 음수 처리)만큼 2 의 지수승을 해준다. 이때 IEEE754 표준은 127 바이어스된 값이므로 지수비트에 들어갈 값은 전달받은 수와 127 의 합에 대한 2 진수 값이 들어간다.

*바이어스된 지수배열의 10 진수 값이 128, 0 인 경우에 대해 가수 값이 0 이거나 0 이 아닌 경우는 각각 NaN, overflow, zero, underflow 예외처리를 해준다.(입력 값에서부터 처리)

■실수의 덧셈

2 개의 IEEE754 표준으로 표현된 32 비트 배열의 지수부는 크기가 8 인 지수부 배열에, 가수부는 크기가 25 인 가수부 배열에 각각 저장한다. 이 때, 병렬가감산함수나 2 의보수함수는 인덱스가 0 인 방이 오른쪽에 위치한다고 가정하지만, 실수 배열은 인덱스가 0 인 방이 왼쪽에 위치하므로 배열에 역순으로 저장한다. 가수부 배열의 크기가 25 인이유는 IEEE754 표준에서 생략된 1 과 가수의 덧셈에서 생기는 carry 값을 저장하기 위해 23 에 2 을 더해주었기 때문이다.

피가수가 0 인 경우는 결과값이 가수의 값과 같고, 반대인 경우는 피가수의 값과 같다. 둘 다 0 인 경우는 결과값도 0 이 된다. 이 세 경우에는 연산을 종료한다.

나머지 경우는 이어서 연산을 진행한다. 피가수를 a, 가수를 b, 결과를 c 로 표현하자. 먼저 지수를 조정해주기 위해 두 배열의 지수의 차를 구하여 count 에 저장한다. Count 가 양수이면 b 를 조정해준다. 결과 지수는 a 의 지수로 맞추고 b 의 가수부는 count 만큼 우측으로 shift 연산을 진행한다. 결과값의 부호는 a 의 부호가 된다. Count 가 음수인 경우는 a 를 조정해준다. 결과 지수는 b 의 지수로, a 의 가수부는 -count 만큼 우측 shift 를 해준다. 결과값의 부호는 b 의 부호가 된다. 두 수의 지수가 같은 경우는 결과 지수를 a 의지수로 맞춰주고(b도 가능) 결과값의 부호는 a와 b의 가수를 비교하여 절댓값이 큰 수의 부호를 따라간다.

입력 배열이 음수인 경우에는 가수부에 2의 보수를 취해준 후에 가수의 덧셈연산을 진행한다. 덧셈의 결과가 0인 경우는 결과값에 0을 출력한다. 0이 아닌 경우, 가수 배열의 맨 마지막 방을 검사한다. Carry 가 발생하는 경우는 2의 보수를 취해준다. 23~0번째 방을 검사하여 첫번째 1이 나타나는 인덱스를 count에 저장하고, 지수에서 count-1을 빼준다. 최종 결과 배열의 가수부에는 c의 가수부배열 23-count 번째 방의 값부터 저장해주고, 지수부에는 c의 지수부배열을 저장해준다.

■실수의 뺄셈

덧셈과 기본 로직은 동일하다. 가수의 덧셈만 뺄셈으로 바꾸어준다.

■실수의 곱셈

실수의 곱셈은 지수부와 가수부를 다르게 진행한다. 먼저 두 수의 지수부를 각각 8 비트 배열로 저장한다. 그리고 이 각각의 배열에서 127, 즉 bias 값을 뺀다. 그 후 병렬가감산기 함수로 두 배열의 비트를 더한다. 가수부는 가수부의 저장 방식과 원래이진수의 저장 방식이 조금 다르므로 그것을 원래 이진수 저장 로직으로 넣는다. 이 것을 두개의 23 비트 배열로 비트 패턴을 저장한다. 그 후에 두 개의 가수부 배열을 23 비트로 곱셈계산을 실행한다. 이 계산은 정수 곱셈계산 알고리즘을 그대로 사용한다.

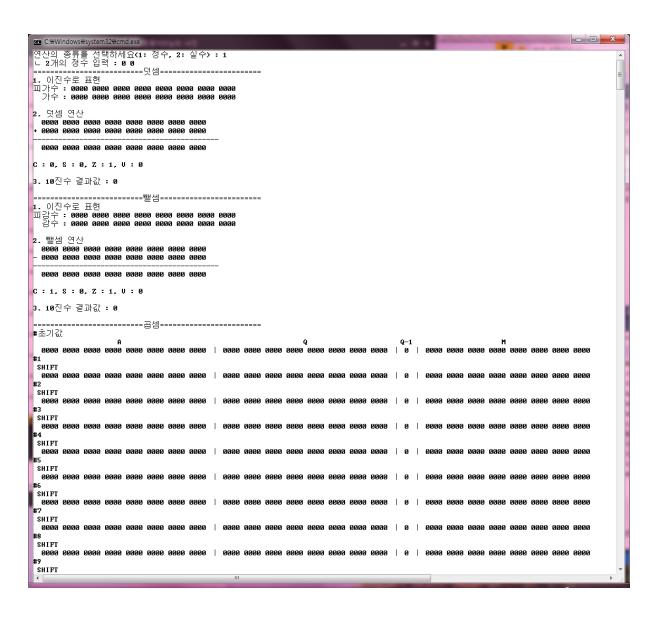
■실수의 나눗셈

실수의 나눗셈은 실수의 곱셈과 같이 지수부와 가수부를 다르게 진행한다. 먼저 두수의 지수부를 각각 8 비트 배열로 저장한다. 그리고 이 각각의 배열에서 127, 즉 bias 값을 뺀다. 그 후 병렬가감산기 함수로 두 배열을 뺀다. 가수부는 가수부의 저장 방식과 원래이진수의 저장 방식이 조금 다르므로 그것을 원래 이진수 저장 로직으로 넣는다. 그 후에 두개의 가수부 배열을 23 비트로 나눗셈 계산을 실행한다. 이 계산은 정수 나눗셈 계산 알고리즘을 그대로 사용한다.

3) 수행결과

결과 1 - 입력 : 0, 0

덧셈 0, 뺄셈 0, 곱셈 0 을 출력한다. 나눗셈은 0 으로 나눌 수 없다는 메시지와 함께 실행하지 않는다.



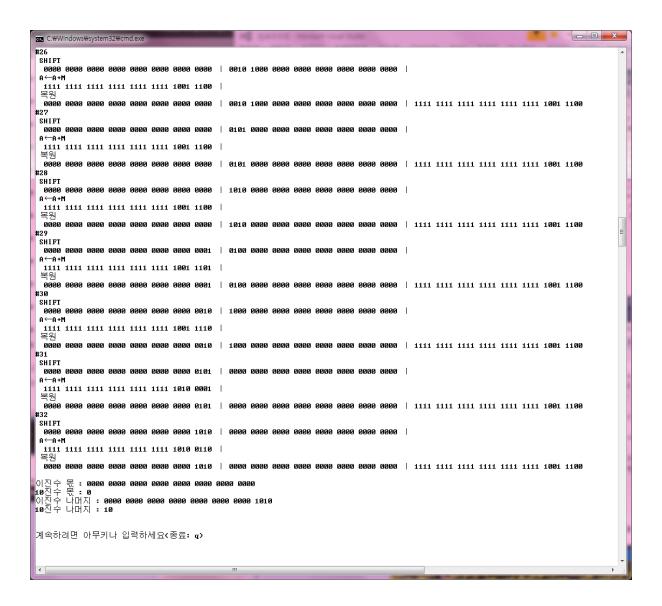
7	_	_	_	_																-								
C:#W	indows	₩systen	n32₩cm	nd.exe		w	4											- 1	۰	.,								X
9999 #16	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	-	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	I	0	I	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	^
SHIFT																												
	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	-	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	1	0	1	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	
#17 SHIFT																												
0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	1	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	Ī	0	Ĺ	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	
#18																												E
SHIFT	аааа	аааа	0000	аааа	аааа	аааа	аааа	1	аааа	аааа	аааа	аааа	0000	аааа	аааа	аааа	ı	0	ī	аааа	аааа	аааа	аааа	аааа	0000	аааа	аааа	
#19	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000		0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000		-		0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	
SHIFT	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000		0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000		_	ï	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	
#20	ииии	ииии	ииии	ииии	טטטט	ииии	ииии	1	טטטט	ииии	ииии	ииии	טטטט	טטטט	ииии	0000	I	0	1	ииии	ииии	ииии	ииии	טטטט	0000	ииии	טטטט	
SHIFT																												
#21	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	١	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	ı	0		0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	
SHIFT																												
	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	-	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	1	0	1	0000	0000	0000	0000	9999	0000	0000	0000	
#22 SHIFT																												
0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	1	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	1	0	Ī	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	
#23																												
SHIFT	аааа	аааа	0000	аааа	аааа	аааа	аааа	1	аааа	аааа	аааа	аааа	0000	аааа	аааа	аааа	ī	ø	ī	аааа	аааа	аааа	аааа	аааа	0000	аааа	аааа	
#24	0000	0000	0000		0000	0000	0000	Ċ		0000	0000	0000	0000		0000	0000		-		-	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	
SHIFT	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000		0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	ı		ï	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	
#25	овов	овов	овов	овов	овов	овов	овов		овов	овов	овов	овов	овов	овов	овов	овов	1	Ю	1	овов								
SHIFT																												
#26	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	ı	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	I	0	ı	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	
SHIFT																												
	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000		0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000		0	1	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	
#27 SHIFT																												
0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	1	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	1	0	1	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	
#28																												
SHIFT	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	ī	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	ī	0	ī	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	
#29																												
SHIFT	9999	aaaa	0000	aaaa	9999	aaaa	aaaa	1	9999	9999	aaaa	aaaa	0000	9999	aaaa	0000	ı	0	ī	aaaa	aaaa	aaaa	aaaa	9999	0000	aaaa	9999	
#30	9999	0000	9999	9999	9999	9999	0000		9999	9999	9999	9999	9999	9999	9999	0000				9999	9999	9999	9999	9999	9999	9999	9999	
SHIFT																		_										
9090 #31	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	ı	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	I	0	ı	0000	0000	0000	0000	9999	0000	0000	0000	
SHIFT																												
	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	-	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	-	0	1	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	
#32 SHIFT																												
	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	-	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	1	0	1	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	
	ᆁᆔ	2F .	9999	aaaa	9999	aaaa	aaae	ace	aa aa	an ne	30 0e	90 00	30 00	aa aa	an ne	90 0CC	n 1	3000		9000								
UND	결과 결과	값:	9999 9	ยยยย	ыыыы	ивыя	พยยย	991	90 BO	98 BRI	98 BBI	199 66	98 BRI	90 BO	98 BRI	90 000	e l	966	e 6	9000								
0으로 (t굿셈·																							
	-1 ≥	I. AY.	846	1																								
계속하	려면	아무키	l나 일	력하	세요‹	종료:	(γ																					
-																												·
1									111																			F

결과 2 - 입력: 10, -100

덧셈 -90, 뺄셈 110, 곱셈 -1000, 나눗셈 몫 10을 각각 출력한다.

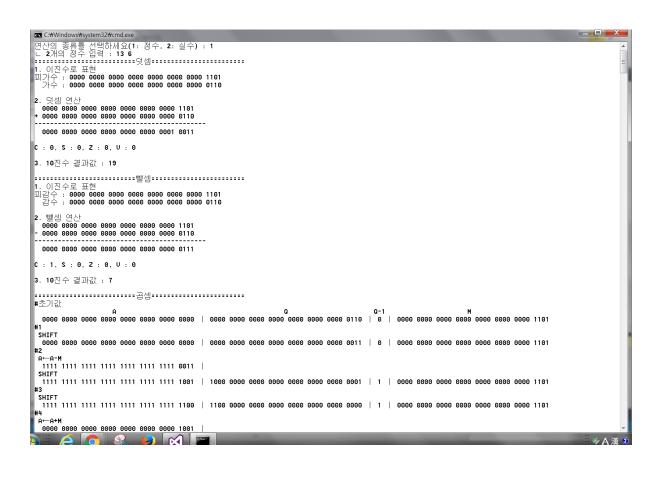


1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1	
SHIFT 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 11	Ш
#26 SHIFT 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 11	III
SHIFT	III
#27 SHIFT 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 11	III
SHIFT 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 11	Ш
#28 SHFT	ш
SHIFT 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 11	
#29 SHIFT	
SHIFT 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111	
#30 SHIFT 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 0000 0110 0011 1	
SHIFT	
#31 SHIFT 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1000 0011 0001 1	
SHIFT 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1000 0011 0001 1	
#32	
SHIFT	
1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1	
이진수 결과 값 : 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111	
│	
A Q	
0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0	
SHIFT	
n←a+M	
1111 1111 1111 1111 1111 1111 1001 1100 복원	
9000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1001 1100 #2	
"SHIFT	
0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0010 1000 A←A+M	
1111 1111 1111 1111 1111 1111 1001 1100	
복원 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0	
#3 CUIDT	
SHIFT	
A←A+M 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1001 1100	
■ 복원	
0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0	
SHIFT	
0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0	
1111 1111 1111 1111 1111 1001 1100 보위	
□ 복원 □ ◆ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □	

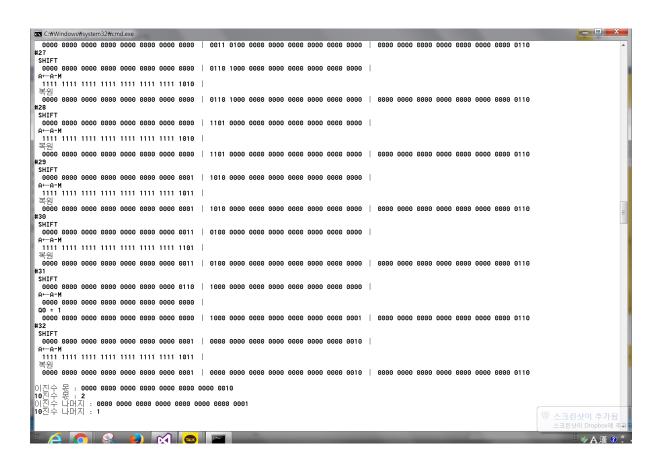


결과 3 - 입력: 13 6

결과로 덧셈 19, 뺄셈 7, 곱셈 78, 나눗셈 몫 2를 각각 출력한다.

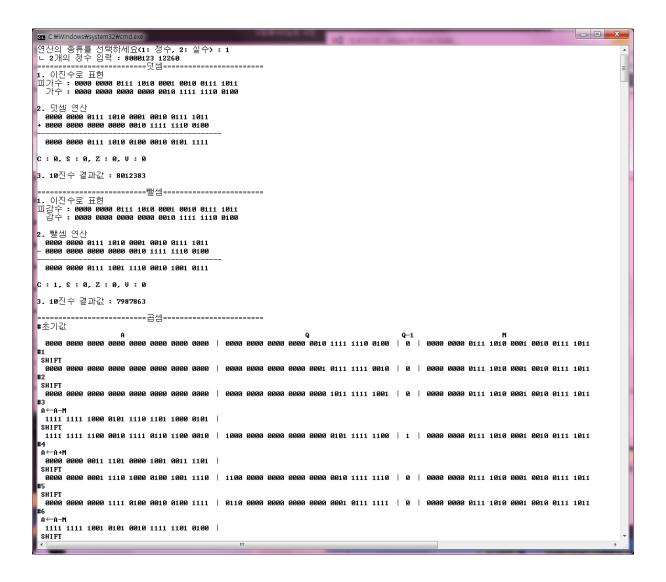






결과 4 - 입력: 8000123 12260

결과값으로 덧셈 8012383, 뺄셈 7987863, 곱셈 오버플로우, 나눗셈 몫 652 를 각각 출력한다.

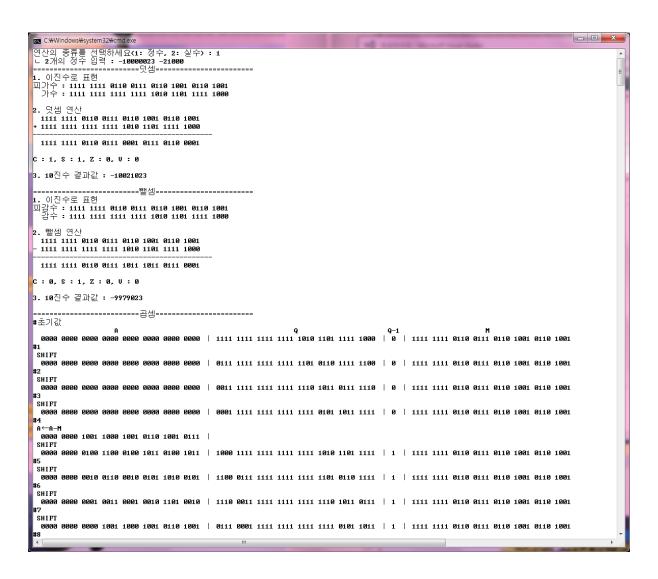


CH.	C:\W	indows	#systen	n32₩cm	nd.exe																								□ X	
#25																														_
		0000	0000	0000	0000	1011	0110	1011	1	0000	1110	1000	0101	0100	0110	0000	0000	I	0	0	9000	0000	0111	1010	0001	0010	0111	1011		
		0000	0000	0000	0000	0101	1011	0101	I	1000	0111	0100	0010	1010	0011	0000	0000	I	0	0	9000	0000	0111	1010	0001	0010	0111	1011		
II.		0000	0000	0000	0000	0010	1101	1010	1	1100	0011	1010	0001	0101	0001	1000	0000	I	0	0	9000	0000	0111	1010	0001	0010	0111	1011		
SI	HIFT 0000	0000	0000	0000	0000	0001	0110	1101	1	0110	0001	1101	0000	1010	1000	1100	0000	ı	Ø	0	9000	0000	0111	1010	0001	0010	0111	1011		
SI	HIFT 3000	0000	0000	0000	0000	0000	1011	0110	1	1011	0000	1110	1000	0101	0100	0110	0000	I	0	0	9000	0000	0111	1010	0001	0010	0111	1011		
(HIFT 0000	0000	0000	0000	0000	0000	0101	1011	1	0101	1000	0111	0100	0010	1010	0011	0000	ı	0	0	1000	0000	0111	1010	0001	0010	0111	1011		
	HIFT	0000	0000	0000	0000	0000	0010	1101	1	1010	1100	0011	1010	0001	0101	0001	1000	ı	0	0	1000	0000	0111	1010	0001	0010	0111	1011		
	HIFT	0000	0000	0000	0000	0000	0001	0110	1	1101	0110	0001	1101	0000	1010	1000	1100	1	0	0	9000	0000	0111	1010	0001	0010	0111	1011		
이 10	진수 진수	결과 결과	값: 값:	0000 -214	0000 748364	0000 48	0000	0000	000	90 00	1 011	10 110	91 01:	LØ ØØI	31 11 0	00 1	00 101	.0 t	1000	9 11	.00									
	 ===== =기값																													
		=		A										3										M						
#1	3000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	-	0000	0000	0111	1010	0001	0010	0111	1011	1	000	00 O	9000	0000	0000	0010	1111	1110	0100			
	HIFT	aaaa	9999	aaaa	0000	aaaa	aaaa	9999	1	9999	aaaa	1111	0100	9919	0100	1111	0110	1												
A٠	—a-r	ı								0000	0000		0100	0010	0100		0110													
	[111 ^특 원	1111	1111	1111	1101	0000	0001	1100	ı																					
#2	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	1	0000	0000	1111	0100	0010	0100	1111	0110	I	000	90 O	1000	0000	0000	0010	1111	1110	0100			
SI	HIFT	aaaa	9999	9999	0000	0000	0000	9999	1	0000	0001	1110	1 000	0100	1 001	1110	1100													
A.	—A-M	1			1101				1	0000	0001	1110	1000	0100	1001	1110	1100													
볼	원				0000				i	0000	0001	1110	1000	0100	1001	1110	1100	ı	000	90 O	9000	0000	0000	0010	1111	1110	0100			
#3 SI	HIFT																													
	0000		0000	0000	0000	0000	0000	0000	1	0000	0011	1101	0000	1001	0011	1101	1000	-												
. 1			1111	1111	1101	0000	0001	1100	1																					
(0000	0000	0000	0000	0000	0000	0000	1	0000	0011	1101	0000	1001	0011	1101	1000	1	000	90 O	9000	0000	0000	0010	1111	1110	0100			
#4 SI	HIFT																													
	3000 ←a-M		0000	0000	0000	0000	0000	0000	1	0000	0111	1010	0001	0010	0111	1011	0000	I												
1			1111	1111	1101	0000	0001	1100	1																					+
4										""															_				+	.:i



결과 5 - 입력: -1000023 -21000

결과값으로 덧셈 -10021023, 뺄셈 -9979023, 곱셈 오버플로우, 나눗셈 몫 476 을 각각 출력한다.



ov. C:₩V	/indows	₩syster	n32₩cm	nd.exe												10			-								_ D X	
SHIFT 0000	0000	0000	0000	1100	0011	1001	0100	1	0000	0100	0100	1010	1110	0011	1111	1111	ı	1	111	1 1111	0110	0111	0110	1001	0110	1001		^
#23 SHIFT																												
0000 #24	0000	0000	0000	0110	0001	1100	1010	I	0000	0010	0010	0101	0111	0001	1111	1111	I	1	111	1 1111	0110	0111	0110	1001	0110	1001		
	0000	0000	0000	0011	0000	1110	0101	1	0000	0001	0001	0010	1011	1000	1111	1111	I	1	111	1 1111	0110	0111	0110	1001	0110	1001		
#25 Shift																												Ε
#26	0000	0000	0000	0001	1000	0111	0010	-	1000	0000	1000	1001	0101	1100	0111	1111	ı	1	111	1 1111	0110	0111	0110	1001	0110	1001	L	
	0000	0000	0000	0000	1100	0011	1001	1	0100	0000	0100	0100	1010	1110	0011	1111	I	1	111	1 1111	0110	0111	0110	1001	0110	1001		
#27 SHIFT	0000	0000	0000	0000	9449	0001	1100		1010	0000	0010	0010	0101	0444	0001					1 1111	0110	0444	0110	1001	9449	1001		
#28 SHIFT		9999	9999	9999	9110	9991	1100	'	1919	0000	9919	9919	9191	9111	9991	1111	'		111	1 1111	9119	9111	9119	1001	9119	1001		
		0000	0000	0000	0011	0000	1110	-	0101	0000	0001	0001	0010	1011	1000	1111	I	1	111	1 1111	0110	0111	0110	1001	0110	1001		
SHIFT	0000	0000	0000	0000	0001	1000	0111	1	0010	1000	0000	1000	1001	0101	1100	0111	ı	1	111	1 1111	0110	0111	0110	1001	0110	1001		
#30 Shift																												
0000 #31	0000	0000	0000	0000	0000	1100	0011	1	1001	0100	0000	0100	0100	1010	1110	0011	I	1	111	1 1111	0110	0111	0110	1001	0110	1001		
	0000	0000	0000	0000	0000	0110	0001	1	1100	1010	0000	0010	0010	0101	0111	0001	ı	1	111	1 1111	0110	0111	0110	1001	0110	1001		
#32 SHIFT																												
OLELO																				1 1111	U11U	0111	U11U	1001	U11U	1001		
10친구						0000	0000	ши	נשש שנ	11 000	90 11	10 OT	91 00	90 00	91 606	31 001	υι	ютт	TOOL									
#초기경				L	·눗셈·																							
		1111	A 1111	1111	1111	1111	1111	1	1111	1111	0110	0111	9 0110	1001	0110	1001	ı	1111	1 111	1 1111	1111	M 1010	1101	1111	1000			
#1 SHIFT																												
1111 A←A-		1111	1111	1111	1111	1111	1111	-	1111	1110	1100	1110	1101	0010	1101	0010	I											
9999 복원	0000	0000	0000	0101	0010	0000	0111	1																				
#2	1111	1111	1111	1111	1111	1111	1111	-	1111	1110	1100	1110	1101	0010	1101	0010	1	1111	1 111	1 1111	1111	1010	1101	1111	1000			
		1111	1111	1111	1111	1111	1111	1	1111	1101	1001	1101	1010	0101	1010	0100	ī											
	M 0000	0000	0000	0101	0010	0000	0111	ı																				
	1111	1111	1111	1111	1111	1111	1111	1	1111	1101	1001	1101	1010	0101	1010	0100	I	1111	1 111	1 1111	1111	1010	1101	1111	1000			
#3 SHIFT			1111		1111	1111	1111	ı	1111	1014	0014	1011	01.00	1011	0100	1000	1											
A←A-									1111	TOTI	9011	1011	อาคด	1011	อาคด	T 610 FG	1											
복원	2000	2000	2000	2101	2010	2000	2111	'																			→	+
		_	_																							_		

CiA.	C:₩W	indows	₩syster	m32₩cn	nd.exe												-6										_ D X
) = 1				4400	04.00	4440	4040		4404	0040	0000	0000	0000	0000	0000	0044	_					4040	4404		4000	^
#26		1111	1111	1111	1100	ดายต	1110	1010	-	1101	мотю	овов	9999	9999	9999	9999	0011		1111	1111	1111	1111	1919	1101	1111	1000	
	1111	1111	1111	1111	1000	1001	1101	0101	1	1010	0100	0000	0000	0000	0000	0000	0110	ī									
A٠	-A-M	1		1111																							
QE	1 = 1																										
#27		1111	1111	1111	1101	1011	1101	1101	١	1010	0100	0000	0000	0000	0000	0000	0111	1	1111	1111	1111	1111	1010	1101	1111	1000	
	IFT	1111	1111	1111	1011	9111	1911	1011		01.00	1000	aaaa	9999	9999	0000	aaaa	1110	1									
A٠	-A-M	ı								9199	1000	9999	8888	8888	0000	9999	1110										
	1000 [원	0000	0000	0000	0000	1001	1100	0011	١																		
#28		1111	1111	1111	1011	0111	1011	1011	-	0100	1000	0000	0000	0000	0000	0000	1110	1	1111	1111	1111	1111	1010	1101	1111	1000	
SH	IFT				0440		0444	0440		4004	0000	0000	0000	0000	0000	0004	4400										
A٠	-A-M	ı								1001	ииии	овов	оооо	ииии	ииии	0001	1100										
	.111) = 1		1111	1111	1100	0001	0111	1110	ı																		=
#29		1111	1111	1111	1100	0001	0111	1110	- 1	1001	0000	0000	0000	0000	0000	0001	1101	1	1111	1111	1111	1111	1010	1101	1111	1000	
SH	IFT																										
	.111 		1111	1111	1000	0010	1111	1101	- 1	0010	0000	0000	0000	0000	0000	0011	1010	1									
	111		1111	1111	1101	0101	0000	0101	-																		
#36		1111	1111	1111	1101	0101	0000	0101	- 1	0010	0000	0000	0000	0000	0000	0011	1011	1	1111	1111	1111	1111	1010	1101	1111	1000	
SH	IFT																										
	111 		1111	1111	1010	1010	0000	1010	ı	0100	0000	0000	0000	0000	0000	0111	0110	ı									
	111		1111	1111	1111	1100	0001	0010	-																		
1	111		1111	1111	1111	1100	0001	0010	-1	0100	0000	0000	0000	0000	0000	0111	0111	1	1111	1111	1111	1111	1010	1101	1111	1000	
	IFT																										
	.111 		1111	1111	1111	1000	0010	0100	ı	1000	0000	0000	0000	0000	0000	1110	1110	ı									
	999 원	0000	0000	0000	0100	1010	0010	1100	-																		
1	111	1111	1111	1111	1111	1000	0010	0100	-1	1000	0000	0000	0000	0000	0000	1110	1110	1	1111	1111	1111	1111	1010	1101	1111	1000	
	IFT																										
	111 		1111	1111	1111	0000	0100	1001	١	0000	0000	0000	0000	0000	0001	1101	1100	ı									
	1000 원	0000	0000	0000	0100	0010	0101	0001	-																		
		1111	1111	1111	1111	0000	0100	1001	-	0000	0000	0000	0000	0000	0001	1101	1100	1	1111	1111	1111	1111	1010	1101	1111	1000	
0 3	일수	몫:	0000	0000	0000	0000	0000	0001	110	ð1 110	3 0																
10:	원수.	똓 : 나머:	476 八::	1111 :	1111 :	1111	1111 :	1111	000i	0 01 0 C	1001	L															
10	<u> </u>	나머;	지 : -	-4023																							
-HI-	소공나	ипи и	- L L L	비나 일	I 려운니	HIO.	조 > -																				
Ľ.		-1만 '	マレナ フ	191 E	∍ ⊣ ∪I	에쇼	οπ:	ų,																			+
1											111														_		<u> </u>

4) 토의사항

정수 연산의 곱셈 나눗셈을 하는 과정에서 가장 크게 느꼈던 문제점은, 물론 덧셈과 뺄셈 알고리즘도 완벽히 구현되어야 하지만, 추가로 각 상황에 일어나는 모든 과정을 확실하게 코드로 옮겨야 한다는 점이었다. 단 한 가지라도 빼먹으면 오류가 났고 원하는 결과값이 도출되지 않았다. 특히 나눗셈에서 제수가 음수일 때 A 레지스터의 모든 값을 1 로초기화하는 것을 착각하여 오류가 났고 이로 인해 시간이 많이 걸렸다. 실수 연산을 겸하여 다양한 비트 크기의 이진수 배열들을 연산하는 과정이 굉장히 헷갈리고 힘들었다. 또한여러 가지 예외 사항에 대해서 생각해 보는 것도 굉장히 까다로웠다. 이것들을 해결하는 과정에서 이진수 배열 계산을 좀 더 정확하게 알게 되었고 특히 실수 연산을 더욱 더 깊게 알게 되는 계기가 되었다.

실수 연산을 위한 IEEE754 표준화를 하는 과정에서 예외처리에 대해 확실하게 해결을 하지 못했다. float 형의 범위와 IEEE754 표준의 범위가 같다고 설명을 들었는데 실제 범위의 끝 값들을 대입했을 경우 코드 논리의 오류인지는 확실히 모르겠지만 부정확한 값이 들어가게 되면서 많은 고민을 했다. 뿐만 아니라 float 형의 수를 2 진수화 하는 과정에서 나머지 연산자(%)를 사용했어야 했는데 이 연산자가 int 형만을 취급하여 2 진수화를 하는 함수를 설계함에 있어서도 많은 시간을 할애했다.

dec_to_bin() 함수에서 음수가 들어오는 경우,

음수에 절대값을 취하고 그 값을 2 진수로 변환한 뒤 2의 보수를 취해주었다.

최솟값인 -2^31 을 2 진수로표현하는 과정에서 절대값인 2^31 은 32bit 의 데이터 표현 범위를 벗어나게 되어 런타임 에러가 발생하였다. INT_MIN 입력이 들어오는 경우는 따로 예외처리를 해주어 해결하였다.