

**専門基礎科目 - 必修科目**

**GB10804 論理回路**

---

1

システム情報系情報工学域 山口佳樹

専門基礎科目 - 必修科目 (情報科学類)  
基礎科目 - 関連科目 (情報メディア創成学類)  
基礎科目 - 関連科目 (工学システム学類)

1

**前回のおさらい**

---

- ・ 第1回は「デジタルとアナログの違い」、「コンピュータの基本構成」、「2進数の概念」など、計算機リテラシ（講義）を参考に基礎を復習しました。
- ・ 今回はそれらを踏まえ、より数学的に定義された論理演算へと進みます。
- ・ デジタル世界の根幹をなす“真理値”の扱いに注目します。

2

2

### 本日の目標

---

- ・ 論理演算の基本操作（NOT, AND, OR）を理解する
- ・ 真理値表の構築方法を習得する
- ・ 論理関数の基本的な意味と応用を理解する
- ・ 論理代数の基本定理やド・モルガンの定理を活用できるようになる

3

3

### 論理演算

---

- ・ 論理演算とは、真（True）と偽（False）という2つの値に基づいて行う演算です。
- ・ 計算機内部では、これらは通常、1（真）と0（偽）として表されます。
- ・ 論理演算は、複雑な計算や制御の基本単位として使われます。
- ・ 基本的な論理演算には、否定（NOT）、論理積（AND）、論理和（OR）がありま

4

4

### 真理値

---

- ・ 真理値とは、命題の真偽を示す値です。
  - ・ 真 (True) は「1」、偽 (False) は「0」  
として扱われます。
  - ・ 例 1 : 命題「2は偶数である」は真  $\rightarrow$  1
  - ・ 例 2 : 命題「7は偶数である」は偽  $\rightarrow$  0
- ※ 全ての変数は 0 と 1 で表され,  
全ての内容も 0 と 1 で評価されます。

5

5

### 基本論理演算子

---

基本論理演算は以下の 3 つがあります。

論理否定 (NOT)

入力が1なら0、0なら1に反転して出力

論理積 (AND)

全ての入力が1のときのみ、出力が1

論理和 (OR)

1つでも入力が1のとき、出力が1

6

6

### 論理関数

---

- ・ 論理関数は、入力される真理値に対して論理演算を行い、出力する関数です。
- ・ 例 :  $F(A, B) = A \cdot \sim B$  など。
- ・ 論理関数は複数の演算を組み合わせた形になります。
- ・ 計算機では、条件分岐や制御構文に深く関係しています。

7

7

### 論理代数の始まり

---

- ・ 論理代数（ブール代数）は英国の数学者の George Boole により体系化されました。
- ・ この代数体系は、0と1の2値のみを扱うことを特徴としています。
- ・ 計算機科学における重要な数学的基礎です。

8

8

## ブール代数（論理演算を扱う代数系）

- 変数の値：0 または 1
- 論理否定： $\overline{0} = 1$ 、 $\overline{1} = 0$
- 論理和： $0 + 0 = 0$ ,  $0 + 1 = 1$ ,  
 $1 + 0 = 1$ ,  $1 + 1 = 1$
- 論理積： $0 \cdot 0 = 0$ ,  $0 \cdot 1 = 0$ ,  
 $1 \cdot 0 = 0$ ,  $1 \cdot 1 = 1$

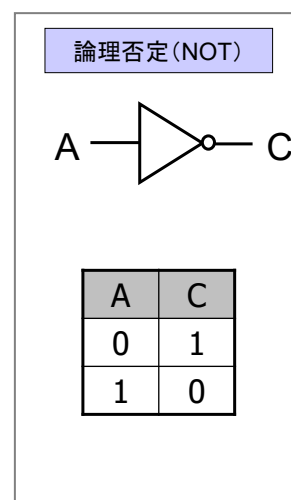
9

9

## 論理否定（NOT）の真理値表

- NOT演算は、入力値の反転出力を得ます。
- NOT演算の真理値表  $\Rightarrow$
- $\neg A$ ,  $\overline{A}$  ( $\sim A$ も有)  
数学系

- 演算子には複数の記述法があります。
- 記号の違いに注意し、文脈に応じ使い分けましょう。
- 論理式簡略化や回路記述では使い分けが重要です。



10

10

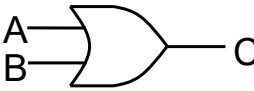
### 論理和 (OR) の真理値表

・ OR 演算は、いずれかの入力値が 1 の場合は出力として 1 を得る

・ OR 演算の真理値表 ⇒

・  $A \vee B$ ,  $A+B$   
数学系

- ・ 演算子には複数の記述法があります。
- ・ 記号の違いに注意し、文脈に応じ使い分けましょう。
- ・ 論理式簡略化や回路記述では使い分けが重要です。

論理和 (OR)		
		
A	B	C
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

11

11

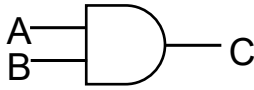
### 論理積 (AND) の真理値表

・ AND 演算は、全ての入力値が 1 のときのみ出力 1 を得る。

・ AND 演算の真理値表 ⇒

・  $A \wedge B$ ,  $A \cdot B$  (ABも有)  
数学系

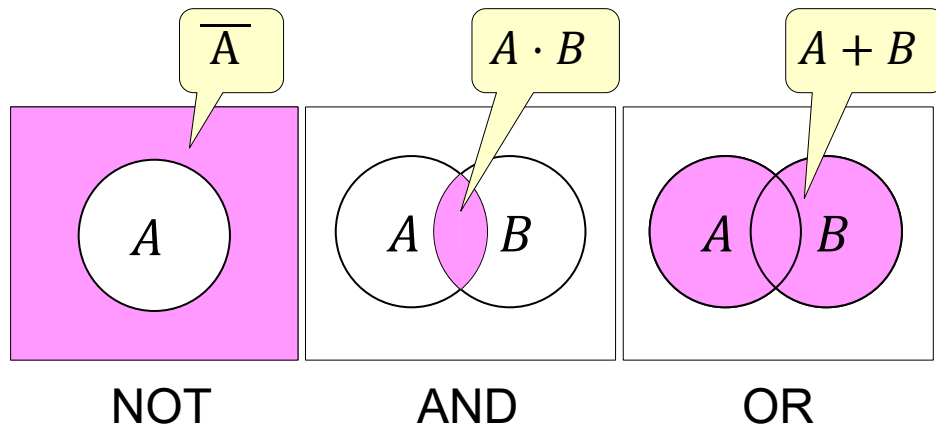
- ・ 演算子には複数の記述法があります。
- ・ 記号の違いに注意し、文脈に応じ使い分けましょう。
- ・ 論理式簡略化や回路記述では使い分けが重要です。

論理積 (AND)		
		
A	B	C
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

12

12

## NOT, OR, AND のベン図



13

13

## 論理演算子の優先順位

1. 括弧  $()$
2. 否定  $\sim$
3. 論理積  $\cdot$
4. 論理和  $+$

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

$$\frac{1 \cdot (0 + \overline{0})}{1 \cdot (0 + 1)}$$

$$\frac{1 \cdot 1}{1}$$

$$1$$

$$0$$

14

14

### 演習 1 真理値表を完成させよう

論理式「 $\sim A + B$ 」の真理値表を完成させてください

15

15

### 真理値表

- ・ 関数値を 0 と 1 の表として表す
- ・  $n$  変数ならば組み合わせは  $2^n$  通り

例 :  $f(X, Y) = \overline{X} \cdot Y + X \cdot \overline{Y}$  の真理値表

$X$	$Y$	$f(X, Y)$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

$$0 \cdot \overline{0} + \overline{0} \cdot 0 = 0 + 0 = 0$$

$$0 \cdot \overline{1} + \overline{0} \cdot 1 = 0 + 1 = 1$$

$$1 \cdot \overline{0} + \overline{1} \cdot 0 = 1 + 0 = 1$$

$$1 \cdot \overline{1} + \overline{1} \cdot 1 = 0 + 0 = 0$$

16

16



### 否定論理積 (NAND) の真理値表

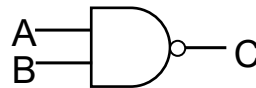
- NAND演算は、全ての入力値が 1 の場合は出力 0 を得る。

- NAND 演算の真理値表 ⇒

•  $\overline{AB}$ ,  $\overline{A \cdot B}$ ,  $A \nabla B$

- 演算子には複数の記述法があります。
- 記号の違いに注意し、文脈に応じ使い分けましょう。
- 論理式簡略化や回路記述では使い分けが重要です。

否定論理積 (NAND)



A	B	C
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

18

18

### 排他的論理和 (XOR) の真理値表

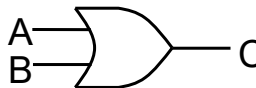
- XOR 演算は、入力値が異なる場合は 1 を同じ場合は 0 を出力する

- XOR 演算の真理値表 ⇒

•  $A \oplus B$ ,  $A \nabla B$

- 演算子には複数の記述法があります。
- 記号の違いに注意し、文脈に応じ使い分けましょう。
- 論理式簡略化や回路記述では使い分けが重要です。

排他的論理和 (XOR)



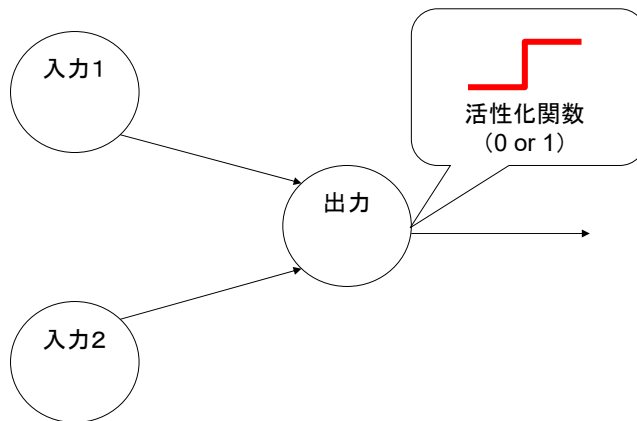
A	B	C
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

19

19

### (閑話) 単純パーセプトロン

- ・単純パーセプトロン：入力と出力の二層しかなく，活性化関数にステップ関数を使うニューラルネットワークのこと



20

20

### 応用例題（希望者のみ提出）

- ・単純パーセプトロンで本当に XOR が表現できないか，レポートにして提出してください。
- ・ChatGPTなどの使用は可とします。
- ・面識がない学生が提出したレポートでも，内容が酷似していた場合，カンニングとみなされます。注意して利用してください。

23

23

### 交換・結合法則

---

- ・ 交換・結合法則は以下ようになります。
- ・ 交換法則 :  $A+B = B+A$ ,  $AB = BA$
- ・ 結合法則 :  $(A+B)+C = A+(B+C)$   
 $(AB)C = A(BC)$
- ・ これらの性質を利用すると論理式の変形が容易になります。

24

24

### 分配法則

---

- ・ 分配法則は以下ようになります。
- ・  $A(B+C) = AB + AC$
- ・  $A + BC = (A+B)(A+C)$
- ・ この法則は式の展開や変形に利用されます。

25

25

### 演習2 分配法則の確認（何故，そうなるか確認してください）

- ・ 分配法則は以下ようになります。
- ・  $A(B+C) = AB + AC$
- ・  $A + BC = (A+B)(A+C)$  ベン図で考えてみよう
- ・ この法則は式の展開や変形に利用されます。

26

26

### 恒等律（単位元と零元），べき等律，吸収律

- ・ 単位元： $A+0 = A, A \cdot 1 = A$
- ・ 零元： $A \cdot 0 = 0, A+1 = 1,$   
演算結果を定数にする
- ・ 補元律（相補律）： $A \cdot \bar{A} = 0, A + \bar{A} = 1$
- ・ 復元律： $A = A$
- ・ べき等律： $A+A = A, A \cdot A = A$
- ・ 吸収律： $A+AB = A, A(A+B) = A$

28

28

### ド・モルガンの定理

---

- ・ 論理演算の基本的な変形に用いられる定理
- ・  $\sim(A \cdot B) = \sim A + \sim B$
- ・  $\sim(A + B) = \sim A \cdot \sim B$
- ・ 演算が反転する点に注意。

29

29

### 演習3 ド・モルガンの定理

---

- ・ ド・モルガンの定理を用いて

$$\sim (A \cdot \sim B + \sim A \cdot B)$$

を簡単化してください。

30

30

#### 演習4 次の問題を解いてみましょう

- 以下の3つの命題から正しく導かれる結論は次のうちどれか。

- A. 協調性のある人は社交的である。
- B. 宣伝業務に適性のある人は協調性がある。
- C. 協調性のある人は明朗である。

- 1. 社交的な人は宣伝業務に適性がある。
- 2. 協調性のない人は明朗ではない。
- 3. 社交的でない人は宣伝業務に適性がない。
- 4. 社交的な人は明朗である。
- 5. 宣伝業務に適性の無い人は協調性がない。

32

32

#### 双対

- 論理式における双対 (dual) とは、0と1、およびANDとORを入れ替える操作です。

例 :  $A+0 = A$  の双対は  $A \cdot 1 = A$

- 双対は論理式の性質を理解し、別の形での表現を考える際に役立ちます。
- 双対関係を用いて、新しい法則や設計上の対称性を見出すことができます。

34

34

#### 演習5 双対式を求めてみよう

---

- ・ 論理式  $A + AB$  の双対を求めてみよう。

※ 「 $+ \leftrightarrow \cdot$ 」 「 $0 \leftrightarrow 1$ 」を考える

35

35

#### 基本公式とその双対 (1)

---

- ・ 以下の論理式とその双対を確認しましょう。

- ・  $A + 0 = A \quad \rightarrow \text{双対} : A \cdot 1 = A$
- ・  $A + A = A \quad \rightarrow \text{双対} : A \cdot A = A$
- ・  $A + 1 = 1 \quad \rightarrow \text{双対} : A \cdot 0 = 0$

- ・ この対応は論理式の性質理解に不可欠です。

37

37

### 基本公式とその双対 (2)

---

- さらにいくつかの例を紹介します。
- $A + A' = 1 \quad \rightarrow \text{双対} : A \cdot A' = 0$
- $A(B+C) = AB+AC$   
 $\rightarrow \text{双対} : (A+B)(A+C) = A+BC$
- ド・モルガンの定理などと併せて使用することが多いです。

38

38

### 総合演習

---

- $F = (A \cdot B) + \sim C$  の真理値表を完成させてください。
- $F = \sim(A \cdot (B + C))$  をド・モルガンの定理で変形してください。
- 式「 $A+AB$ 」と「 $A$ 」は論理的に等価か？

40

40



#### リテラル, 論理和項, 論理積項

- ・リテラルは, 論理関数において論理変数そのものを意味します。
- ・複数のリテラルを論理積のみで結んで構成される項を, 論理積項, と言います。  
(例:  $A \cdot B$ ,  $X \cdot \overline{Y} \cdot Z$ )
- ・複数のリテラルを論理和のみで結んで構成される項を, 論理和項, と言います。  
(例:  $\overline{A} + B$ ,  $\overline{X} + Y + Z$ )

44

44

#### 積和系と和積系

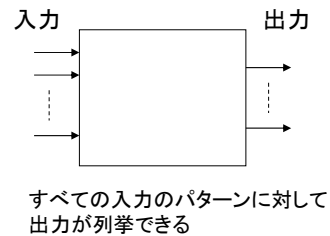
- ・リテラルは, 論理関数において論理変数そのものを意味します。
- ・複数の論理積項を論理和のみで結んで構成される論理式を, 積和系, と言います。  
(例:  $X \cdot \overline{Y} \cdot Z + \overline{X} \cdot Y \cdot Z$ )
- ・複数の論理和項を論理積のみで結んで構成される論理式を, 和積系, と言います。  
(例:  $(\overline{A} + B + \overline{C}) \cdot (A + B + C)$ )

45

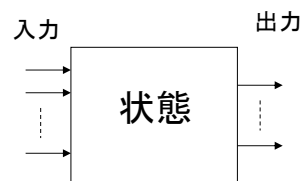
45

## 組み合わせ回路と順序回路

- 組み合わせ回路
  - 入力と同じならば、出力は定常状態(いつも同じで1つ)に決まる



- 順序回路
  - 入力と回路の状態で、出力が決まる



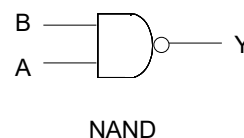
46

## 組み合わせ回路の表現

- 真理値表
  - 入力と出力の関係を表す表

B A		Y
L	L	H
L	H	H
H	L	H
H	H	L

- 基本ゲートの組み合わせ
  - MIL(Military Standard Specification)
    - AND, OR, NOT, NAND, NOR, XOR, ...



- 論理式

47

## 論理式

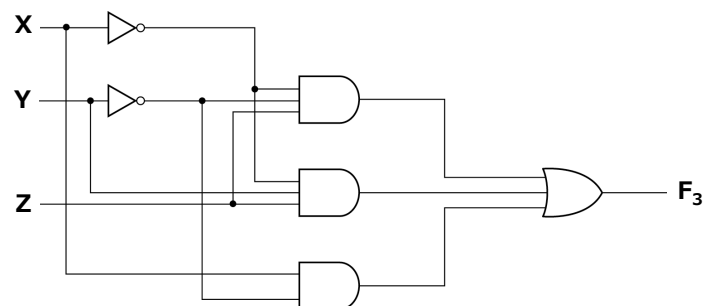
- AND, OR, NOT の組み合わせで論理関係を記述する
- AND →  $\cdot$
- OR →  $+$  または  $|$
- NOT →  $\overline{\phantom{x}}$  または  $\sim$

$$A = X + \overline{Y} + P \cdot \overline{(Q + R)}$$

$$B = X + \sim Y + P \cdot \sim (Q + R)$$

48

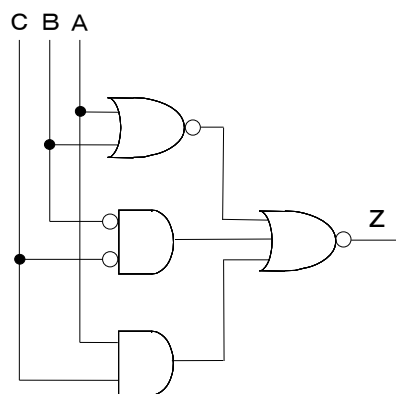
## 論理ゲートと論理式



$$F_3 = \sim x \cdot \sim y \cdot z + \sim x \cdot y \cdot z + x \cdot \sim y$$

49

## 問題



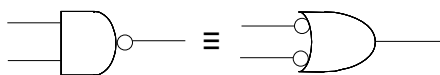
C	B	A	Z	C	B	A	Z
L	L	L		0	0	0	
L	L	H		0	0	1	
L	H	L		0	1	0	
L	H	H		0	1	1	
H	L	L		1	0	0	
H	L	H		1	0	1	
H	H	L		1	1	0	
H	H	H		1	1	1	

上の回路に相当する真理値表を完成させなさい。  
(H=1、L=0、です。馴染みのある方を使ってください。)

50

## ド・モルガンの法則

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

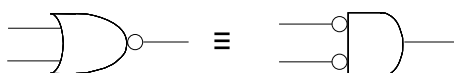


入力が両方ともHのとき  
出力はL

入力のどちらかがLのとき  
出力はH

機能(真理値表)は全く同じ  
表現(論理式、MIL記号)は異なる

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



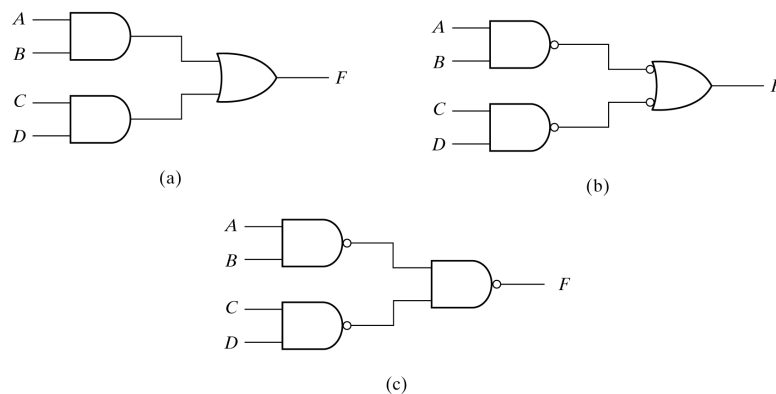
52

## (問題)ド・モルガンの法則

A	B	$A \cdot B$	$\overline{A \cdot B}$	$\overline{A}$	$\overline{B}$	$\overline{A+B}$
0	0					
0	1					
1	0					
1	1					

53

## 論理ゲートの表現方式



$A \cdot B + C \cdot D$  の 論理ゲート表現  
 トランジスタ回路レベルで設計する場合、「NAND」ゲートで考える

55

## ブール代数の規則

交換則	$A+B = B+A$ $A \cdot B = B \cdot A$
結合則	$(A+B)+C=A+(B+C)$ $(A \cdot B) \cdot C = A \cdot (B \cdot C)$
分配則	$A \cdot (B+C) = (A \cdot B) + (A \cdot C)$ $A + (B \cdot C) = (A+B) \cdot (A+C)$
同一則	$A+A=A$ $A \cdot A=A$
吸収則	$A+(A \cdot B)=A$ $A \cdot (A+B)=A$
相補則	$A+A=1$ $A \cdot A!=0$
2重否定	$(A!)!=A$