부울대수

- 기본적인 불 대수식은 AND, OR, NOT을 이용하여 표현
- AND식은 곱셈의 형식으로 표현하고, OR 식은 덧셈의 형식으로 표현
- NOT식은 Ā 또는 A'로 표현
- 완전한 논리식은 입력 항목들의 상태에 따른 출력을 결정하는 식

A=0 and B=1 일 때 출력을 1로 만들려는 경우 출력 논리식

$$F = \overline{A}B$$

A=0 or B=1 일 때 출력을 1로 만들려는 경우 출력 논리식

$$F = \overline{A} + B$$

(A=0 and B=1) or (A=1 and B=0) 일 때 출력을 1로 만들려는 경우 출력 논리식

$$F = \overline{AB} + A\overline{B}$$

1 불 대수 법칙

- 불 대수의 모든 항은 0 또는 1을 갖는다.
- [표 3-1]은 증명 없이 사용하기로 한 AND와 OR의 불 대수 공리다.

표 3-1 불 대수 공리

| P1 | A=0 또는 $A=1$ |
|----|-----------------------------|
| P2 | $0 \cdot 0 = 0$ |
| P3 | $1 \cdot 1 = 1$ |
| P4 | 0+0=0 |
| P5 | 1+1=1 |
| P6 | $1 \cdot 0 = 0 \cdot 1 = 0$ |
| P7 | 1+0=0+1=1 |
| | |

표 3-2 불 대수의 기본 법칙

항등 · 누승 · 보간 · 이중 부정 법칙

$$\mathbf{1} A + 0 = 0 + A = A$$

$$3A+1=1+A=1$$

쌍대성duality

불 대수 공리나 기본 법칙에서 좌우 한 쌍에서 0과 1을 서로 바꾸고 ·과 +도 서로 바꾸면 다른 한쪽이 얻어지는 성질이다. 한쪽을 다른 쪽의 쌍대dua라고 한다. 예를 들어 1과 2는 쌍대성이 성립하며 3과 4,5와 5,7과 3도 마찬가지다.

$$\bigcirc A + \overline{A} = 1$$

$$\mathbf{8} A \cdot \overline{A} = 0$$

$$9\overline{\overline{A}} = A$$

교환 법칙commutative law

$$\bigcirc A + B = B + A$$

$$\mathbf{n} A \cdot B = B \cdot A$$

결합 법칙associate law

$$(A+B)+C=A+(B+C)$$

$$(B \cdot A \cdot B) \cdot C = A \cdot (B \cdot C)$$

분배 법칙distributive law

$$(A \cdot (B+C)=A \cdot B + A \cdot C)$$

(b)
$$A+B \cdot C = (A+B) \cdot (A+C)$$

드모르간의 정리De Morgan's theorem

$$\mathbf{G} \overline{A+B} = \overline{A} \cdot \overline{B}$$

$$\mathbf{O} \overline{A \cdot B} = \overline{A} + \overline{B}$$

흡수 법칙absorptive law

$$\bigcirc A + A \cdot B = A$$

$$(A + B) = A$$

합의合意의 정리 consensus theorem

$$\bigcirc AB + BC + \overline{A}C = AB + \overline{A}C$$

$$(A+B)(B+C)(\overline{A}+C) = (A+B)(\overline{A}+C)$$

$$AB+BC+\overline{A}C=AB+\overline{A}C$$
의 증명

좌변을 다시 작성하면

$$AB + BC + \overline{A} C = AB + \overline{A}C + (A + \overline{A})BC$$

$$= AB + \overline{A}C + ABC + \overline{A}BC$$

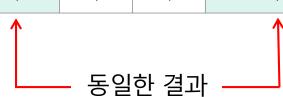
$$= AB(1+C) + \overline{A}C(1+B)$$

$$= AB + \overline{A}C$$

❖ 진리표를 이용한 분배법칙 *A*+*BC*=(*A*+*B*)(*A*+*C*)의 증명

표 3-3 진리표를 이용한 분배 법칙 $A+B\cdot C=(A+B)\cdot (A+C)$ 의 증명

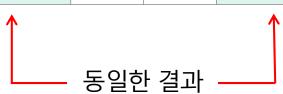
| | | 좌변식 | | 우변식 | | | |
|---|-------|----------|-------------|--------------|-----|-----|--------------------|
| A | A B C | C | $B \cdot C$ | $A+B\cdot C$ | A+B | A+C | $(A+B)\cdot (A+C)$ |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| | | ^ | | | | | |



❖ 진리표를 이용한 드모르간의 정리 증명

표 3-4 진리표를 이용한 드모르간의 정리 $\overline{A+B}$ = $\overline{A}\cdot\overline{B}$ 의 증명

| A | \boldsymbol{B} | A+B | 좌변식 $\overline{A+B}$ | \overline{A} | \overline{B} | 우변식 $\overline{A}\cdot\overline{B}$ |
|---|------------------|-----|----------------------|----------------|----------------|-------------------------------------|
| 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |



• 드모르간의 정리는 논리 게이트로 표현할 수 있고 항이 많아도 동일하게 적용할 수 있다.



(a) 드모르간의 정리 (b) $\overline{A+B} = \overline{A} \cdot \overline{B}$

$$\overline{A+B+C} = \overline{A} \cdot \overline{B} \cdot \overline{C}$$

$$\overline{A \cdot B \cdot C} = \overline{A} + \overline{B} + \overline{C}$$

(c) 3변수인 경우

(b) 드모르간의 정리 $\overline{\boldsymbol{v}} \overline{A \cdot B} = \overline{A} + \overline{B}$

$$\overline{A+B+C+D} = \overline{A} \cdot \overline{B} \cdot \overline{C} \cdot \overline{D}$$

$$\overline{A \cdot B \cdot C \cdot D} = \overline{A} + \overline{B} + \overline{C} + \overline{D}$$

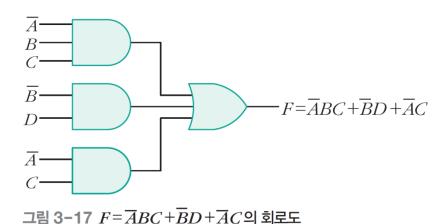
(d) 4변수인 경우

그림 3-16 드모르간의 정리를 논리 게이트로 표현한 논리 기호와 일반식

2 불 대수식의 표현 형태

□ 곱의 합과 최소항

• 곱의 합(SOP, Sum Of Product)은 1단계인 입력이 AND항(곱의 항)으로 구성되고, 2단계인 출력이 OR항(합의 항)으로 만들어진 논리식이다.



❖ 최소항

- 최소항(minterm)은 입력 변수를 모두 포함하는 AND항이다.
- 최소항은 입력이 0이면 입력 변수의 부정을 쓰고, 입력이 1이면 입력 변수를 그대로 쓴 후 AND로 결합한다.
- 예를 들어 입력 변수가 A, B일 때 만들 수 있는 최소항은 \overline{AB} , \overline{AB} , $A\overline{B}$, AB 다.

표 3-5 최소항 표현 방법

(a) 2변수 최소항

| A | B | 최소항 | 기호 |
|---|---|----------------------------|-------|
| 0 | 0 | $\overline{A}\overline{B}$ | m_0 |
| 0 | 1 | $\overline{A}B$ | m_1 |
| 1 | 0 | $A\overline{B}$ | m_2 |
| 1 | 1 | AB | m_3 |

(b) 3변수 최소항

| 1 | 4 | \boldsymbol{B} | C | 최소항 | 기호 |
|---|---|------------------|---|--|-------|
| (|) | 0 | 0 | $\overline{A}\overline{B}\overline{C}$ | m_0 |
| (|) | 0 | 1 | $\overline{A}\overline{B}C$ | m_1 |
| (|) | 1 | 0 | $\overline{A}B\overline{C}$ | m_2 |
| (|) | 1 | 1 | $\overline{A}BC$ | m_3 |
| - | 1 | 0 | 0 | $A\overline{B}\overline{C}$ | m_4 |
| - | 1 | 0 | 1 | $A\overline{B}C$ | m_5 |
| - | 1 | 1 | 0 | $AB\overline{C}$ | m_6 |
| _ | 1 | 1 | 1 | ABC | m_7 |
| | | | | | |

❖ 최소항 식

• 최소항 식은 출력이 1이 되는 항의 입력 변수를 AND 연산하고, 각 항을 OR 연산하는 식이다.

| A | B | C | F | 최소항 | 기호 |
|---|---|---|---|--|-------|
| 0 | 0 | 0 | 1 | $\overline{A}\overline{B}\overline{C}$ | m_0 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | $\overline{A}\overline{B}C$ | m_1 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | $\overline{A}B\overline{C}$ | m_2 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | ĀBC | m_3 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | $A\overline{B}\overline{C}$ | m_4 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | $A\overline{B}C$ | m_5 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | $AB\overline{C}$ | m_6 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | ABC | m_7 |

$$F(A, B, C) = \overline{ABC} + \overline{ABC} + \overline{ABC} + A\overline{BC} + A\overline{BC} + ABC$$

$$= m_0 + m_1 + m_3 + m_5 + m_7$$

$$= \sum m(0, 1, 3, 5, 7)$$

(a) 진리표

(b) 최소항 식

그림 3-18 F(A,B,C)= $\sum m(0,1,3,5,7)$ 의 진리표와 최소항 식

□ 합의 곱과 최대항

• 합의 곱(POS, Product Of Sum)은 1단계인 입력이 OR항(합의 항)으로 구성되고, 2단계인 출력이 AND항(곱의 항)으로 만들어진 논리식이다.

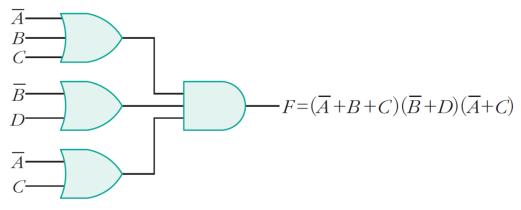


그림 3-19 $F = (\overline{A} + B + C)(\overline{B} + D)(\overline{A} + C)$ 의 회로도

❖ 최대항

- 최대항(maxterm)은 입력 변수를 모두 포함하는 OR항이다.
- 최대항은 입력이 0이면 입력 변수를 그대로 쓰고, 입력이 1이면 입력 변수의 부정을 쓴 후 OR로 결합한다.
- 예를 들어 논리 변수가 A, B일 때 만들 수 있는 최대항은 (A+B), $(A+\overline{B})$, $(\overline{A}+B)$, $(\overline{A}+\overline{B})$ 다.

표 3-6 최대항 표현 방법

(a) 2변수 최대항

| A | B | 최대항 | 기호 |
|---|---|---------------------------------|-------|
| 0 | 0 | A+B | M_0 |
| 0 | 1 | $A+\overline{B}$ | M_1 |
| 1 | 0 | $\overline{A}+B$ | M_2 |
| 1 | 1 | \overline{A} + \overline{B} | M_3 |

(b) 3변수 최대항

| A | B | C | 최대항 | 기호 |
|---|---|---|--|-------|
| 0 | 0 | 0 | A+B+C | M_0 |
| 0 | 0 | 1 | $A+B+\overline{C}$ | M_1 |
| 0 | 1 | 0 | $A + \overline{B} + C$ | M_2 |
| 0 | 1 | 1 | $A + \overline{B} + \overline{C}$ | M_3 |
| 1 | 0 | 0 | $\overline{A}+B+C$ | M_4 |
| 1 | 0 | 1 | $\overline{A}+B+\overline{C}$ | M_5 |
| 1 | 1 | 0 | $\overline{A} + \overline{B} + C$ | M_6 |
| 1 | 1 | 1 | $\overline{A} + \overline{B} + \overline{C}$ | M_7 |
| | | | | |

❖ 최대항 식

• 최대항 식은 출력이 0이 되는 항의 입력 변수를 OR 연산하고, 각 항을 AND 연산하는 식이다.

| A | B | C | F | 최대항 | 기호 |
|---|---|---|---|--|-------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | A+B+C | M_0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | $A+B+\overline{C}$ | M_1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | $A+\overline{B}+C$ | M_2 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | $A + \overline{B} + \overline{C}$ | M_3 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | $\overline{A}+B+C$ | M_4 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | $\overline{A}+B+\overline{C}$ | M_5 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | $\overline{A} + \overline{B} + C$ | M_6 |
| 1 | 1 | 1 | 0 | $\overline{A} + \overline{B} + \overline{C}$ | M_7 |

(a) 진리표

$$\begin{split} F(A,B,C) &= (A+B+C)(A+B+\overline{C})(A+\overline{B}+\overline{C})(\overline{A}+B+\overline{C})(\overline{A}+\overline{B}+\overline{C})\\ &= M_0 \cdot M_1 \cdot M_3 \cdot M_5 \cdot M_7\\ &= \prod M(0,1,3,5,7)\\ \text{(b) 최대항 식} \end{split}$$

그림 3-20 $F(A, B, C) = \prod M(0, 1, 3, 5, 7)$ 의 진리표와 최대항 식

□ 최소항과 최대항의 관계

- 최소항 식은 출력이 1인 항을 곱의 합(SOP)으로 나타낸 것이고, 최대항 식은 출력이 0인 항을 합의 곱(POS)으로 나타낸 것이다.
- 따라서 최소항과 최대항은 서로 보수의 성질을 띤다고 할 수 있다.

표 3-7 3변수 최소항과 최대항의 관계

| A | B | C | F | 최소항 | 기호 | 최대항 | 기호 | 관계 |
|---|---|---|---|--|-------|--|-------|------------------------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | $\overline{A}\overline{B}\overline{C}$ | m_0 | A+B+C | M_0 | $M_0 = \overline{m_0}$ |
| 0 | 0 | 1 | 1 | $\overline{A}\overline{B}C$ | m_1 | $A+B+\overline{C}$ | M_1 | $M_1 = \overline{m_1}$ |
| 0 | 1 | 0 | 1 | $\overline{A}B\overline{C}$ | m_2 | $A + \overline{B} + C$ | M_2 | $M_2 = \overline{m_2}$ |
| 0 | 1 | 1 | 1 | $\overline{A}BC$ | m_3 | $A + \overline{B} + \overline{C}$ | M_3 | $M_3 = \overline{m_3}$ |
| 1 | 0 | 0 | 1 | $A\overline{B}\overline{C}$ | m_4 | $\overline{A}+B+C$ | M_4 | $M_4 = \overline{m_4}$ |
| 1 | 0 | 1 | 1 | $A\overline{B}C$ | m_5 | $\overline{A}+B+\overline{C}$ | M_5 | $M_5 = \overline{m_5}$ |
| 1 | 1 | 0 | 0 | $AB\overline{C}$ | m_6 | $\overline{A}+\overline{B}+C$ | M_6 | $M_6 = \overline{m_6}$ |
| 1 | 1 | 1 | 0 | ABC | m_7 | $\overline{A} + \overline{B} + \overline{C}$ | M_7 | $M_7 = \overline{m_7}$ |

수고하셨습니다!