# Mirésatanä 2 데이터시트

### 아이즌 Z. 스치 @ Lofanfashasch 1013193

### April 13, 2023

## Contents

1		설계		2
	1.1	보조 :	부품	2
		1.1.1	ArithmeticLogicBit	2
		1.1.2	ArithmeticLogic	2
		1.1.3	Shiftre	6
		1.1.4	OpCodeToFlags	8
	1.2	주요 -	부품 1	10
		1.2.1	ALU	10

### 1 부품 설계

#### 1.1 보조 부품

#### 1.1.1 ArithmeticLogicBit

ArithmeticLogicBit는 논리곱과 배타적 논리합, 전가산 결과를 출력하는 ArithmeticLogic의 구성 부품이다.

ArithmeticLogicBit는  $A, B, C_i, N, X$ 의 입력 핀과  $C_o, O$ 의 출력 핀을 가지고 있고, 각각은 다음을 의미한다.

- A A. 연산의 첫 번째 인자가 될 비트
- *B* B. 연산의 두 번째 인자가 될 비트
- $C_i$  Carry In. 이전 가산기에서 발생한 올림 비트
- N aNd enable. O가 A \( B \)를 출력하게 만드는 비트
- X Xor enable. O가 AB를 출력하게 만드는 비트
- $C_o$  Carry Out. 가산 연산 중 발생한 올림 비트
- O Output. 연산의 결과

ArithmeticLogicBit의 진리표는 표 1과 같이 주어진다.

		U			$C_o$	O
A	B	$C_i$	0	0	$AB + BC_i + C_iA$	$A \oplus B \oplus C_i$
A	B	$C_i$	0	1	0	$A \oplus B$
A	B	$C_i$	1	0	0	AB

표 1: ArithmeticLogicBit의 진리표

그림 1은 ArithmeticLogicBit의 회로도이다.

#### 1.1.2 ArithmeticLogic

ArithmeticLogic은 8비트 정수의 산술 연산과 논리 연산을 수행하는 부품이다. ArithmeticLogic은  $A, B, I_A, I_B, I_O, B_e, N, X, C_i$ 의 입력 핀과  $O, C_o$ 의 출력 핀을 가지고 있다. 이중에서 A, B, O는 8비트 핀이다. 각각은 다음을 의미한다.

- A A. 연산의 첫 번째 인자가 될 수
- B − B. 연산의 두 번째 인자가 될 수
- $I_A$  Invert A. A의 결과를 반전하여 연산을 진행한다.
- $I_B$  Invert B. ¬B를 내부 두 번째 인자 입력에 논리합한다.
- $I_O$  Invert O. O의 결과를 반전하여 출력한다.

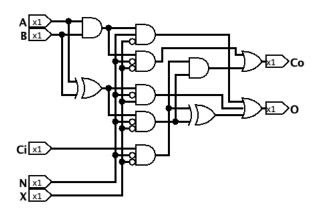


그림 1: ArithmeticLogicBit의 회로도

- $B_e$  B Enable. B를 내부 두 번째 인자 입력에 논리합한다.
- N aNd enable. 두 수의 논리곱을 O에 출력한다.
- X Xor enable. 두 수의 배타적 논리합을 O에 출력한다.
- $C_i$  Carry In. 가산 연산에 반영할 올림 비트
- O Output. 연산의 결과
- $C_o$  Carry Out. 가산 연산에서 발생한 올림 비트

ArithmeticLogic은 입력되는 옵션에 따라 두 인자 A,B에 대한  $A,\neg A,A+1,A-1,A+B,A-B,-A,B-A,A \veebar B,\neg(A\veebar B),A\land B,\neg(A\land B),A\lor B,\neg(A\lor B)$  등을 계산할 수 있다.

ArithmeticLogic은 표 2와 같은 진리표를 가진다. 논리합(∨)과 산술합(+) 연산에 주의해야 한다.

그림 2은 ArithmeticLogic의 회로도이다.

A	B	$I_A$	$I_B$	$I_O$	$B_e$	N	X	$C_i$	0	$C_i$
$\overline{A}$	B	0	0	0	0	-	-	0	A	0
A	B	0	0	0	0	-	-	1	A+1	$\forall A$
A	B	0	0	0	1	0	0	0	A+B	-
A	B	0	0	0	1	0	0	1	A+B+1	-
A	B	0	0	0	1	0	1	0	$A \veebar B$	0
A	B	0	0	0	1	1	0	0	$A \wedge B$	0
A	B	0	0	1	0	-	-	0	$\neg A$	0
A	B	0	0	1	1	0	1	0	$\neg (A \veebar B)$	0
A	B	0	0	1	1	1	0	0	$\neg (A \land B)$	0
A	B	0	1	0	0	0	0	0	A-B-1	A > B
A	B	0	1	0	0	0	0	1	A - B	$A \ge B$
A	B	0	1	0	1	0	0	0	A-1	$\exists A$
A	B	0	1	1	0	0	0	0	B-A	A > B
A	B	0	1	1	0	0	0	1	B-A-1	$A \ge B$
A	B	1	0	0	0	0	0	0	$\neg A$	0
A	B	1	0	0	0	0	0	1	-A	$\forall A$
A	B	1	0	0	1	0	0	0	B-A-1	-
A	B	1	0	0	1	0	0	1	B-A	-
A	B	1	1	0	0	0	0	0	-A-B-2	-
A	B	1	1	0	0	0	0	1	-A-B-1	-
A	B	1	1	0	0	1	0	0	$\neg (A \lor B)$	-
A	B	1	1	0	1	0	0	0	-A-2	$\neg \forall A$
A	B	1	1	0	1	0	0	1	-A-1	1
A	B	1	1	1	0	1	0	0	$A \lor B$	0

표 2: ArithmeticLogic

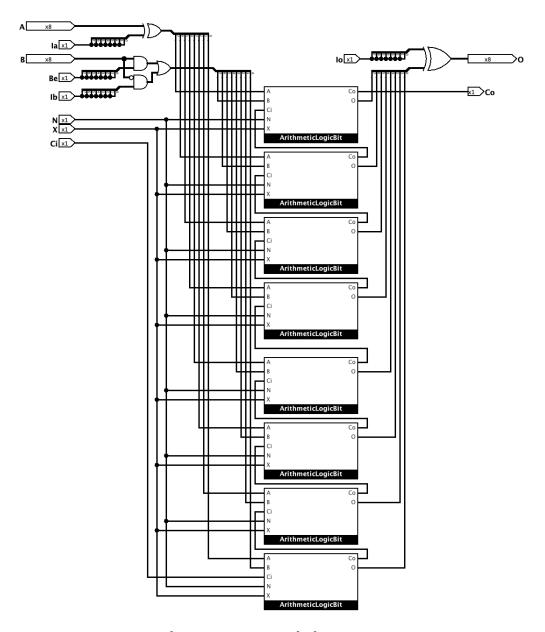


그림 2: ArithmeticLogic의 회로도

#### 1.1.3 Shiftre

Shiftre는 입력된 값에 대한 1회 좌측 · 우측 시프트 연산 결과를 출력하는 부품이다. Shiftre는 I, S, R, L의 입력 핀과  $O, O_l, O_r$ 의 출력 핀을 가지고 있다. 이중에서 I, O는 8비트 핀이다. 각각은 다음을 의미한다.

- I Input. 시프트 연산을 수행할 정수
- E Enable. 시프트 연산 수행의 여부. 0으로 설정된 경우에는 연산을 수행하지 않고, 1로 설정된 경우에는 연산을 수행한다.
- R Right. 시프트 방향을 오른쪽으로 설정한다. 0으로 설정된 경우에는 왼쪽 시프트를 수행한다.
- L Logical. 오른쪽 시프트를 수행하는 경우에, 논리적 시프트와 산술적 시프트 중에서 선택한다. 0으로 설정된 경우에는 산술적 시프트를 수행하고, 1로 설정된 경우에는 논리적 시프트를 수행한다.
- *O* Output. 시프트 결과
- $O_l$  Overflow Left. 왼쪽 시프트 수행 중에 오버플로우가 발생함
- $O_r$  Overflow Right. 오른쪽 시프트 수행 중에 오버플로우가 발생함

표 3은 Shiftre의 표이다.

I	$\mid E \mid$	R	L	O	$O_l$	$O_r$
abcd efgh	0	-	-		0	0
abcd efgh	1	0	-	bcde fgh0		0
abcd efgh	1	1	0	Oabc defg		h
abcd efgh	1	1	1	aabc defg	0	h

표 3: Shiftre의 진리표

그림 3은 Shiftre의 회로도이다.

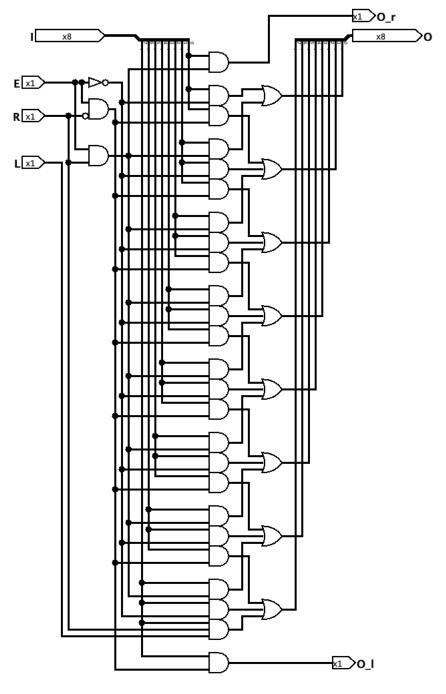


그림 3: Shiftre의 회로도

#### 1.1.4 OpCodeToFlags

OpCodeToFlags는 4비트 연산자 코드를 ArithmeticLogic 플래그로 변환해주는 부품이다.

OpCodeToFlags는  $O_c$ 의 입력 핀과  $I_A$ ,  $I_B$ ,  $I_O$ ,  $B_e$ , N, X,  $C_i$ , E, R, L 출력 핀을 가지고 있다. 이중에서  $O_c$ 는 4비트 입력 핀이다.  $I_A$ ,  $I_B$ ,  $I_O$ ,  $B_e$ , N, X,  $C_i$ 는 ArithmeticLogic에 입력되는 핀이고 E, R, L는 Shiftre에 입력되는 핀이다.

OpCodeToFlags의 진리표는 표 4과 같다. 기울인꼴로 표현된 것은 무관조건이다.

$O_c$	연산자	$I_A$	$I_B$	$I_O$	$B_e$	N	X	$C_i$	$\mid E \mid$	R	L
0	A	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0
1	NOT	1	0	0	0	0	1	0	0	0	1
2	NEG	1	0	0	0	1	0	1	0	0	0
3	$\operatorname{SHL}$	0	0	0	0	1	0	0	1	0	1
4	INC	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0
5	DEC	0	1	0	1	0	0	0	0	1	1
6	ADD	0	0	0	1	0	0	0	0	1	0
7	SUB	0	1	0	0	0	0	1	0	1	1
8	XOR	0	0	0	1	0	1	0	0	0	0
9	XNOR	0	0	1	1	0	1	0	0	0	1
Α	AND	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0
В	NAND	0	0	1	1	1	0	0	0	0	1
C	OR	1	1	1	0	1	0	0	0	1	0
D	NOR	1	1	0	0	1	0	0	0	1	1
E	ASR	0	0	0	0	1	0	0	1	1	0
F	ASR	0	0	0	0	1	0	0	1	1	1

표 4: OpCodeToFlags의 진리표

OpCodeToFlags의 회로도는 그림 4과 같다.

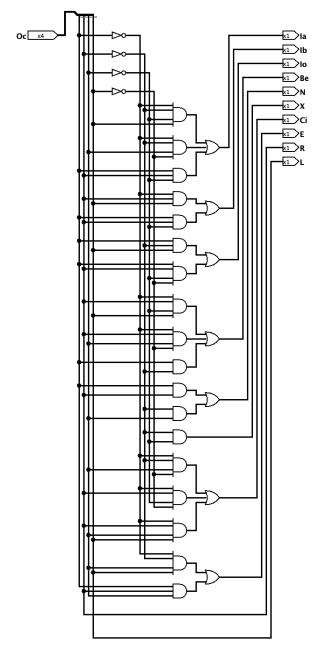


그림 4: OpCodeToFlags의 회로도

#### 1.2 주요 부품

#### 1.2.1 ALU

ALU는 Arithmetic Logical Unit의 약자로, 산술 연산과 논리 연산을 수행하고 그 결과를 출력하는 부품이다.

ALU는  $A, B, O_c$ 의 입력 핀과  $O, F_v, F_c, F_s, F_z$ 의 출력 핀으로 이루어져 있다. 이중 A, B, O는 8비트 핀이고,  $O_c$ 는 4비트 핀이다. 각각이 의미하는 바는 다음과 같다.

- A A. 연산의 첫 번째 인자
- B B. 연산의 두 번째 인자
- $O_c$  Operation Code. 연산의 종류.  $O_c$  값에 따른 연산의 종류는 표 5에서 설명되어있다.
- *O* Output. 연산의 결과.
- $F_v$  Flag of oVerflow. 시프트 연산 중에 오버플로우가 발생하면 활성화되는 플래그
- $F_c$   $\operatorname{Flag}$  of  $\operatorname{Carry}$ . 가감산 연산 중에 올림수가 발생하면 활성화되는 플래그
- $F_s$  Flag of Sign. 연산 결과의 부호를 나타내는 플래그. O < 0이면 활성화된다.
- ullet  $F_z$  Flag of Zero. 연산 결과가 0이면 활성화되는 플래그

그림 5는 ALU의 회로도이다.

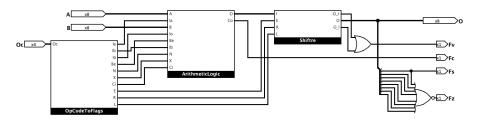


그림 5: ALU 회로도

 $O_c$  값에 따라 수행되는 연산은 다음 표 5과 같다.

$O_c$	연산 이름	연산	설명
0	A	A	A
1	NOT	$\neg A$	NOT
2	NEG	-A	NEGative
3	$\operatorname{SHL}$	$A \ll 1$	SHift Left
4	INC	A+1	INCrease
5	DEC	A-1 DECrease	
6	ADD	A + B	ADD
7	SUB	A - B	SUBtract
8	XOR	$A \veebar B$	eXclusive OR
9	XNOR	$\neg (A \veebar B)$	eXclusive Not OR
Α	AND	$A \wedge B$	AND
В	NAND	$\neg(A \land B)$	Not AND
C	OR	$A \vee B$	OR
D	NOR	$\neg(A \lor B)$	Not OR
E	ASR	$A \sim \gg 1$	Arithmetic Shift Right
F	LSR	$A \gg 1$	Logical Shift Right

표 5: ALU의  $O_c$  값에 따라 계산되는 연산