情報処理工学第5回

藤田 一寿

公立小松大学保健医療学部臨床工学科

論理演算

■ 論理演算

- 1(真)かO(偽)の2つの入力に対して行う演算
- ・コンピュータは論理演算に基づいて計算を行っている.
- ・ 論理演算で用いる代数をブール代数と呼ぶ.

• 1かOかは、電気回路ではスイッチのオンオフ、電流が流れる流れない、電圧が高い低いなどに対応していると考えられる。

■論理演算の種類

- 論理積,AND
 - かつ,掛け算
- 論理和,OR
 - または、足し算
- 否定,NOT
 - ・ではない
- NAND
- NOR
- 排他的論理和,XOR

- •掛け算に相当する計算
- 集合においては積集合に相当する
- 例
 - $0 \cdot 0 = 0$
 - $0 \cdot 1 = 0$
 - $1 \cdot 0 = 0$
 - $1 \cdot 1 = 1$
- 変数Aと変数Bの論理積の結果が変数Zとなる場合は
 - $A \cdot B = Y$
- •と書ける. このように論理演算を代数式で表現したものを論理式と 言う.

論理積と真理値表

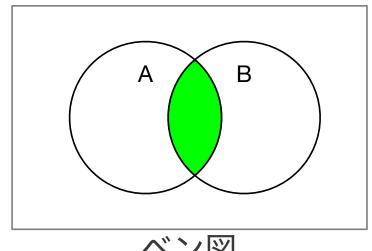
- •掛け算に相当する計算
- 例
 - A B = Y
 - $0 \cdot 0 = 0$
 - $0 \cdot 1 = 0$
 - $1 \cdot 0 = 0$
 - 1 1 = 1
- ・上記の計算を表に直したもの を真理値表という。

真理值表

Α	В	Υ
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

論理積とベン図

- 論理積は集合においては積集合に相当する...
 - A・BはAかつBに相当(Aに含まれかつBにも含まれる)
- 集合を表すときにベン図を用いる。
- ・ベン図は論理演算を視覚的に理解する手助けとなる事がある。
- A=1(真)とは集合Aに含まれることを意味する.



論理積が1の場合はAかつBが 真であることに相当 ベン図においてAかつBが真で ある部分はAとBが重なる部分

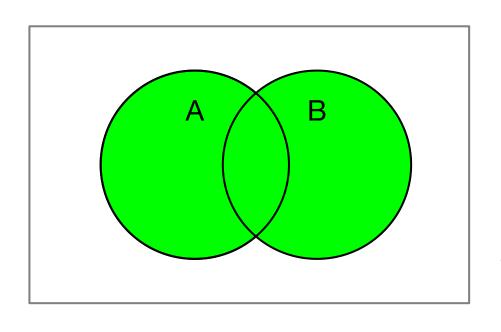
- ・足し算に相当する計算
- 集合においては和集合に相当する
- 例
 - $\cdot 0+0=0$
 - 0+1=1
 - 1+0=1
 - 1+1=1
- 変数Aと変数Bの論理和の結果が変数Yとなる場合は
 - A + B = Y
- ・と論理式で表せる.

真理值表

Α	В	Υ
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

論理和とベン図

- ・ 論理和は集合においては和集合に相当する...
 - A+BはAまたはBに相当
 - Aに含まれるか、または、Bに含まれるか



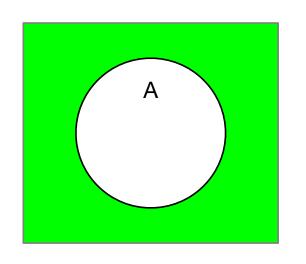
論理和が1の場合はAまたはB が真であることに相当 ベン図においてAまたはBが真 である部分はAとBすべての領 域

■ 否定

- •1(真)の否定は0(偽),0(偽)の否定は1(真)
- 集合において、補集合に相当する。Aではない。
- 変数Aの否定の結果が変数Yとなる場合は $\overline{A}=Y$
- ・と書ける.

真理値表	長	
------	---	--

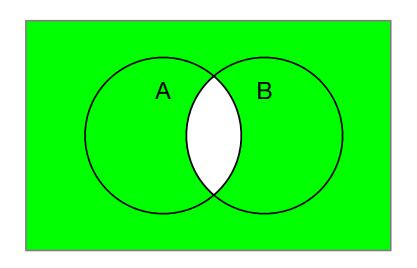
Α	Υ
0	1
1	0



否定が1の場合はAが偽である ことに相当 ベン図においてAが偽である 部分はAの外の領域

NAND

- ANDの出力の否定したもの.
- $\overline{A \cdot B} = Y$ と表せる.

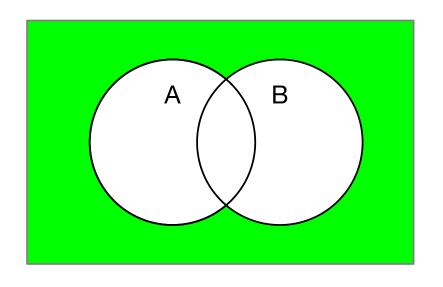


真理值表

А	В	Υ
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

NOR

- ORの出力の否定したもの.
- • $\overline{A+B}=Y$ と表せる.

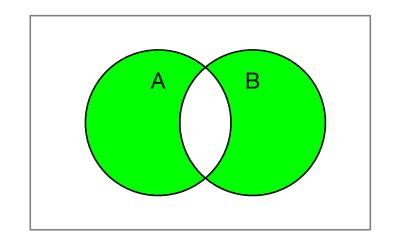


真理值表

А	В	Υ
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

■ 排他的論理和XOR

- 真理値表に示すような演算を排他的論理和(XOR, exclusive OR) と呼ぶ。
- ・入力が同じなら0(偽)を出力し、入力が異なれば1(真)を出力する。
- ・論理式では $A \oplus B = Y$ と表せる.



Α	В	Υ
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

■ 論理式から真理値表を求める

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

Α	В	Υ

・次の論理式の真理値表をかけ.

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

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

$$Y = A \cdot B \cdot C + A \cdot C$$

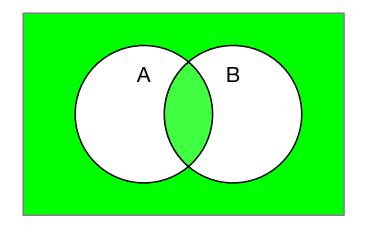
・次の論理式をベン図で表わせ、ただし、論理式が真となる部分を塗りつぶせ、

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

$$A \cdot B + B \cdot C + C \cdot A$$



・次のベン図が表す論理式をしめせ.



論理演算の公理・定理

$$A + 0 = A$$

$$A \cdot 1 = A$$

$$A + B = B + A$$

$$A \cdot B = B \cdot A$$

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

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

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

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

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

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

$$A \cdot \overline{A} = 1$$

A + A = A $A \cdot A = A$ A + 1 = 1

 $A \cdot 0 = 0$ $A \cdot (A + B) = A$

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

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

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

■ド・モルガンの定理

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

全体の否定が個別の否定に変わり、かつ和と積が入れ替わる.

■ド・モルガンの定理をベン図で確認

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

$$\overline{A} + \overline{B} \qquad \overline{A} \qquad \overline{B}$$

$$= \qquad A \qquad B \qquad A \qquad B$$

■ 論理式の簡単化

- ・ 論理式をより短い簡単な形にすることを簡単化という.
- ・次の論理式を簡単化してみる.

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

・次の論理式を簡単にせよ.

$$(A+B)\cdot (A+\overline{B})$$

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

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