

1. ブール代数

- ブール代数の広い定義: 集合 L が与えられ、その任意の元(要素) A, B に対して、2つの演算 $\cdot, +$ が定義される時、 $A \cdot B, A+B$ は L の元であり、次の公理が成立する。

表4. 2ブール代数の公理

公理1	交換則	$A \cdot B = B \cdot A$ $A+B = B+A$
公理2	結合則	$A \cdot (B \cdot C) = (A \cdot B) \cdot C$ $A+(B+C) = (A+B)+C$
公理3	吸収則	$A \cdot (A+B) = A$ $A+(A \cdot B) = A$
公理4	分配則	$A \cdot (B+C) = (A \cdot B)+(A \cdot C)$ $A+(B \cdot C) = (A+B) \cdot (A+C)$
公理5	相補則	最小限 0 と最大限 1 が存在し、任意の A に対し $A \cdot A' = 0$ $A+A' = 1$ A' (教科書の表記と異なる) は A の補元


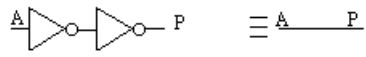
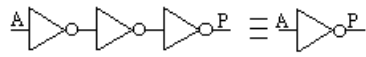
- 具体的には2値('0' と '1') を取る論理関数はブール代数となる。
 - 集合 L : 元は '0' と '1'
 - 2つの演算 $\cdot, +$ をそれぞれ、AND と OR に対応させる。
 - A の補元 A' を論理関数の A に対する NOT に対応させる。
- 任意の論理関数 $f(A, B, C, \dots)$ は '0' または '1' の値をとり L に属し、論理関数の集合はブール代数となる。
すなわち、ブール代数の諸性質は、すべて論理関数に適用できる。

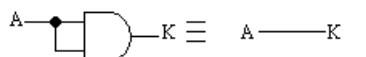
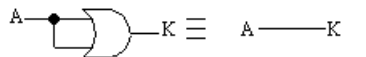
2. ブール代数の公式集

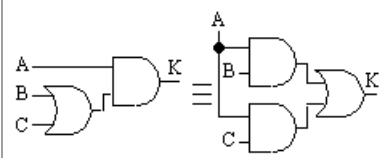
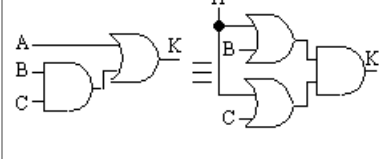
1. 可換則	
$A \cdot B = B \cdot A$ (1-1)	
$A + B = B + A$ (1-2)	

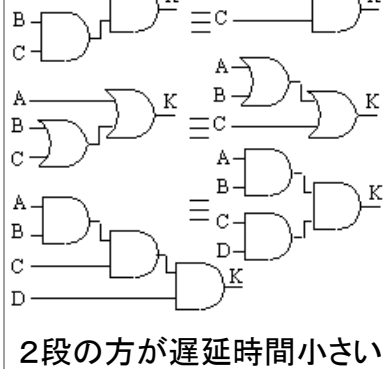
2. 吸収則	
$A + 0 = A$ (1-3)	
$A + 1 = 1$ (1-4)	
$A \cdot 0 = 0$ (1-5)	
$A \cdot 1 = A$ (1-6)	

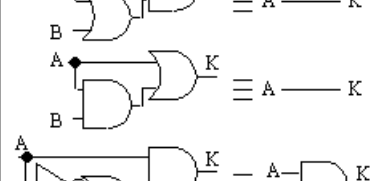
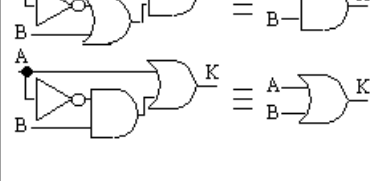
3. 相補則	
$A + A' = 1$ (1-7)	
$A \cdot A' = 0$ (1-8)	

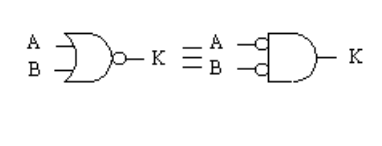
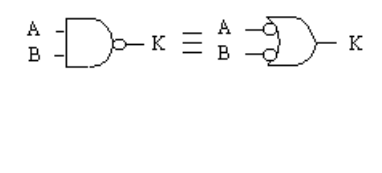
4. 二重否定則	
$A'' = A$ (1-9)	
NOT ゲート2段で、 信号は遅れるが、 元と同じ信号になる。	
	

5. べき等則	
$A \cdot A = A$ (1-10)	
$A + A = A$ (1-11)	

6. 分配則	
$A \cdot (B + C) = (A \cdot B) + (A \cdot C)$ (1-12)	
$A + (B \cdot C) = (A + B) \cdot (A + C)$ (1-13)	

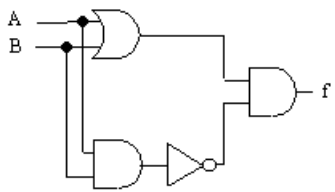
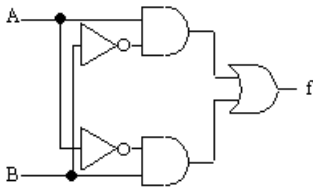
7. 結合則	
$A \cdot (B \cdot C) = (A \cdot B) \cdot C \quad (1-14)$ $A + (B + C) = (A + B) + C \quad (1-15)$	 <p>2段の方が遅延時間小さい</p>

8. 吸収則1	
$A \cdot (A + B) = A \quad (1-16)$ $A + (A \cdot B) = A \quad (1-17)$	
$A \cdot (A' + B) = A \cdot B \quad (1-18)$ $A + (A' \cdot B) = A + B \quad (1-19)$	
	<p>AND-OR/OR-AND で 同じ信号が入ると おかしい!</p>

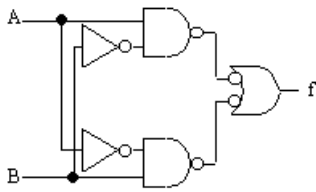
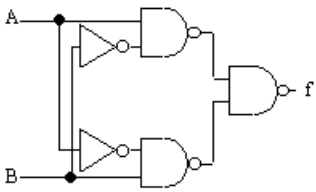
9. ド・モルガンの定理	
$(A + B)' = A' \cdot B' \quad (1-20)$	
$(A \cdot B)' = A' + B' \quad (1-21)$	

3. 例題

- ブール代数公理／定理により式を変換することで、異なる回路を作れる。
- このような、ある出力状態が、その時の入力状態の組み合わせによって決定される論理回路を「組み合わせ回路」もしくは「組み合わせ論理回路」という。

<p>$f = (A+B) \cdot (A \cdot B)'$ を実現すると</p>		<p>トランジスタ数= $6(\text{NOR}) + 6(\text{AND}) + 2(\text{NOT}) + 6(\text{AND})$ $= 20$</p>
<p>式を変形する、</p> $f = (A+B) \cdot (A \cdot B)'$ $= (A+B) \cdot (A' + B')$ $= A \cdot (A' + B') + B \cdot (A' + B')$ $= A \cdot A' + A \cdot B' + B \cdot A' + B \cdot B'$ $= 0 + A \cdot B' + B \cdot A' + 0$ $= A \cdot B' + B \cdot A'$		<p>トランジスタ数= $6 + 6 + 6 + 2 + 2$ $= 22$</p> <p>トランジスタ数は増えてしまった!</p>

- 回路の変形方法
 AND や OR ではなく、NAND や NOR を使用する方が回路面積は小さい・

<p>上記回路に対して、NOT2つを挿入</p>	<p>ドモルガンの定理適用(16トランジスタで実現)</p>
	

4. シヤノンの展開定理（加法標準形）

$$f(X_1, X_2, \dots, X_i, \dots, X_n) = X_i \cdot f(X_1, X_2, \dots, X_{i-1}, 1, X_{i+1}, \dots, X_n) + X_i' \cdot f(X_1, X_2, \dots, X_{i-1}, 0, X_{i+1}, \dots, X_n)$$

したがって、

$$f(A, B) = A \cdot f(1, B) + A' \cdot f(0, B) = A \cdot (B \cdot f(1,1) + B' \cdot f(1,0)) + A' \cdot (B \cdot f(0,1) + B' \cdot f(0,0))$$

$$f(A, B) = A \cdot B \cdot f(1,1) + A \cdot B' \cdot f(1,0) + A' \cdot B \cdot f(0,1) + A' \cdot B' \cdot f(0,0)$$

(加法標準形: 入力信号またはその反転信号を AND し、その AND 出力を OR する形)

に展開することができる。

結果的に $f(A,B)=1$ の項のみ残る。

したがって、以下のような真理値表が与えられたら、

入力 A	入力 B	出力 f(A, B)
0	0	$f(0,0) = 0$
0	1	$f(0,1) = 1$
1	0	$f(1,0) = 1$
1	1	$f(1,1) = 0$

$$f(A,B) = A \cdot B \cdot f(1,1) + A \cdot B' \cdot f(1,0) + A' \cdot B \cdot f(0,1) + A' \cdot B' \cdot f(0,0) = A \cdot B' + B' \cdot A$$

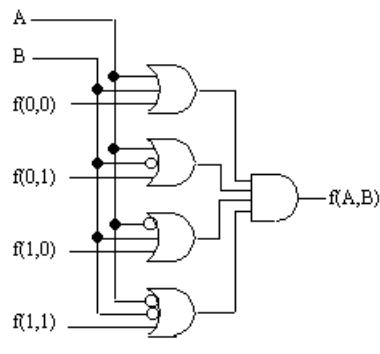
となる。

- ある真理値表が与えられた時、「結果が1となる変数の値0, 1のそれぞれの組み合わせについて、その値が1の時はそのまま、0の時はその変数を NOT し、すべての変数の AND をとった項を OR で結ぶことで、論理関数を求めることができる。」

(乗法標準形)

$$f(X_1, X_2, \dots, X_i, \dots, X_n) = (X_i + f(X_1, X_2, \dots, X_{i-1}, 0, X_{i+1}, \dots, X_n)) \cdot (X_i' + f(X_1, X_2, \dots, X_{i-1}, 1, X_{i+1}, \dots, X_n))$$

$$f(A,B) = (A+B+f(0,0)) \cdot (A+B'+f(0,1)) \cdot (A'+B+f(1,0)) \cdot (A'+B'+f(1,1))$$

<p>(乗法標準形: 入力信号またはその反転信号を OR し、その OR 出力を AND する形)</p> <p>に展開することができる。</p> <p>結果的に $f(A,B)=0$ の項のみ残る。</p>	
---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------	------------------------------------------------------------------------------------

- ある真理値表が与えられた時、「結果が0となる変数の値0, 1のそれぞれの組み合わせについて、その値が0の時はそのまま、1の時はその変数を NOT し、すべての変数の OR をとった項を AND で結ぶことで、論理関数を求めることができる。」

13) 上記 12)の乗法標準形を AND、OR、NOT ゲートを用いて回路図を実現せよ (AND, OR, NOT の全てを用いる必要はない)。総トランジスタ数はいくつか？

14) 上記 12)の乗法標準形を NAND、NOR、NOT ゲートを用いて回路図を実現せよ (NAND, NOR, NOT の全てを用いる必要はない)。総トランジスタ数はいくつか？

15) 以下の真理値表で与えられる回路を NAND、NOR、NOT だけを用いて設計せよ (NAND, NOR, NOT の全てを用いる必要はない)。

(ヒント:この回路は加算器で、3つの入力の1の数を数えて、2桁の2進数(上位:C、下位:S)として出力する回路)

それぞれの出力Cと出力Sに関する論理式を加法標準形で求めて、回路図を作成すればよい。

2つの回路で同じ信号を共通に使用してもよい。

入力 A	入力 B	入力 C	出力 C	出力 S
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	1

16) 上記 15)で設計した回路の総トランジスタ数はいくらか？

以上