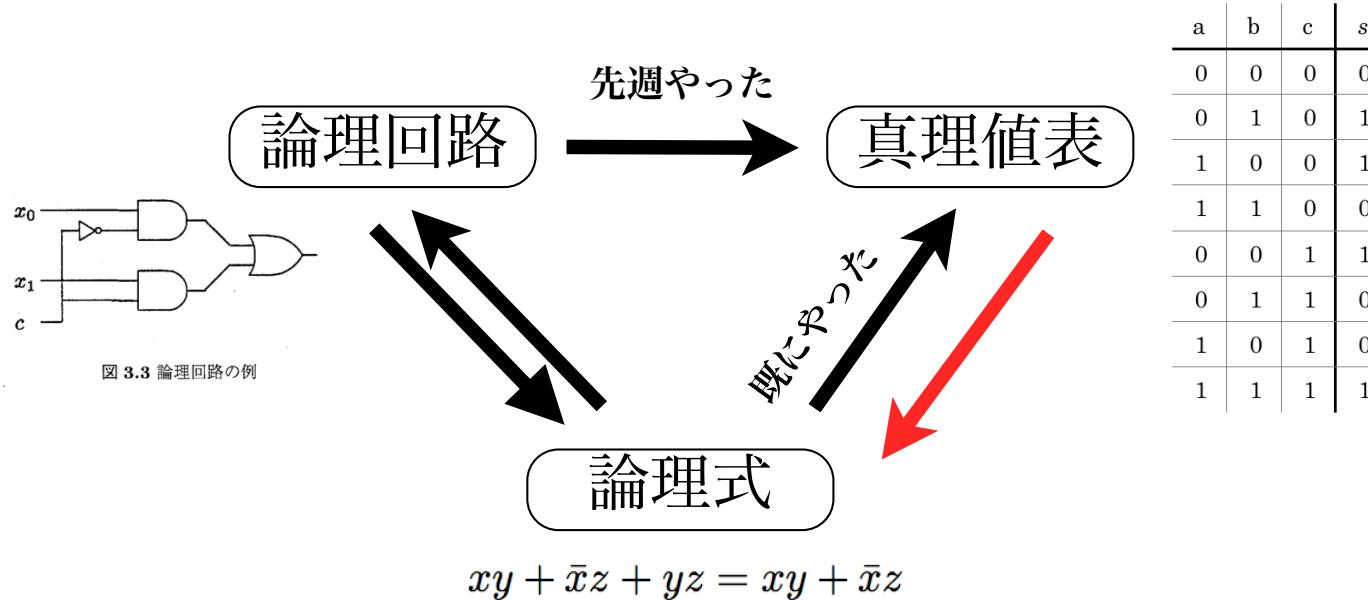


# 論理関数表現のトリニティ（三位一体）



今週やること

- 真理値表から論理式  $\longrightarrow$ 
  - シャノンの展開定理
  - 積和標準形
  - 和積標準形



# 準備編

## ● シャノンの展開定理

$$f(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, x_n) = f(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, 0)\bar{x}_n + f(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, 1)x_n$$

[証明]

$x_n = 0$  の時

$$\begin{aligned}\text{右辺} &= f(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, 0) \cdot \bar{0} + f(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, 1) \cdot 0 \\ &= f(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, 0) \cdot 1 \\ &= \text{左辺}\end{aligned}$$

$x_n = 1$  の時も同様

意味

$n$ 変数論理関数が $n-1$ 変数論理関数と論理変数の論理演算で書ける

繰り返し適用するとどうなるだろうか？

# リテラル表記と積和標準形

- リテラル

$$x_k^{e_k} = \begin{cases} x_k \quad (= x_k^1) & \text{if } e_k = 1 \\ \bar{x}_k \quad (= x_k^0) & \text{if } e_k = 0 \end{cases} \quad \begin{array}{l} \text{肯定リテラル} \\ \text{否定リテラル} \end{array}$$

- リテラルの積を積項あるいは単に項と呼ぶ
- リテラルの表記を用いると

$$f(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, x_n) = f(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, 0)\bar{x}_n + f(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, 1)x_n$$

を繰り返し適用して

$$f(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, x_n) = \sum_{(e_1, e_2, \dots, e_n) \in B^n} f(e_1, e_2, \dots, e_n) x_1^{e_1} x_2^{e_2} \cdots x_n^{e_n}$$

と書ける！（証明は数学的帰納法による（省略））



# 困ったときの具体例

$$f(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, x_n) = \sum_{(e_1, e_2, \dots, e_n) \in B^n} f(e_1, e_2, \dots, e_n) x_1^{e_1} x_2^{e_2} \cdots x_n^{e_n}$$

- $n = 2$  の時

$$f(x_1, x_2) = f(0, 0)\bar{x}_1\bar{x}_2 + f(0, 1)\bar{x}_1x_2 + f(1, 0)x_1\bar{x}_2 + f(1, 1)x_1x_2$$

x1	x2	f
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

どこかで見たこと無いですか？

XORですね

とすると

$$\begin{aligned} f(x_1, x_2) &= 0 \cdot \bar{x}_1\bar{x}_2 + 1 \cdot \bar{x}_1x_2 + 1 \cdot x_1\bar{x}_2 + 0 \cdot x_1x_2 \\ &= \bar{x}_1x_2 + x_1\bar{x}_2 \end{aligned}$$

なる



# やってみよう具体例

- $n = 3$  の時

$$f(x_1, x_2, x_3) = f(0, 0, 0)\bar{x}_1\bar{x}_2\bar{x}_3 + f(0, 0, 1)\bar{x}_1\bar{x}_2x_3 + f(0, 1, 0)\bar{x}_1x_1\bar{x}_3 + \\ f(0, 1, 1)\bar{x}_1x_2x_3 + f(1, 0, 0)x_1\bar{x}_2\bar{x}_3 + f(1, 0, 1)x_1\bar{x}_2x_3 + \\ f(1, 1, 0)x_1x_2\bar{x}_3 + f(1, 1, 1)x_1x_2x_3$$

$x_1$	$x_2$	$x_3$	$f$
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	1

$f(x_1, x_2, x_3) = \bar{x}_1x_2x_3 + x_1\bar{x}_2\bar{x}_3 + x_1x_2\bar{x}_3 + x_1x_2x_3$

結局、真理値表で 1 の所に対応する最小項を + でつなぐだけ

形式的に書くと  $f(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, x_n) = \sum_{i \in T(f)} m_i$

$m_i = x_1^{e_1}x_2^{e_2} \cdots x_n^{e_n}$  を最小項と呼ぶ

$T(f)$  は  $f = 1$  となる入力の値の組で真入力ベクトル



# 積和標準形の例 2

- $n = 2$  でORの場合

$$f(x_1, x_2) = f(0, 0)\bar{x}_1\bar{x}_2 + f(0, 1)\bar{x}_1x_2 + f(1, 0)x_1\bar{x}_2 + f(1, 1)x_1x_2$$

$x_1$	$x_2$	$f$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

積和標準形 ≠ 最簡形

となるので

$$\begin{aligned} f(x_1, x_2) &= \bar{x}_1x_2 + x_1\bar{x}_2 + x_1x_2 && \text{OR?} \\ &= x_1x_2 + \bar{x}_1x_2 + x_1\bar{x}_2 + x_1x_2 \\ &= x_1(x_2 + \bar{x}_2) + x_2(x_1 + \bar{x}_1) \\ &= x_1 + x_2 \end{aligned}$$

# 和積標準形

- Shannonの展開定理の和のバージョン

$$\begin{aligned} f(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, x_n) &= (f(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, 0) + x_n)(f(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, 1) + \bar{x}_n) \\ &\quad (\text{繰り返し適用して}) \\ &= \prod_{(e_1, e_2, \dots, e_n) \in B^n} (f(e_1, e_2, \dots, e_n) + x_1^{\bar{e}_1} + x_2^{\bar{e}_2} + \dots + x_n^{\bar{e}_n}) \\ &= \prod_{(e_1, e_2, \dots, e_n) \in F(f)} (x_1^{\bar{e}_1} + x_2^{\bar{e}_2} + \dots + x_n^{\bar{e}_n}) = \prod_{i \in F(f)} M_i \\ &\quad M_i \text{ を最大項と呼ぶ} \end{aligned}$$

例)

$F(f)$  は  $f = 0$  となる入力の値の組で偽入力ベクトルと呼ぶ

注)  $0 + x = x, I + x = I$

$x_1$	$x_2$	$f$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

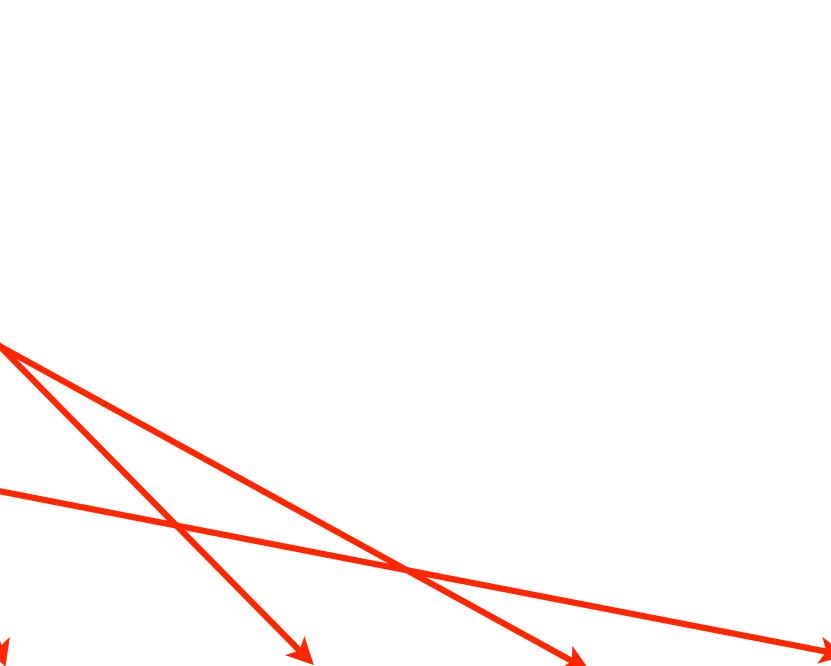
[参考] 積和標準形を二重否定して、ド・モルガン則を使って変形すると和積標準形が得られる



# やってみよう具体例

- $n = 3$  の時

$x_1$	$x_2$	$x_3$	$f$
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	1



$$f(x_1, x_2, x_3) = (x_1 + x_2 + x_3)(x_1 + x_2 + \bar{x}_3)(x_1 + \bar{x}_2 + x_3)(\bar{x}_1 + x_2 + \bar{x}_3)$$

結局、真理値表で0の所に対応する最大項をANDでつなぐ

積和とは肯定・否定リテラルの選択が逆な点に注意

積和 : 1 → 肯定 ( $1 \cdot x = x$ )

和積 : 0 → 肯定 ( $0 + x = x$ )

# 練習問題

- 3変数多数決関数 $M(x,y,z)$ の積和標準形と和積標準形を書きなさい

$$M(x,y,z) = 1 \text{ if } x, y, z \text{ の } 1 \text{ の個数が } 2 \text{ 個以上}$$

- 3変数パリティ関数の積和標準形と和積標準形を書きなさい

$$P(x,y,z) = 1 \text{ if } x, y, z \text{ の } 1 \text{ の個数が奇数個}$$

$x$	$y$	$z$	$M$
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

$x$	$y$	$z$	$P$
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1