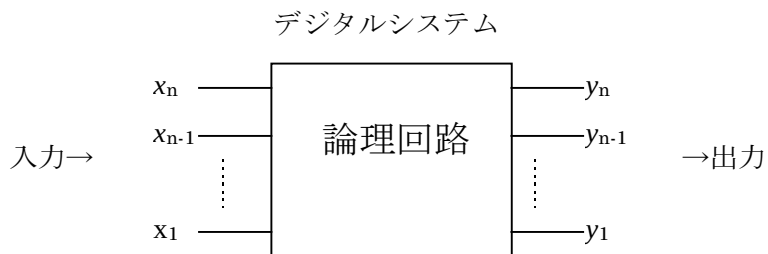


第 1 回

1. イントロダクション



$x_k, y_k \in \{0, 1\}$ (2 値変数)

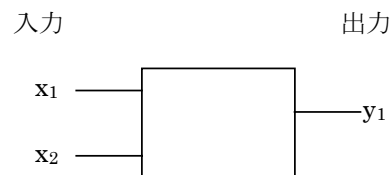
組み合わせ回路: 出力の値が入力の順序によらない

順序回路: 入力値とその順序によって出力値が変化する

例) 2 つの 2 値変数 x_1, x_2 の比較を行う組み合わせ回路

入力変数: x_1, x_2

出力変数: y_1



動作の定義: $x_1 = x_2$ の時 $y_1 = 0$
 $x_1 \neq x_2$ の時 $y_1 = 1$

動作の定義を組み合わせ表で表現する

x_1	x_2	y_1
0	0	0
0	1	1
1	1	0
1	0	1

y_1 は x_1, x_2 の「論理関数」⇒どのようにして論理式や論理回路表現を導くか。どう簡単化するか。

2. 論理代数とその基本演算

論理変数

$x \in \{0, 1\} \equiv B$ (2 値変数: 本講義)

$x \in \{0, 1, a, b\} \equiv B$ (4 値変数)

.....

多値変数の論理回路を考えることもできる

基本演算の定義

ここでは論理変数のとり得る値として $x \in \{0,1\}$ を採用する（2値変数）。

NOT 演算の定義

x	$\bar{x}$
0	1
1	0

OR 演算の定義

x	y	$x \vee y$
0	0	0
0	1	1
1	1	1
1	0	1

AND 演算の定義

x	y	xy
0	0	0
0	1	0
1	1	1
1	0	0

10 の基本性質

	NOT	OR	AND	
1)	$\overline{\bar{x}} = x$			2重否定
2)		$1 \vee x = 1$	$0x = 0$	零元
3)		$0 \vee x = x$	$1x = x$	単位元
4)		$\bar{x} \vee x = 1$	$\bar{x}x = 0$	相補則
5)		$x \vee x = x$	$xx = x$	同一則
6)		$x \vee y = y \vee x$	$xy = yx$	交換則
7)		$(x \vee y) \vee z = x \vee (y \vee z)$	$(xy)z = x(yz)$	結合則
8)		$x(y \vee z) = (xy) \vee (xz)$	$x \vee (yz) = (x \vee y)(x \vee z)$	分配則
9)		$x \vee (xy) = x$	$x(x \vee y) = x$	吸収則
10)		$\overline{x \vee y} = \bar{x} \bar{y}$	$\overline{xy} = \bar{x} \vee \bar{y}$	De Morgan 則

上記 1)～10)の等式をブール代数の公理系と呼ぶ。

問題 De Morgan の定理を証明せよ

証明 1) $y=0$ を代入 (左辺) $= \overline{x \vee 0} = \bar{x}$
 (右辺) $= \bar{x} \bar{0} = \bar{x} \quad \therefore (\text{左辺}) = (\text{右辺})$
 $y=1$ を代入 (左辺) $= \overline{x \vee 1} = 0$
 (右辺) $= \bar{x} \bar{1} = 0 \quad \therefore (\text{左辺}) = (\text{右辺}) \quad \text{』}$

証明 2) 組み合わせ表による証明

x	y	$\bar{x}$	$\bar{y}$	$x \vee y$	$\overline{x \vee y}$	$\bar{x} \bar{y}$
0	0	1	1	0	1	1
0	1	1	0	1	0	0
1	1	0	0	1	0	0
1	0	0	1	1	0	0

問題 9)の吸収則を証明せよ

問題 集合 $B \equiv \{0,1,a,b\}$ がブール代数の公理系を満たすように NOT,OR,AND 演算を定義しな

さい。

NOT の定義

x	$\bar{x}$
0	1
1	0
a	b
b	a

2重否定
2重否定

OR の定義

x	y	$x \vee y$
0	0	0
0	1	1
1	1	1
1	0	1
0	a	a
a	0	a
1	a	1
a	1	1
0	b	b
b	0	b
1	b	1
b	1	1
a	a	a
a	b	1
b	a	1
b	b	b

单位元

零元

同一則

相補則

交換則

AND の定義

x	y	xy
0	0	0
0	1	0
1	1	1
1	0	0
0	a	0
a	0	0
1	a	a
a	1	a
0	b	0
b	0	0
1	b	b
b	1	b
a	a	a
a	b	0
b	a	0
b	b	b

確認：De Morgan, 吸収則

[illegible]

演算順序の定義

- 1) NOT
- 2) AND
- 3) OR

指数の定義

$$x^1 = x, \quad x^0 = \bar{x}$$

一般的表記： X^α ($\alpha = 0$ or 1)

双対原理

以下のような論理恒等式があったとき

1 と 0 を入れ替え、さらに、 $\vee$ と $\cdot$ を入れ替えた下段の恒等式も同様に成り立つ。

$$\begin{array}{c}
E_1(x_n^{\alpha_n}, x_{n-1}^{\alpha_{n-1}}, \dots, x_1^{\alpha_1}, 1, 0, \vee, \bullet) = E_2(x_n^{\alpha_n}, x_{n-1}^{\alpha_{n-1}}, \dots, x_1^{\alpha_1}, 1, 0, \vee, \bullet) \\
\begin{array}{ccccccc}
\downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow & & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow \\
E_1(x_n^{\alpha_n}, x_{n-1}^{\alpha_{n-1}}, \dots, x_1^{\alpha_1}, 0, 1, \bullet, \vee) = E_2(x_n^{\alpha_n}, x_{n-1}^{\alpha_{n-1}}, \dots, x_1^{\alpha_1}, 0, 1, \bullet, \vee)
\end{array}
\end{array}$$

証明)

$$E_1(x_n^{\alpha_n}, x_{n-1}^{\alpha_{n-1}}, \dots, x_1^{\alpha_1}, 1, 0, \vee, \bullet) = E_2(x_n^{\alpha_n}, x_{n-1}^{\alpha_{n-1}}, \dots, x_1^{\alpha_1}, 1, 0, \vee, \bullet)$$

両辺の NOT をとって

$$\Leftrightarrow \overline{E_1(x_n^{\alpha_n}, x_{n-1}^{\alpha_{n-1}}, \dots, x_1^{\alpha_1}, 1, 0, \vee, \bullet)} = \overline{E_2(x_n^{\alpha_n}, x_{n-1}^{\alpha_{n-1}}, \dots, x_1^{\alpha_1}, 1, 0, \vee, \bullet)}$$

De Morgan の定理より

$$\Leftrightarrow \boxed{E_1(\overline{x_n^{\alpha_n}}, \overline{x_{n-1}^{\alpha_{n-1}}}, \dots, \overline{x_1^{\alpha_1}}, 0, 1, \bullet, \vee) = E_2(\overline{x_n^{\alpha_n}}, \overline{x_{n-1}^{\alpha_{n-1}}}, \dots, \overline{x_1^{\alpha_1}}, 0, 1, \bullet, \vee)}$$

あらためて $\overline{x_n^{\alpha_n}} \equiv x_n^{\alpha_n}$ などと表記し直せば

$$E_1(x_n^{\alpha_n}, x_{n-1}^{\alpha_{n-1}}, \dots, x_1^{\alpha_1}, 0, 1, \bullet, \vee) = E_2(x_n^{\alpha_n}, x_{n-1}^{\alpha_{n-1}}, \dots, x_1^{\alpha_1}, 0, 1, \bullet, \vee)$$

証明終』

ブール代数の公理系の表中、OR 列と AND 列の論理等式はお互いに双対の関係にある

不等号の定義

$$0 < 1$$

a) $x \leq 1$

b) $x \geq 0$

c) $x \leq y \Leftrightarrow \bar{x} \vee y = 1 \Leftrightarrow x\bar{y} = 0$! 論理不等式は等価な論理等式に変換できる

証明)

x	y	$\bar{x}$	$\bar{x} \vee y$	$x \leq y$	$\bar{x} \vee y = 1$
0	0	1	1	真	真
0	1	1	1	真	真
1	1	0	1	真	真
1	0	0	0	偽	偽

d) $x \leq y \Leftrightarrow x \vee y = y \Leftrightarrow xy = x$

前半部の証明)

(→)

 $\bar{x} \vee y = 1$ を仮定すると

$$x \vee y = 1 \cdot (x \vee y) = (\bar{x} \vee y)(x \vee y)$$

$$= \bar{x}x \vee \bar{x}y \vee yx \vee yy$$

$$= 0 \vee \bar{x}y \vee yx \vee y = y(\bar{x} \vee x) \vee y = y \vee y = y$$

(←)

 $x \vee y = y$ を仮定すると

$$\bar{x} \vee y = \bar{x} \vee (x \vee y) = (\bar{x} \vee x) \vee y = 1 \vee y = 1$$

前半部証明終わり 』

問題 後半部 $x \leq y \Leftrightarrow xy = x$ を証明せよ。