

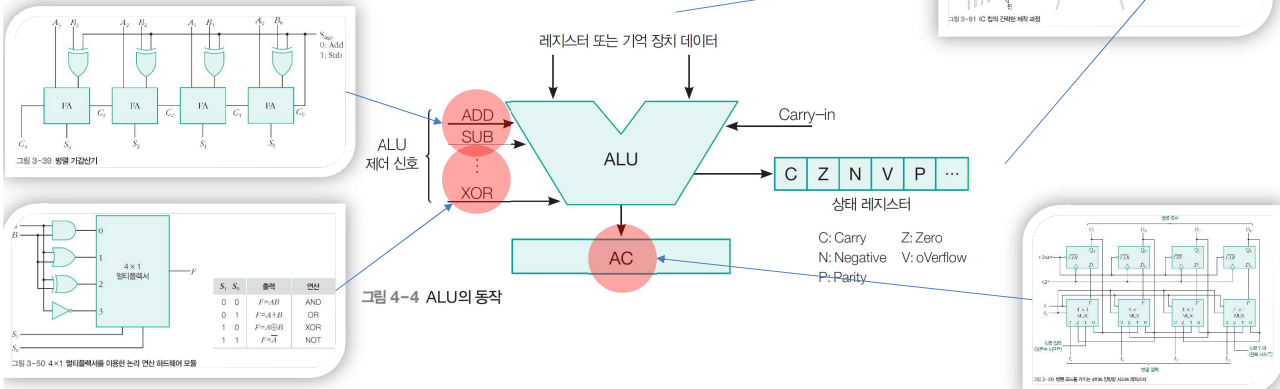
02 산술 논리 연산 장치

❖ **산술 논리 연산 장치(Arithmetic Logic Unit, ALU)** : 산술 연산과 논리 연산

- 주로 정수 연산을 처리
- 부동 소수(Floating-point Number) 연산 : FPU(Floating-Point Unit)
- 최근에는 ALU가 부동 소수 연산까지 처리

❖ 산술 연산 : 덧셈, 뺄셈, 곱셈, 나눗셈, 증가, 감소, 보수

❖ 논리 연산 : AND, OR, NOT, XOR, 시프트(shift)



14

02 산술 논리 연산 장치

1 산술 연산

표 4-1 산술 연산

연산	8비트 연산	
	동작	설명
ADD	$X \leftarrow A + B$	A와 B를 더한다.
SUB	$X \leftarrow A + (\sim B + 1)$	A + (B의 2의 보수)
MUL	$X \leftarrow A * B$	A와 B를 곱한다.
DIV	$X \leftarrow A / B$	A와 B를 나눈다.
INC	$X \leftarrow A + 1$	A를 1 증가시킨다.
DEC	$X \leftarrow A - 1(0xFF)$	A를 1 감소시킨다.
NEG	$X \leftarrow \sim A + 1$	A의 2의 보수다.

15

곱셈을 빠르게 하는 방법이 필요함 → Booth 알고리즘

- 정수의 곱셈 → 이진수로 변환하여 곱셈
- 피승수(Multiplicand; M), 승수(Multiplier; Q)
- 예) 22×17

$$\begin{array}{r} 22 \\ \times 17 \\ \hline 154 \\ 22 \\ \hline 374 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 010110 (22) \\ \times 010001 (17) \\ \hline 010110 \\ + 010110 \\ \hline 0101110110 \end{array}$$

이진수 곱셈:
승수의 1이 있는 경우
피승수 전체를
위치시키고,
이를 모두 더함

$$22 \times 14$$

$$\begin{array}{r} 010110 (22) \\ \times 001110 (14) \\ \hline 010110 \\ 010110 \\ 010110 \\ \hline 0100110100 \end{array}$$

이진수 곱셈:
승수에 1이 많으면
덧셈을 많이 해서
느려지는 문제

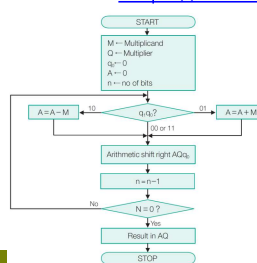
- 1이 연속적으로 나오는 경우가 많다면
그만큼 덧셈연산을 수행해야 하기때문에 곱셈연산이 느려지는 문제를 개선한 알고리즘 필요
- 1950년 영국 Andrew Donald Booth에 의해 개발 → 덧셈 횟수를 줄이는 알고리즘

Booth 알고리즘

<https://www.grahn.us/projects/booths-algorithm/>

$$\begin{array}{r} 22 \\ \times 17 \\ \hline 154 \\ 22 \\ \hline 374 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 010110 (22) \\ \times 010001 (17) \\ \hline 010110 \\ 010110 \\ \hline 0101110110 \end{array}$$



$$22 \times 14$$

$$\begin{array}{r} 010110 (22) \\ \times 001110 (14) \\ \hline 010110 \\ 010110 \\ 010110 \\ \hline 0100110100 \end{array}$$

308

Binary Multiplication Using Booth's Algorithm.

Enter any two integer numbers into the form and click 'Multiply' to watch Booth's algorithm run its magic.

Input

22 x 17 Multiply

Result

A	Q	Q ₋₁	M	Log
000000	010001	0	010110	Populate Data
101010	010001	0	010110	A = A - M
110101	001000	1	010110	Shift
001011	001000	1	010110	A = A + M
000101	100100	0	010110	Shift
000010	110010	0	010110	Shift
000001	011001	0	010110	Shift
101011	011001	0	010110	A = A - M
110101	101100	1	010110	Shift
001011	101100	1	010110	A = A + M
000101	110110	0	010110	Shift

Binary Multiplication Using Booth's Algorithm.

Enter any two integer numbers into the form and click 'Multiply' to watch Booth's algorithm run its magic.

Input

22 x 14 Multiply

Result

A	Q	Q ₋₁	M	Log
000000	001110	0	010110	Populate Data
000000	000111	0	010110	Shift
101010	000111	0	010110	A = A - M
110101	000011	1	010110	Shift
111010	100001	1	010110	Shift
111101	010000	1	010110	Shift
010011	010000	1	010110	A = A + M
001001	101000	0	010110	Shift
000100	101000	0	010110	Shift

02 산술 논리 연산 장치

❖ Booth Algorithm

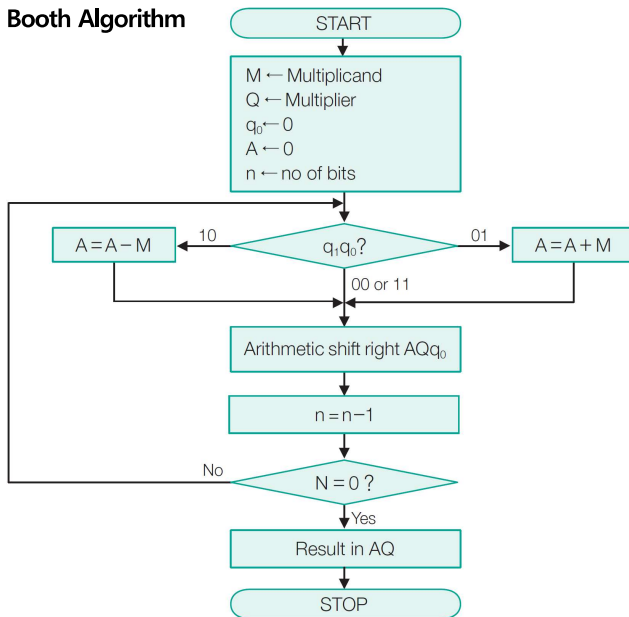
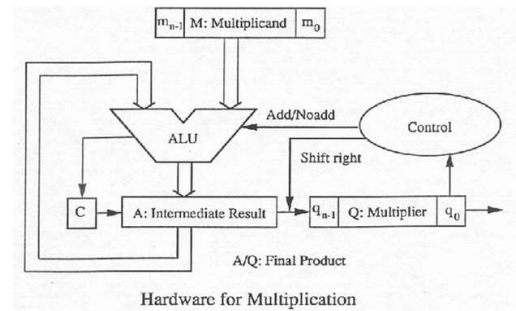
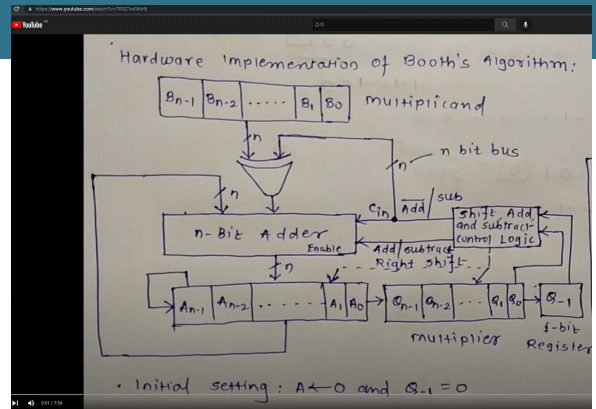


그림 4-5 부스 알고리즘 순서도



18

02 산술 논리 연산 장치

❖ Booth Algorithm 예 : 5 * (-4)

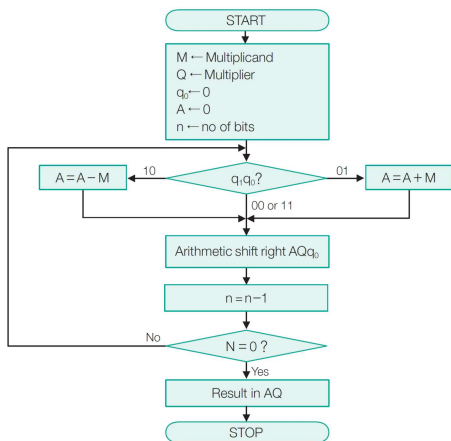


그림 4-5 부스 알고리즘 순서도

n	A	Q(q4q3q2q1)	q0	설명
4	0000	1100	0	초기 상태
3	0000	0110	0	q1q0이 00이므로 연산 없이 AQQ0을 오른쪽 산술 시프트
2	0000	0011	0	q1q0이 00이므로 연산 없이 AQQ0을 A오른쪽 산술 시프트
1	1011	0011	0	q1q0이 10이므로 A=A-M=0000+1011
	1101	1001	1	AQQ0을 오른쪽 산술 시프트
0	1110	1100	1	q1q0이 11이므로 연산 없이 AQQ0을 오른쪽 산술 시프트

19

Booth 알고리즘

22
x 17

154
22

374

010110 (22)
x 010001 (17)

010110
010110

0101110110

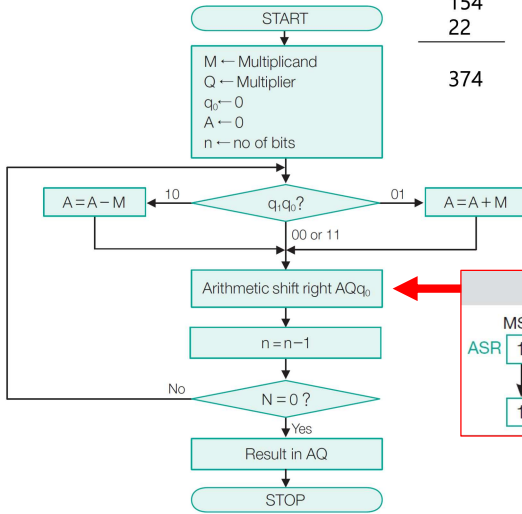


그림 4-5 부스 알고리즘 순서도



22 x 17 = 374.
010110 (22)
x 010001 (17)

010110
010110

0101110110

M: 010110
Q: 010001
A: 000000
n: 6

1) q1q0 = 10
2) A = A - M = 000000 - 010110 = 101010
3) ASR AQ: 101010 010001 0 0 11
4) n = n - 1 → n = 5
5) n = 0? No → goto 1)

1) q1q0 = 01
2) A = A + M = 101010 + 010110 = 000000
3) ASR AQ: 000000 010001 0 0 11
4) n = n - 1 → n = 4
5) n = 0? No → goto 1)

1) q1q0 = 00
2) ASR: 000000 010001 0 0 11
3) n = 3
4) goto 1)

1) q1q0 = 00
2) ASR: 000000 010001 0 0 11
3) n = 2
4) goto 1)

1) q1q0 = 01
2) A = A + M = 000000 + 010110 = 010110
3) ASR AQ: 010110 010001 0 0 11
4) n = 1
5) n = 0? No → goto 1)

1) q1q0 = 01
2) A = A + M = 010110 + 010110 = 101100
3) ASR AQ: 101100 010001 0 0 11
4) n = 0
5) Result in AQ: 101100 010110
Stop

0001 0111 0110

02 산술 논리 연산 장치

❖ Booth Algorithm 예: (-7) * (+3) = -21 (-0001 0101 -> 2의보수 1110 1011);

M = 1001(-7), Q 0011(3); n=4

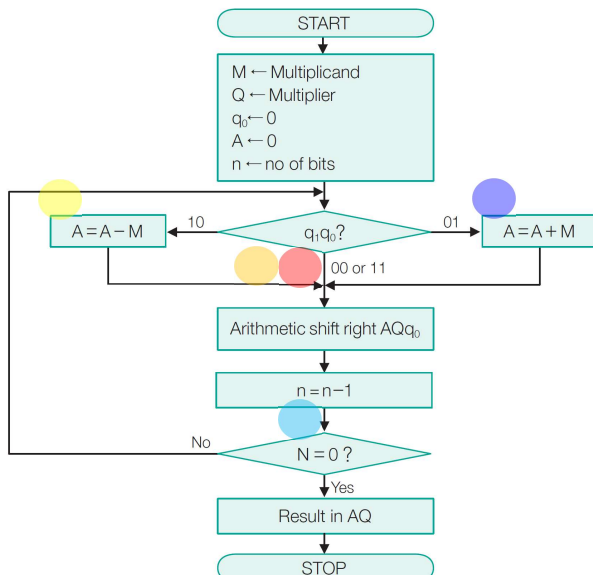
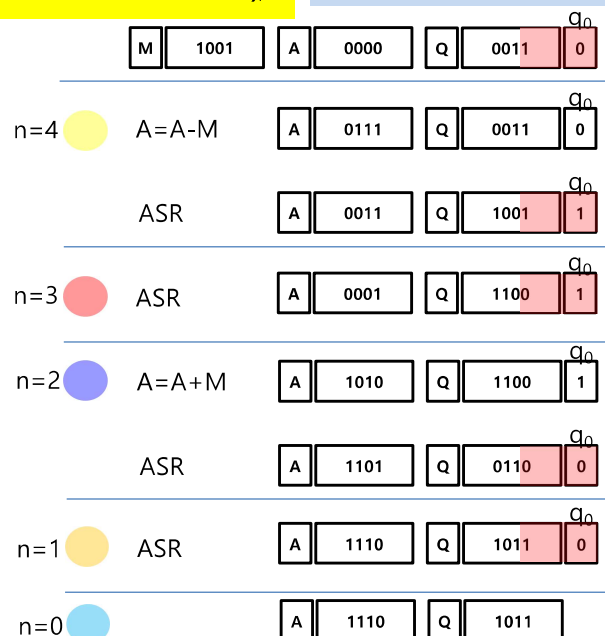


그림 4-5 부스 알고리즘 순서도



02 산술 논리 연산 장치

2 논리 연산과 산술 시프트 연산

표 4-2 논리 연산

연산	8비트 연산	
	동작	설명
AND	$X \leftarrow A \& B$	A와 B를 비트 단위로 AND 연산한다.
OR	$X \leftarrow A B$	A와 B를 비트 단위로 OR 연산한다.
NOT	$X \leftarrow \sim A$	A의 1의 보수를 만든다.
XOR	$X \leftarrow A \wedge B$	A와 B를 비트 단위로 XOR 연산한다.
ASL	$X \leftarrow A \ll n$	왼쪽으로 n비트 시프트(LSL과 같다.)
ASR	$X \leftarrow A \gg n, A[7] \leftarrow A[7]$	오른쪽으로 n비트 시프트(부호 비트는 그대로 유지한다.)
LSL	$X \leftarrow A \ll n$	왼쪽으로 n비트 시프트
LSR	$X \leftarrow A \gg n$	오른쪽으로 n비트 시프트
ROL	$X \leftarrow A \ll 1, A[0] \leftarrow A[7]$	왼쪽으로 1비트 회전 시프트, MSB는 LSB로 시프트
ROR	$X \leftarrow A \gg 1, A[7] \leftarrow A[0]$	오른쪽으로 1비트 회전 시프트, LSB는 MSB로 시프트
ROLC	$X \leftarrow A \ll 1, C \leftarrow A[7], A[0] \leftarrow C$	캐리도 함께 왼쪽으로 1비트 회전 시프트
RORC	$X \leftarrow A \gg 1, C \leftarrow A[0], A[7] \leftarrow C$	캐리도 함께 오른쪽으로 1비트 회전 시프트

02 산술 논리 연산 장치

❖ 논리 연산 예 1 : $A=46=00101110_{(2)}$, $B=-75=10110101_{(2)}$

A AND B		A OR B		A XOR B	
00101110	46	00101110	46	00101110	46
& 10110101	-75	10110101	-75	^ 11111111	-128
00100100	36	10111111	-65	11010001	-47

02 산술 논리 연산 장치

❖ 논리 연산 예 2

A AND B	A OR B
00101110	00001110
& 00001111 상위 4비트 삭제	10110000 상위 4비트 값 설정
00001110	10111110

24

02 산술 논리 연산 장치

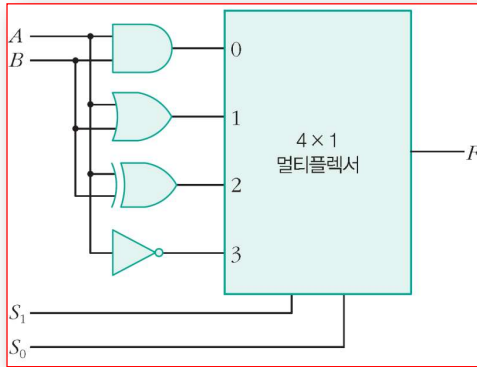
❖ 시프트 연산 예

연산	왼쪽	오른쪽
산술 시프트	<p>MSB LSB</p> <p>ASL 0 0 0 1 0 1 1 0</p> <p>0 0 1 0 1 1 0 0 ← 0</p>	<p>MSB LSB</p> <p>ASR 1 0 0 1 0 1 1 0</p> <p>1 1 0 0 1 0 1 1</p>
논리 시프트	<p>MSB LSB</p> <p>LSL 0 0 0 1 0 1 1 0</p> <p>0 0 1 0 1 1 0 0 ← 0</p>	<p>MSB LSB</p> <p>LSR 1 0 0 1 0 1 1 0</p> <p>0 → 0 1 0 0 1 0 1 1</p>
회전 시프트	<p>MSB LSB</p> <p>ROL 0 0 0 1 0 1 1 0</p> <p>0 0 1 0 1 1 0 0</p>	<p>MSB LSB</p> <p>ROR 1 0 0 1 0 1 1 0</p> <p>0 1 0 0 1 0 1 1</p>
캐리와 함께 회전 시프트	<p>MSB LSB C</p> <p>ROLC 0 0 0 1 0 1 1 0 0</p> <p>0 0 1 0 1 1 0 0 0</p>	<p>MSB LSB C</p> <p>RORC 0 0 0 1 0 1 1 0 1</p> <p>1 0 0 0 1 0 1 1 0</p>

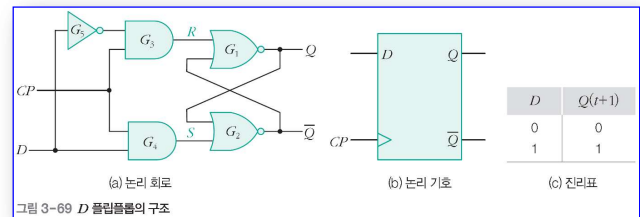
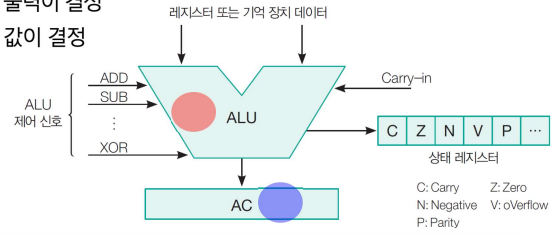
25

조합논리회로 vs. 순서논리회로(조합논리+기억)

- 조합 논리 회로(combinational logic circuit) : 이전 입력 값에 관계없이 현재 입력 값에 따라 출력이 결정
- 순서 논리 회로(sequential logic circuit) : 현재의 입력 값과 이전 출력 상태에 따라 출력 값이 결정



A, B, S_1, S_0 신호가 바뀌는 순간 F 도 바로 바뀜



$D=1$ 이고 CP 가 1로 상승하는 순간 $Q(t+1)=1$ 바뀜
 CP 가 0인 동안은 $Q(t+1)$ 상태 유지(기억)

CPU(ALU)는 빠르고 메모리는 느리기 때문에 계산 결과를 유지(기억)할 소자가 필요 → 레지스터