

論理回路入門（４）

論理回路基礎 4：論理式の積和形と和積形

李 亜民

2024 年 10 月 15 日 (火)

論理式の積和 (加法) 形と和積 (乗法) 形

ポイント

- 最小項
- 最大項
- 最小項の論理和 = 積和標準形 = 加法標準形
- 最大項の論理積 = 和積標準形 = 乗法標準形
- 論理式の積和形
- 論理式の和積形
- 積和形から和積形に変形
- 和積形から積和形に変形

復習: ブール代数の定理

- 1 $A \cdot A = A$ 冪等律
- 2 $A + A = A$ 冪等律
- 3 $A \cdot B = B \cdot A$ 交換律
- 4 $A + B = B + A$ 交換律
- 5 $(A \cdot B) \cdot C = A \cdot (B \cdot C)$ 結合律
- 6 $(A + B) + C = A + (B + C)$ 結合律
- 7 $A \cdot (B + C) = (A \cdot B) + (A \cdot C)$ 分配律
- 8 $A + (B \cdot C) = (A + B) \cdot (A + C)$ 分配律
- 9 $A \cdot (A + B) = A$ 吸収律
- 10 $A + (A \cdot B) = A$ 吸収律

復習: ブール代数の定理

- 11 $A \cdot 0 = 0$ 支配律
- 12 $A + 1 = 1$ 支配律
- 13 $A \cdot 1 = A$ 同一律
- 14 $A + 0 = A$ 同一律
- 15 $A \cdot \bar{A} = 0$ 補元律
- 16 $A + \bar{A} = 1$ 補元律
- 17 $\overline{\bar{A}} = A$ 対合律

- 18 $\overline{A \cdot B} = \bar{A} + \bar{B}$ ド・モルガンの法則
- 19 $\overline{A + B} = \bar{A} \cdot \bar{B}$ ド・モルガンの法則

最小項

最小項: ある真理値表が与えられた時、すべての変数を1回ずつ含み、出力が**1**となる組み合わせ (論理積で示し、それぞれの変数が**0**のとき、バーをつける)。 $1 \cdot 1 \cdot \dots \cdot 1 = 1$

X	Y	Z	F	最小項
0	0	0	0	
0	0	1	0	
0	1	0	1	$\bar{X} \cdot Y \cdot \bar{Z}$
0	1	1	0	
1	0	0	1	$X \cdot \bar{Y} \cdot \bar{Z}$
1	0	1	1	$X \cdot \bar{Y} \cdot Z$
1	1	0	1	$X \cdot Y \cdot \bar{Z}$
1	1	1	1	$X \cdot Y \cdot Z$

$$F = \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + XY\bar{Z} + XYZ$$

最小項の論理和

最大項

最大項: ある真理値表が与えられた時、すべての変数を1回ずつ含み、出力が0となる組み合わせ(論理和で示し、それぞれの変数が1のとき、バーをつける)。 $0+0+\dots+0=0$

X	Y	Z	F	最小項	最大項
0	0	0	0		$X+Y+Z$
0	0	1	0		$X+Y+\bar{Z}$
0	1	0	1	$\bar{X}\cdot Y\cdot\bar{Z}$	
0	1	1	0		$X+\bar{Y}+\bar{Z}$
1	0	0	1	$X\cdot\bar{Y}\cdot\bar{Z}$	
1	0	1	1	$X\cdot\bar{Y}\cdot Z$	
1	1	0	1	$X\cdot Y\cdot\bar{Z}$	
1	1	1	1	$X\cdot Y\cdot Z$	

$$F = (X+Y+Z)(X+Y+\bar{Z})(X+\bar{Y}+\bar{Z})$$

最大項の論理積

最小項の論理和と最大項の論理積

● 最小項の論理和

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。

$$F = \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + XY\bar{Z} + XYZ$$

● 最大項の論理積

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。

$$F = (X + Y + Z)(X + Y + \bar{Z})(X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

最小項の論理和と最大項の論理積

● 最大項の論理積

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。

$$F = (X + Y + Z) (X + Y + \bar{Z}) (X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

● 最小項の論理和

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。

$$F = \bar{X} Y \bar{Z} + X \bar{Y} \bar{Z} + X \bar{Y} Z + X Y \bar{Z} + X Y Z$$

最小項の論理和と最大項の論理積

X	Y	Z	F	\bar{F}	F の最小項	\bar{F} の最小項	F の最大項
0	0	0	0	1		$\bar{X}\bar{Y}\bar{Z}$	$X+Y+Z$
0	0	1	0	1		$\bar{X}\bar{Y}Z$	$X+Y+\bar{Z}$
0	1	0	1	0	$\bar{X}Y\bar{Z}$		
0	1	1	0	1		$\bar{X}YZ$	$X+\bar{Y}+\bar{Z}$
1	0	0	1	0	$X\bar{Y}\bar{Z}$		
1	0	1	1	0	$X\bar{Y}Z$		
1	1	0	1	0	$XY\bar{Z}$		
1	1	1	1	0	XYZ		

$$\bar{F} = \bar{X}\bar{Y}\bar{Z} + \bar{X}\bar{Y}Z + \bar{X}Y\bar{Z} + \bar{X}YZ + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + XY\bar{Z} + XYZ \dots \bar{F} \text{ の最小項の論理和}$$

最小項の論理和と最大項の論理積

X	Y	Z	F	\bar{F}	F の最小項	\bar{F} の最小項	F の最大項
0	0	0	0	1		$\bar{X}\bar{Y}\bar{Z}$	$X+Y+Z$
0	0	1	0	1		$\bar{X}\bar{Y}Z$	$X+Y+\bar{Z}$
0	1	0	1	0	$\bar{X}Y\bar{Z}$		
0	1	1	0	1		$\bar{X}YZ$	$X+\bar{Y}+\bar{Z}$
1	0	0	1	0	$X\bar{Y}\bar{Z}$		
1	0	1	1	0	$X\bar{Y}Z$		
1	1	0	1	0	$XY\bar{Z}$		
1	1	1	1	0	XYZ		

$\bar{F} = \bar{X}\bar{Y}\bar{Z} + \bar{X}\bar{Y}Z + \bar{X}YZ \dots \dots \dots \bar{F}$ の最小項の論理和

$F = \bar{\bar{F}} = \overline{\bar{X}\bar{Y}\bar{Z} + \bar{X}\bar{Y}Z + \bar{X}YZ} \downarrow$ ド・モルガンの法則 ($\overline{A+B} = \bar{A}\bar{B}$)

最小項の論理和と最大項の論理積

X	Y	Z	F	\bar{F}	F の最小項	\bar{F} の最小項	F の最大項
0	0	0	0	1		$\bar{X}\bar{Y}\bar{Z}$	$X+Y+Z$
0	0	1	0	1		$\bar{X}\bar{Y}Z$	$X+Y+\bar{Z}$
0	1	0	1	0	$\bar{X}Y\bar{Z}$		
0	1	1	0	1		$\bar{X}YZ$	$X+\bar{Y}+\bar{Z}$
1	0	0	1	0	$X\bar{Y}\bar{Z}$		
1	0	1	1	0	$X\bar{Y}Z$		
1	1	0	1	0	$XY\bar{Z}$		
1	1	1	1	0	XYZ		

$\bar{F} = \bar{X}\bar{Y}\bar{Z} + \bar{X}\bar{Y}Z + \bar{X}YZ \dots \dots \dots \bar{F}$ の最小項の論理和

$$\begin{aligned}
 F = \bar{\bar{F}} &= \overline{\bar{X}\bar{Y}\bar{Z} + \bar{X}\bar{Y}Z + \bar{X}YZ} \downarrow \text{ド・モルガンの法則 } (\overline{A+B} = \bar{A}\bar{B}) \\
 &= (\overline{\bar{X}\bar{Y}\bar{Z}})(\overline{\bar{X}\bar{Y}Z})(\overline{\bar{X}YZ}) \quad \downarrow \text{ド・モルガンの法則 } (\overline{\bar{A}B} = \bar{A} + \bar{B})
 \end{aligned}$$

最小項の論理和と最大項の論理積

X	Y	Z	F	\bar{F}	F の最小項	\bar{F} の最小項	F の最大項
0	0	0	0	1		$\bar{X}\bar{Y}\bar{Z}$	$X+Y+Z$
0	0	1	0	1		$\bar{X}\bar{Y}Z$	$X+Y+\bar{Z}$
0	1	0	1	0	$\bar{X}YZ$		
0	1	1	0	1		$\bar{X}YZ$	$X+\bar{Y}+\bar{Z}$
1	0	0	1	0	$X\bar{Y}\bar{Z}$		
1	0	1	1	0	$X\bar{Y}Z$		
1	1	0	1	0	$XY\bar{Z}$		
1	1	1	1	0	XYZ		

$\bar{F} = \bar{X}\bar{Y}\bar{Z} + \bar{X}\bar{Y}Z + \bar{X}YZ \dots \dots \dots \bar{F}$ の最小項の論理和

$$\begin{aligned}
 F = \bar{\bar{F}} &= \overline{\bar{X}\bar{Y}\bar{Z} + \bar{X}\bar{Y}Z + \bar{X}YZ} \downarrow \text{ド・モルガンの法則 } (\overline{A+B} = \bar{A}\bar{B}) \\
 &= (\overline{\bar{X}\bar{Y}\bar{Z}})(\overline{\bar{X}\bar{Y}Z})(\overline{\bar{X}YZ}) \downarrow \text{ド・モルガンの法則 } (\overline{A\bar{B}} = \bar{A}+B) \\
 &= (X+Y+Z)(X+Y+\bar{Z})(X+\bar{Y}+\bar{Z}) \dots \dots \dots F \text{ の最大項の論理積}
 \end{aligned}$$

最小項の論理和 = 最大項の論理積

$$F = \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + XY\bar{Z} + XYZ \quad \text{最小項の論理和}$$

最小項の論理和 = 最大項の論理積

$$\begin{aligned} F &= \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ && \text{最小項の論理和} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{冪等律} \end{aligned}$$

最小項の論理和 = 最大項の論理積

$$F = \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ \quad \text{最小項の論理和}$$

$$= \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ + X\bar{Y}Z \quad \text{冪等律}$$

$$= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y}\bar{Z} + \bar{Y}Z + Y\bar{Z} + YZ) + X\bar{Y}\bar{Z} \quad \text{分配律}$$

最小項の論理和 = 最大項の論理積

$$F = \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ \quad \text{最小項の論理和}$$

$$= \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ + X\bar{Y}\bar{Z} \quad \text{冪等律}$$

$$= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y}\bar{Z} + \bar{Y}Z + Y\bar{Z} + YZ) + X\bar{Y}\bar{Z} \quad \text{分配律}$$

$$= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y}(\bar{Z} + Z) + Y(\bar{Z} + Z)) + X\bar{Y}\bar{Z} \quad \text{分配律}$$

最小項の論理和 = 最大項の論理積

$$\begin{aligned} F &= \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ && \text{最小項の論理和} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{冪等律} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y}\bar{Z} + \bar{Y}Z + \bar{Y}\bar{Z} + \bar{Y}Z) + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{分配律} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y}(\bar{Z} + Z) + \bar{Y}(\bar{Z} + Z)) + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{分配律} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y} + \bar{Y}) + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{補元律、同一律} \end{aligned}$$

最小項の論理和 = 最大項の論理積

$$F = \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ \quad \text{最小項の論理和}$$

$$= \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ + X\bar{Y}\bar{Z} \quad \text{冪等律}$$

$$= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y}\bar{Z} + \bar{Y}Z + Y\bar{Z} + YZ) + X\bar{Y}\bar{Z} \quad \text{分配律}$$

$$= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y}(\bar{Z} + Z) + Y(\bar{Z} + Z)) + X\bar{Y}\bar{Z} \quad \text{分配律}$$

$$= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y} + Y) + X\bar{Y}\bar{Z} \quad \text{補元律、同一律}$$

$$= \bar{X}Y\bar{Z} + X + X\bar{Y}\bar{Z} \quad \text{補元律、同一律}$$

最小項の論理和 = 最大項の論理積

$$\begin{aligned} F &= \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ && \text{最小項の論理和} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{冪等律} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y}\bar{Z} + \bar{Y}Z + \bar{Y}\bar{Z} + \bar{Y}Z) + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{分配律} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y}(\bar{Z} + Z) + \bar{Y}(\bar{Z} + Z)) + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{分配律} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y} + \bar{Y}) + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{補元律、同一律} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{補元律、同一律} \\ &= X + \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{交換律} \end{aligned}$$

最小項の論理和 = 最大項の論理積

$$\begin{aligned} F &= \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ && \text{最小項の論理和} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{冪等律} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y}\bar{Z} + \bar{Y}Z + \bar{Y}\bar{Z} + \bar{Y}Z) + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{分配律} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y}(\bar{Z} + Z) + \bar{Y}(\bar{Z} + Z)) + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{分配律} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y} + \bar{Y}) + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{補元律、同一律} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{補元律、同一律} \\ &= X + \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{交換律} \\ &= X + (\bar{X} + X)Y\bar{Z} && \text{分配律} \end{aligned}$$

最小項の論理和 = 最大項の論理積

$$\begin{aligned} F &= \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ && \text{最小項の論理和} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + X\bar{Y}\bar{Z} + XYZ + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{冪等律} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y}\bar{Z} + \bar{Y}Z + \bar{Y}\bar{Z} + \bar{Y}Z) + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{分配律} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y}(\bar{Z} + Z) + \bar{Y}(\bar{Z} + Z)) + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{分配律} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X(\bar{Y} + \bar{Y}) + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{補元律、同一律} \\ &= \bar{X}Y\bar{Z} + X + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{補元律、同一律} \\ &= X + \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} && \text{交換律} \\ &= X + (\bar{X} + X)Y\bar{Z} && \text{分配律} \\ &= X + Y\bar{Z} && \text{補元律、同一律} \end{aligned}$$

最小項の論理和 = 最大項の論理積

$$F = (X + Y + Z) (X + Y + \bar{Z}) (X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

最大項の論理積

最小項の論理和 = 最大項の論理積

$$F = (X + Y + Z) (X + Y + \bar{Z}) (X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

$$= (X X + X Y + X \bar{Z} +$$

$$Y X + Y Y + Y \bar{Z} +$$

$$Z X + Z Y + Z \bar{Z}) (X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

最大項の論理積

分配律

分配律

分配律

最小項の論理和 = 最大項の論理積

$$F = (X + Y + Z) (X + Y + \bar{Z}) (X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

$$= (X X + X Y + X \bar{Z} +$$

$$Y X + Y Y + Y \bar{Z} +$$

$$Z X + Z Y + Z \bar{Z}) (X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

$$= (X + Y) (X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

最大項の論理積

分配律

分配律

分配律

冪等律、吸収律、補元律

最小項の論理和 = 最大項の論理積

$$F = (X + Y + Z) (X + Y + \bar{Z}) (X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

$$= (X X + X Y + X \bar{Z} +$$

$$Y X + Y Y + Y \bar{Z} +$$

$$Z X + Z Y + Z \bar{Z}) (X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

$$= (X + Y) (X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

$$= X X + X \bar{Y} + X \bar{Z} +$$

$$Y X + Y \bar{Y} + Y \bar{Z}$$

最大項の論理積

分配律

分配律

分配律

冪等律、吸収律、補元律

分配律

分配律

最小項の論理和 = 最大項の論理積

$$F = (X + Y + Z) (X + Y + \bar{Z}) (X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

$$= (X X + X Y + X \bar{Z} +$$

$$Y X + Y Y + Y \bar{Z} +$$

$$Z X + Z Y + Z \bar{Z}) (X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

$$= (X + Y) (X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

$$= X X + X \bar{Y} + X \bar{Z} +$$

$$Y X + Y \bar{Y} + Y \bar{Z}$$

$$= X + Y \bar{Z}$$

最大項の論理積

分配律

分配律

分配律

冪等律、吸収律、補元律

分配律

分配律

冪等律、吸収律、補元律

最小項の論理和 = 最大項の論理積

$$\begin{aligned} F &= (X + Y + Z) (X + Y + \bar{Z}) (X + \bar{Y} + \bar{Z}) && \text{最大項の論理積} \\ &= (X X + X Y + X \bar{Z} + && \text{分配律} \\ &\quad Y X + Y Y + Y \bar{Z} + && \text{分配律} \\ &\quad Z X + Z Y + Z \bar{Z}) (X + \bar{Y} + \bar{Z}) && \text{分配律} \\ &= (X + Y) (X + \bar{Y} + \bar{Z}) && \text{冪等律、吸収律、補元律} \\ &= X X + X \bar{Y} + X \bar{Z} + && \text{分配律} \\ &\quad Y X + Y \bar{Y} + Y \bar{Z} && \text{分配律} \\ &= X + Y \bar{Z} && \text{冪等律、吸収律、補元律} \\ &= \bar{X} Y \bar{Z} + X \bar{Y} \bar{Z} + X \bar{Y} Z + X Y \bar{Z} + X Y Z && \text{最小項の論理和} \end{aligned}$$

論理和論理積の回路 (Verilog HDL)

```
'timescale 1ns/1ns

module sum_prod_ex1 (X, Y, Z, FSUM, FPRO);
  input  X, Y, Z;
  output FSUM, FPRO;
  // FSUM =  $\bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + XY\bar{Z} + XYZ$  (最小項の論理和)
  assign FSUM = ~X & Y & ~Z |
                X & ~Y & ~Z |
                X & ~Y & Z |
                X & Y & ~Z |
                X & Y & Z; // sum of products
  // FPRO =  $(X + Y + Z)(X + Y + \bar{Z})(X + \bar{Y} + \bar{Z})$  (最大項の論理積)
  assign FPRO = (X | Y | Z) &
                (X | Y | ~Z) &
                (X | ~Y | ~Z); // product of sums
endmodule
```

[sum_prod_ex1.v](#)

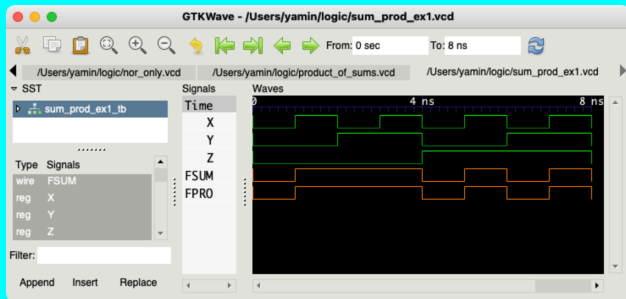
論理和論理積の回路 (テストベンチ)

```
'timescale 1ns/1ns
module sum_prod_ex1_tb;
  reg X, Y, Z;
  wire FSUM, FPRO;
  sum_prod_ex1 i0 (X, Y, Z, FSUM, FPRO);
  initial begin
    #0 X = 0; Y = 0; Z = 0;
    #8 $finish;
  end
  always #1 X = ~X;
  always #2 Y = ~Y;
  always #4 Z = ~Z;
  initial begin
    $dumpfile ("sum_prod_ex1.vcd");
    $dumpvars;
  end
endmodule
```

[sum_prod_ex1_tb.v](#)

論理和論理積の回路 (波形)

```
% iverilog -Wall -o sum_prod_ex1 \  
    sum_prod_ex1_tb.v sum_prod_ex1.v  
% vvp sum_prod_ex1  
% gtkwave sum_prod_ex1.vcd
```



FPRO (最大項の論理積) === FSUM (最小項の論理和)

論理式の積和形と和積形

- 最小項の論理和 = 積和標準形 = 加法標準形

$$F = \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + XY\bar{Z} + XYZ$$

論理式の積和形と和積形

- 最小項の論理和 = 積和標準形 = 加法標準形

$$F = \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + XY\bar{Z} + XYZ$$

- 最大項の論理積 = 和積標準形 = 乗法標準形

$$F = (X + Y + Z)(X + Y + \bar{Z})(X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

論理式の積和形と和積形

- 最小項の論理和 = 積和標準形 = 加法標準形

$$F = \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + XY\bar{Z} + XYZ$$

- 最大項の論理積 = 和積標準形 = 乗法標準形

$$F = (X + Y + Z)(X + Y + \bar{Z})(X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

- 積和形 = 加法形 = 簡単化された積和標準形

$$F = X + Y\bar{Z} \dots \dots \dots \text{積和形 (加法形)}$$

論理式の積和形と和積形

- 最小項の論理和 = 積和標準形 = 加法標準形

$$F = \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + XY\bar{Z} + XYZ$$

- 最大項の論理積 = 和積標準形 = 乗法標準形

$$F = (X + Y + Z)(X + Y + \bar{Z})(X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

- 積和形 = 加法形 = 簡単化された積和標準形

$$F = X + Y\bar{Z} \dots \dots \dots \text{積和形 (加法形)}$$

- 和積形 = 乗法形 = 簡単化された和積標準形

$$\bar{F} = \overline{X + Y\bar{Z}} = \bar{X}(\overline{Y\bar{Z}}) = \bar{X}(\bar{Y} + Z) = \bar{X}\bar{Y} + \bar{X}Z$$

論理式の積和形と和積形

- 最小項の論理和 = 積和標準形 = 加法標準形

$$F = \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + XY\bar{Z} + XYZ$$

- 最大項の論理積 = 和積標準形 = 乗法標準形

$$F = (X + Y + Z)(X + Y + \bar{Z})(X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

- 積和形 = 加法形 = 簡単化された積和標準形

$$F = X + Y\bar{Z} \dots \dots \dots \text{積和形 (加法形)}$$

- 和積形 = 乗法形 = 簡単化された和積標準形

$$\bar{F} = \overline{X + Y\bar{Z}} = \bar{X}(\overline{Y\bar{Z}}) = \bar{X}(\bar{Y} + Z) = \bar{X}\bar{Y} + \bar{X}Z$$

$$F = \overline{\bar{F}} = \overline{\bar{X}\bar{Y} + \bar{X}Z}$$

↑ ド・モルガンの法則、分配律

論理式の積和形と和積形

- 最小項の論理和 = 積和標準形 = 加法標準形

$$F = \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + XY\bar{Z} + XYZ$$

- 最大項の論理積 = 和積標準形 = 乗法標準形

$$F = (X + Y + Z)(X + Y + \bar{Z})(X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

- 積和形 = 加法形 = 簡単化された積和標準形

$$F = X + Y\bar{Z} \dots \dots \dots \text{積和形 (加法形)}$$

- 和積形 = 乗法形 = 簡単化された和積標準形

$$\bar{F} = \overline{X + Y\bar{Z}} = \bar{X}(\overline{Y\bar{Z}}) = \bar{X}(\bar{Y} + Z) = \bar{X}\bar{Y} + \bar{X}Z$$

$$F = \overline{\bar{F}} = \overline{\bar{X}\bar{Y} + \bar{X}Z}$$

↑ ド・モルガンの法則、分配律

$$= \overline{(\bar{X}\bar{Y})(\bar{X}Z)}$$

← ↓ ド・モルガンの法則

論理式の積和形と和積形

- 最小項の論理和 = 積和標準形 = 加法標準形

$$F = \bar{X}Y\bar{Z} + X\bar{Y}\bar{Z} + X\bar{Y}Z + XY\bar{Z} + XYZ$$

- 最大項の論理積 = 和積標準形 = 乗法標準形

$$F = (X + Y + Z)(X + Y + \bar{Z})(X + \bar{Y} + \bar{Z})$$

- 積和形 = 加法形 = 簡単化された積和標準形

$$F = X + Y\bar{Z} \dots \dots \dots \text{積和形 (加法形)}$$

- 和積形 = 乗法形 = 簡単化された和積標準形

$$\bar{F} = \overline{X + Y\bar{Z}} = \bar{X}(\overline{Y\bar{Z}}) = \bar{X}(\bar{Y} + Z) = \bar{X}\bar{Y} + \bar{X}Z$$

$$F = \bar{\bar{F}} = \overline{\bar{X}\bar{Y} + \bar{X}Z}$$

↑ ド・モルガンの法則、分配律

$$= \overline{(\bar{X}\bar{Y})(\bar{X}Z)}$$

← ↓ ド・モルガンの法則

$$= (X + Y)(X + \bar{Z}) \dots \dots \dots \text{和積形 (乗法形)}$$

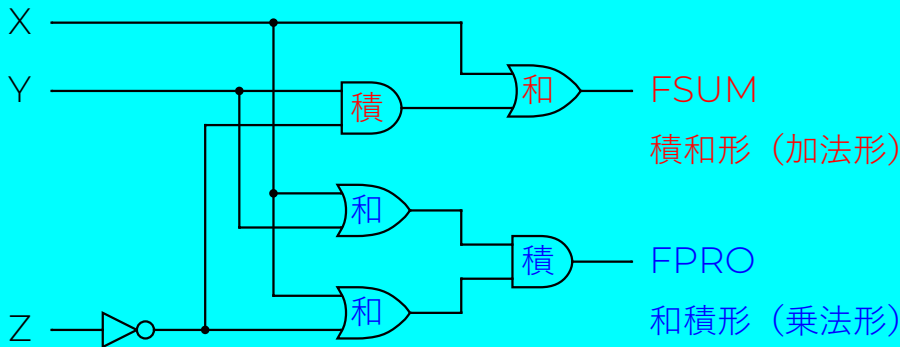
論理式の積和形と和積形

$$FSUM = X + Y\bar{Z}$$

積和形 (加法形)

$$FPRO = (X + Y)(X + \bar{Z})$$

和積形 (乗法形)



積和形と和積形の回路 (Verilog HDL)

$$FSUM = X + Y\bar{Z}$$

積和形 (加法形)

$$FPRO = (X + Y)(X + \bar{Z})$$

和積形 (乗法形)

```
'timescale 1ns/1ns

module sum_prod_ex2 (X, Y, Z, FSUM, FPRO);
  input  X, Y, Z;
  output FSUM, FPRO;

  assign FSUM = X | Y & ~Z; // sum of products

  assign FPRO = ( X | Y) &
                ( X | ~Z); // product of sums
endmodule
```

[sum_prod_ex2.v](#)

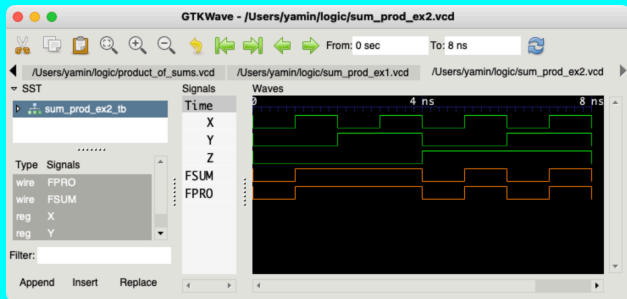
積和形と和積形の回路 (テストベンチ)

```
'timescale 1ns/1ns
module sum_prod_ex2_tb;
  reg X, Y, Z;
  wire FSUM, FPRO;
  sum_prod_ex2 i0 (X, Y, Z, FSUM, FPRO);
  initial begin
    #0 X = 0; Y = 0; Z = 0;
    #8 $finish;
  end
  always #1 X = ~X;
  always #2 Y = ~Y;
  always #4 Z = ~Z;
  initial begin
    $dumpfile ("sum_prod_ex2.vcd");
    $dumpvars;
  end
endmodule
```

[sum_prod_ex2_tb.v](#)

積和形と和積形の回路 (波形)

```
% iverilog -Wall -o sum_prod_ex2 \  
sum_prod_ex2_tb.v sum_prod_ex2.v  
% vvp sum_prod_ex2  
% gtkwave sum_prod_ex2.vcd
```



FPRO (和積形) === FSUM (積和形)

積和形から和積形に変形する

$$F = \bar{A}\bar{B} + BC + \bar{B}\bar{C} \dots\dots\dots \text{積和形}$$

積和形から和積形に変形する

$$F = \overline{A} \overline{B} + BC + \overline{B} \overline{C} \dots\dots\dots \text{積和形}$$

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

積和形から和積形に変形する

$$F = \overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C} \dots\dots\dots \text{積和形}$$

$$\begin{aligned} \overline{F} &= \overline{\overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C}} \\ &= (\overline{A} \overline{B}) (\overline{B} \overline{C}) (\overline{B} \overline{C}) \end{aligned}$$

ド・モルガンの法則

積和形から和積形に変形する

$$F = \overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C} \dots\dots\dots \text{積和形}$$

$$\begin{aligned} \overline{F} &= \overline{\overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C}} \\ &= \overline{(\overline{A} \overline{B}) (B C) (\overline{B} \overline{C})} \\ &= (A + B) (\overline{B} + \overline{C}) (B + C) \end{aligned}$$

ド・モルガンの法則

ド・モルガンの法則

積和形から和積形に変形する

$$F = \overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C} \dots\dots\dots \text{積和形}$$

$$\begin{aligned} \overline{F} &= \overline{\overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C}} \\ &= \overline{(\overline{A} \overline{B}) (B C) (\overline{B} \overline{C})} \\ &= (A + B) (\overline{B} + \overline{C}) (B + C) \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{B} + B \overline{C}) (B + C) \end{aligned}$$

ド・モルガンの法則
ド・モルガンの法則
分配律

積和形から和積形に変形する

$$F = \overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C} \dots\dots\dots \text{積和形}$$

$$\begin{aligned} \overline{F} &= \overline{\overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C}} \\ &= \overline{(\overline{A} \overline{B}) (B C) (\overline{B} \overline{C})} \\ &= (A + B) (\overline{B} + \overline{C}) (B + C) \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{B} + B \overline{C}) (B + C) \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{C}) (B + C) \end{aligned}$$

ド・モルガンの法則
ド・モルガンの法則
分配律
補元律、同一律

積和形から和積形に変形する

$$F = \overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C} \dots\dots\dots \text{積和形}$$

$$\begin{aligned} \overline{F} &= \overline{\overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C}} \\ &= \overline{(\overline{A} \overline{B}) (\overline{B} \overline{C}) (\overline{B} \overline{C})} && \text{ド・モルガンの法則} \\ &= (A + B) (\overline{B} + \overline{C}) (B + C) && \text{ド・モルガンの法則} \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{B} + B \overline{C}) (B + C) && \text{分配律} \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{C}) (B + C) && \text{補元律、同一律} \\ &= A \overline{B} B + A \overline{B} C + A \overline{C} B + A \overline{C} C + B \overline{C} B + B \overline{C} C && \text{分配律} \end{aligned}$$

積和形から和積形に変形する

$$F = \overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C} \dots\dots\dots \text{積和形}$$

$$\begin{aligned} \overline{F} &= \overline{\overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C}} \\ &= \overline{(\overline{A} \overline{B}) (\overline{B} \overline{C}) (\overline{B} \overline{C})} && \text{ド・モルガンの法則} \\ &= (A + B) (\overline{B} + \overline{C}) (B + C) && \text{ド・モルガンの法則} \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{B} + B \overline{C}) (B + C) && \text{分配律} \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{C}) (B + C) && \text{補元律、同一律} \\ &= A \overline{B} B + A \overline{B} C + A \overline{C} B + A \overline{C} C + B \overline{C} B + B \overline{C} C && \text{分配律} \\ &= A \overline{B} C + A \overline{C} B + B \overline{C} B && \text{補元律、同一律} \end{aligned}$$

積和形から和積形に変形する

$$F = \overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C} \dots\dots\dots \text{積和形}$$

$$\begin{aligned} \overline{F} &= \overline{\overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C}} \\ &= \overline{(\overline{A} \overline{B}) (\overline{B} \overline{C}) (\overline{B} \overline{C})} && \text{ド・モルガンの法則} \\ &= (A + B) (\overline{B} + \overline{C}) (B + C) && \text{ド・モルガンの法則} \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{B} + B \overline{C}) (B + C) && \text{分配律} \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{C}) (B + C) && \text{補元律、同一律} \\ &= A \overline{B} B + A \overline{B} C + A \overline{C} B + A \overline{C} C + B \overline{C} B + B \overline{C} C && \text{分配律} \\ &= A \overline{B} C + A \overline{C} B + B \overline{C} B && \text{補元律、同一律} \\ &= A \overline{B} C + A B \overline{C} + B \overline{C} && \text{交換律、冪等律} \end{aligned}$$



積和形から和積形に変形する

$$F = \overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C} \dots\dots\dots \text{積和形}$$

$$\begin{aligned} \overline{F} &= \overline{\overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C}} \\ &= \overline{(\overline{A} \overline{B}) (B C) (\overline{B} \overline{C})} && \text{ド・モルガンの法則} \\ &= (A + B) (\overline{B} + \overline{C}) (B + C) && \text{ド・モルガンの法則} \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{B} + B \overline{C}) (B + C) && \text{分配律} \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{C}) (B + C) && \text{補元律、同一律} \\ &= A \overline{B} B + A \overline{B} C + A \overline{C} B + A \overline{C} C + B \overline{C} B + B \overline{C} C && \text{分配律} \\ &= A \overline{B} C + A \overline{C} B + B \overline{C} B && \text{補元律、同一律} \\ &= A \overline{B} C + A B \overline{C} + B \overline{C} && \text{交換律、冪等律} \\ &= A \overline{B} C + B \overline{C} \quad \leftarrow \text{簡単化された } \overline{F} \text{ の論理式} && \text{吸収律} \end{aligned}$$

積和形から和積形に変形する

$$F = \overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C} \dots \dots \dots \text{積和形}$$

$$\begin{aligned} \overline{F} &= \overline{\overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C}} \\ &= \overline{(\overline{A} \overline{B}) (B C) (\overline{B} \overline{C})} && \text{ド・モルガンの法則} \\ &= (A + B) (\overline{B} + \overline{C}) (B + C) && \text{ド・モルガンの法則} \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{B} + B \overline{C}) (B + C) && \text{分配律} \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{C}) (B + C) && \text{補元律、同一律} \\ &= A \overline{B} B + A \overline{B} C + A \overline{C} B + A \overline{C} C + B \overline{C} B + B \overline{C} C && \text{分配律} \\ &= A \overline{B} C + A \overline{C} B + B \overline{C} B && \text{補元律、同一律} \\ &= A \overline{B} C + A B \overline{C} + B \overline{C} && \text{交換律、冪等律} \\ &= A \overline{B} C + B \overline{C} \leftarrow \text{簡単化された } \overline{F} \text{ の論理式} && \text{吸収律} \end{aligned}$$

$$F = \overline{\overline{F}} = \overline{A \overline{B} C + B \overline{C}} \leftarrow \text{簡単化された } \overline{F} \text{ の論理式} \quad \text{対合律}$$

積和形から和積形に変形する

$$F = \overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C} \dots\dots\dots \text{積和形}$$

$$\begin{aligned} \overline{F} &= \overline{\overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C}} \\ &= \overline{(\overline{A} \overline{B}) (B C) (\overline{B} \overline{C})} && \text{ド・モルガンの法則} \\ &= (A + B) (\overline{B} + \overline{C}) (B + C) && \text{ド・モルガンの法則} \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{B} + B \overline{C}) (B + C) && \text{分配律} \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{C}) (B + C) && \text{補元律、同一律} \\ &= A \overline{B} B + A \overline{B} C + A \overline{C} B + A \overline{C} C + B \overline{C} B + B \overline{C} C && \text{分配律} \\ &= A \overline{B} C + A \overline{C} B + B \overline{C} B && \text{補元律、同一律} \\ &= A \overline{B} C + A B \overline{C} + B \overline{C} && \text{交換律、冪等律} \\ &= A \overline{B} C + B \overline{C} \leftarrow \text{簡単化された } \overline{F} \text{ の論理式} && \text{吸収律} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} F &= \overline{\overline{F}} = \overline{A \overline{B} C + B \overline{C}} \leftarrow \text{簡単化された } \overline{F} \text{ の論理式} && \text{対合律} \\ &= \overline{(A \overline{B} C) (B \overline{C})} && \leftarrow \downarrow \text{ド・モルガンの法則} \end{aligned}$$

積和形から和積形に変形する

$$F = \overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C} \dots\dots\dots \text{積和形}$$

$$\begin{aligned} \overline{F} &= \overline{\overline{A} \overline{B} + B C + \overline{B} \overline{C}} \\ &= \overline{(\overline{A} \overline{B}) (B C) (\overline{B} \overline{C})} && \text{ド・モルガンの法則} \\ &= (A + B) (\overline{B} + \overline{C}) (B + C) && \text{ド・モルガンの法則} \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{B} + B \overline{C}) (B + C) && \text{分配律} \\ &= (A \overline{B} + A \overline{C} + B \overline{C}) (B + C) && \text{補元律、同一律} \\ &= A \overline{B} B + A \overline{B} C + A \overline{C} B + A \overline{C} C + B \overline{C} B + B \overline{C} C && \text{分配律} \\ &= A \overline{B} C + A \overline{C} B + B \overline{C} B && \text{補元律、同一律} \\ &= A \overline{B} C + A \overline{B} \overline{C} + B \overline{C} && \text{交換律、冪等律} \\ &= A \overline{B} C + B \overline{C} \leftarrow \text{簡単化された } \overline{F} \text{ の論理式} && \text{吸収律} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} F &= \overline{\overline{F}} = \overline{A \overline{B} C + B \overline{C}} \leftarrow \text{簡単化された } \overline{F} \text{ の論理式} && \text{対合律} \\ &= \overline{(A \overline{B} C) (B \overline{C})} && \leftarrow \downarrow \text{ド・モルガンの法則} \\ &= (\overline{A} + B + \overline{C}) (\overline{B} + C) \dots\dots\dots \text{和積形} \end{aligned}$$



和積形から積和形に変形する

$$F = (\bar{A} + B + \bar{C}) (\bar{B} + C) \dots\dots\dots \text{和積形}$$

和積形から積和形に変形する

$$\begin{aligned} F &= (\bar{A} + B + \bar{C})(\bar{B} + C) \dots\dots\dots \text{和積形} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + B\bar{B} + BC + \bar{C}\bar{B} + \bar{C}C \qquad \text{分配律} \end{aligned}$$

和積形から積和形に変形する

$$\begin{aligned} F &= (\bar{A} + B + \bar{C})(\bar{B} + C) \dots\dots\dots \text{和積形} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + B\bar{B} + BC + \bar{C}\bar{B} + \bar{C}C \quad \text{分配律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + BC + \bar{C}\bar{B} \quad \text{補元律、同一律} \end{aligned}$$

和積形から積和形に変形する

$$F = (\bar{A} + B + \bar{C})(\bar{B} + C) \dots\dots\dots \text{和積形}$$

$$= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + B\bar{B} + BC + \bar{C}\bar{B} + \bar{C}C \quad \text{分配律}$$

$$= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + BC + \bar{C}\bar{B} \quad \text{補元律、同一律}$$

$$= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{交換律}$$

和積形から積和形に変形する

$$\begin{aligned} F &= (\bar{A} + B + \bar{C})(\bar{B} + C) \dots\dots\dots \text{和積形} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + B\bar{B} + BC + \bar{C}\bar{B} + \bar{C}C \quad \text{分配律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + BC + \bar{C}\bar{B} \quad \text{補元律、同一律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{交換律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C(\bar{B} + B) + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{補元律、同一律} \end{aligned}$$

和積形から積和形に変形する

$$\begin{aligned} F &= (\bar{A} + B + \bar{C}) (\bar{B} + C) \dots\dots\dots \text{和積形} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + B\bar{B} + BC + \bar{C}\bar{B} + \bar{C}C \quad \text{分配律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + BC + \bar{C}\bar{B} \quad \text{補元律、同一律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{交換律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C (\bar{B} + B) + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{補元律、同一律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}BC + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{分配律、交換律} \end{aligned}$$

和積形から積和形に変形する

$$\begin{aligned} F &= (\bar{A} + B + \bar{C})(\bar{B} + C) \dots\dots\dots \text{和積形} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + B\bar{B} + BC + \bar{C}\bar{B} + \bar{C}C \quad \text{分配律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + BC + \bar{C}\bar{B} \quad \text{補元律、同一律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{交換律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C(\bar{B} + B) + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{補元律、同一律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}BC + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{分配律、交換律} \\ &= \bar{A}\bar{B}(1 + C) + (\bar{A} + 1)BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{分配律} \end{aligned}$$

和積形から積和形に変形する

$$\begin{aligned} F &= (\bar{A} + B + \bar{C})(\bar{B} + C) \dots\dots\dots \text{和積形} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + B\bar{B} + BC + \bar{C}\bar{B} + \bar{C}C \quad \text{分配律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + BC + \bar{C}\bar{B} \quad \text{補元律、同一律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{交換律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C(\bar{B} + B) + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{補元律、同一律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}BC + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{分配律、交換律} \\ &= \bar{A}\bar{B}(1 + C) + (\bar{A} + 1)BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{分配律} \\ &= \bar{A}\bar{B}1 + 1BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{支配律} \end{aligned}$$

和積形から積和形に変形する

$$\begin{aligned} F &= (\bar{A} + B + \bar{C})(\bar{B} + C) \dots\dots\dots \text{和積形} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + B\bar{B} + BC + \bar{C}\bar{B} + \bar{C}C \quad \text{分配律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + BC + \bar{C}\bar{B} \quad \text{補元律、同一律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{交換律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}C(\bar{B} + B) + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{補元律、同一律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}BC + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{分配律、交換律} \\ &= \bar{A}\bar{B}(1 + C) + (\bar{A} + 1)BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{分配律} \\ &= \bar{A}\bar{B}1 + 1BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{支配律} \\ &= \bar{A}\bar{B} + BC + \bar{B}\bar{C} \quad \text{同一律} \end{aligned}$$

$$F = \bar{A}\bar{B} + BC + \bar{B}\bar{C} \dots\dots\dots \text{積和形}$$

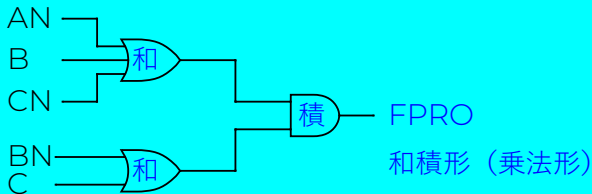
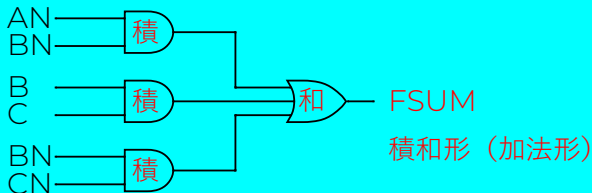
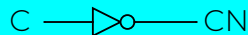
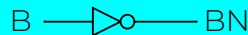
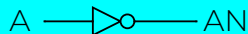
論理式の積和形と和積形

$$FSUM = \bar{A}\bar{B} + BC + \bar{B}\bar{C}$$

積和形 (加法形)

$$FPRO = (\bar{A} + B + \bar{C})(\bar{B} + C)$$

和積形 (乗法形)



積和形と和積形の回路 (Verilog HDL)

$$FSUM = \bar{A}\bar{B} + BC + \bar{B}\bar{C}$$

積和形 (加法形)

$$FPRO = (\bar{A} + B + \bar{C})(\bar{B} + C)$$

和積形 (乗法形)

```
'timescale 1ns/1ns

module sum_prod_ex3 (A, B, C, FSUM, FPRO);
  input  A, B, C;
  output FSUM, FPRO;

  assign FSUM =  ~A & ~B |
                 B &  C |
                 ~B & ~C;    // sum of products

  assign FPRO =  (~A |  B | ~C) &
                 (~B |  C);  // product of sums
endmodule
```

[sum_prod_ex3.v](#)

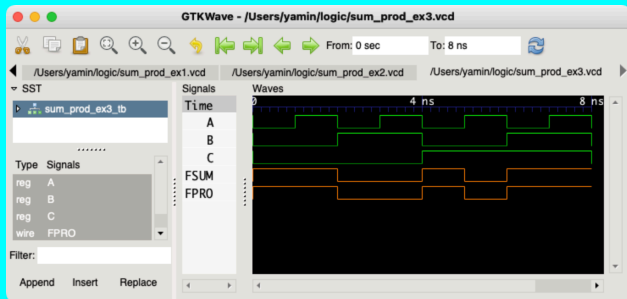
積和形と和積形の回路 (テストベンチ)

```
'timescale 1ns/1ns
module sum_prod_ex3_tb;
  reg A, B, C;
  wire FSUM, FPRO;
  sum_prod_ex3 i0 (A, B, C, FSUM, FPRO);
  initial begin
    #0 A = 0; B = 0; C = 0;
    #8 $finish;
  end
  always #1 A = ~A;
  always #2 B = ~B;
  always #4 C = ~C;
  initial begin
    $dumpfile ("sum_prod_ex3.vcd");
    $dumpvars;
  end
endmodule
```

[sum_prod_ex3_tb.v](#)

積和形と和積形の回路 (波形)

```
% iverilog -Wall -o sum_prod_ex3 \  
sum_prod_ex3_tb.v sum_prod_ex3.v  
% vvp sum_prod_ex3  
% gtkwave sum_prod_ex3.vcd
```



FPRO (和積形) === FSUM (積和形)

論理式の積和 (加法) 形と和積 (乗法) 形

まとめ

- 最小項
- 最大項
- 最小項の論理和 = 積和標準形 = 加法標準形
- 最大項の論理積 = 和積標準形 = 乗法標準形
- 論理式の積和形
- 論理式の和積形
- 積和形から和積形に変形
- 和積形から積和形に変形

課題 IV (100 点)

次の論理式を積和形から和積形に変形して下さい。

$$F_SUM = \bar{A} \cdot \bar{C} \cdot D + \bar{B} \cdot \bar{C} \cdot D + \bar{B} \cdot \bar{D}$$



$$F_PRO = (\square + \square) \cdot (\square + \square) \cdot (\square + \square)$$

ヒント: $\overline{B \cdot C}$ の式のなかに、 $B \cdot C \Rightarrow B \cdot C \cdot (\bar{D} + D)$ 。
さらに、二つの論理式 F_SUM と F_PRO を Verilog HDL
で実装しシミュレーションして下さい。

モジュール名は product_of_sums にすること。
テストベンチ product_of_sums_tb.v を使って下さい。

レポートの必須項目: (1) 論理式 F_PRO の導出過程、
(2) 回路の Verilog HDL コード、(3) 波形と波形の説明。

課題 IV (100 点)

$$F_SUM = \bar{A} \cdot \bar{C} \cdot D + \bar{B} \cdot \bar{C} \cdot D + \bar{B} \cdot \bar{D}$$

$$F_PRO = (\square + \square) \cdot (\square + \square) \cdot (\square + \square)$$

```
'timescale 1ns/1ns

module product_of_sums (A, B, C, D, F_SUM, F_PRO);
    input  A, B, C, D;
    output F_SUM, F_PRO;

    assign F_SUM = ~A & ~C & D | ~B & ~C & D | ~B & ~D;
    assign F_PRO = (    |    ) & (    |    ) & (    |    );

endmodule
```

[product_of_sums.v](#)