

第二讲 基本概念、公式和定理

本讲内容:

- 一、基本和常用逻辑运算
- 二、逻辑函数常用公式和定理

1 1 1

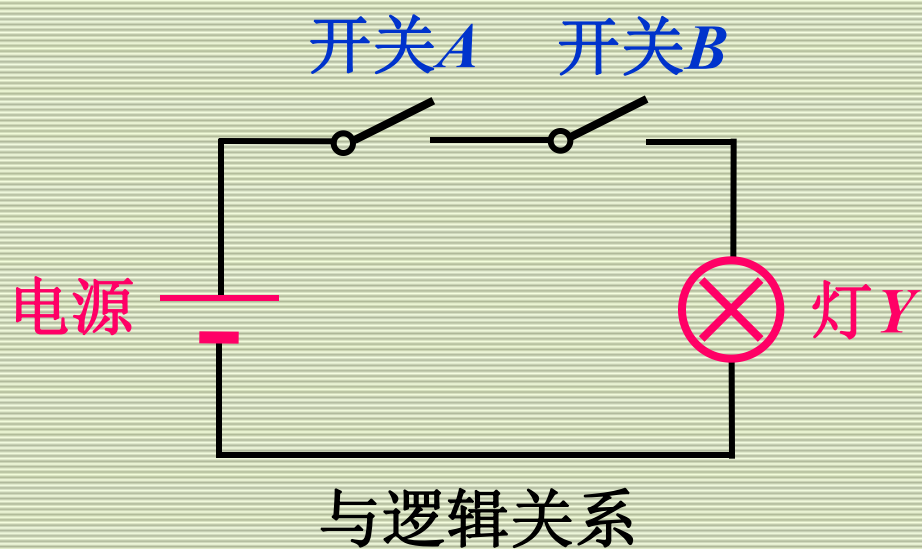


1.1 基本概念、公式和定理

1.1.1 基本和常用逻辑运算

一、三种基本逻辑运算

1. 与逻辑： 当决定一事件的所有条件都具备时，事件才发生的逻辑关系。



功能表

A	B	Y
断	断	灭
断	合	灭
合	断	灭
合	合	亮

与逻辑的表示方法:

真值表 (Truth table)

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>Y</i>
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

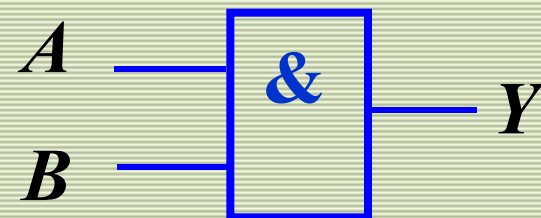
功能表

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>Y</i>
断	断	灭
断	合	灭
合	断	灭
合	合	亮

逻辑函数式

$$Y = A \cdot B = AB$$

逻辑符号



与门 (AND gate)

2. 或逻辑:

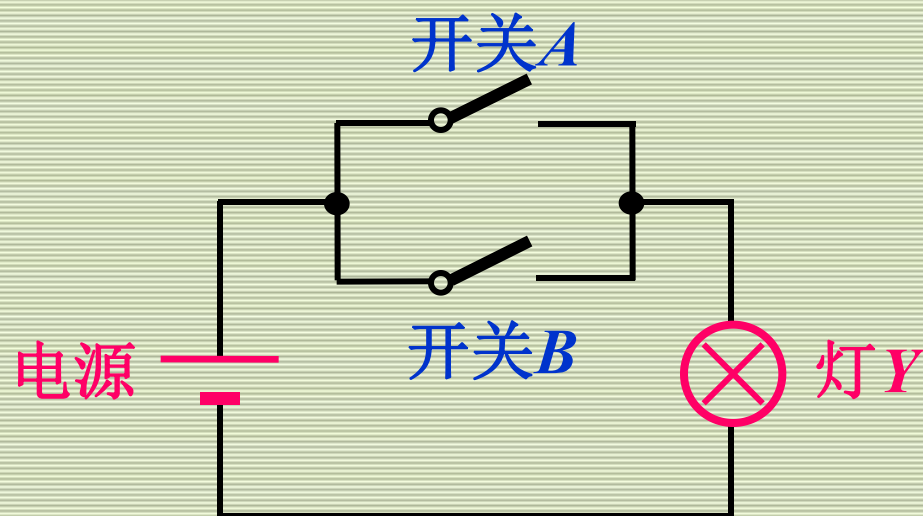
决定一事件结果的诸条件中，只要有一个或一个以上具备时，事件就会发生的逻辑关系。

真值表

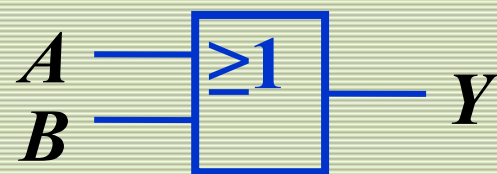
A	B	Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

逻辑函数式

$$Y = A + B$$



逻辑符号



或门 (OR gate)

3. 非逻辑:

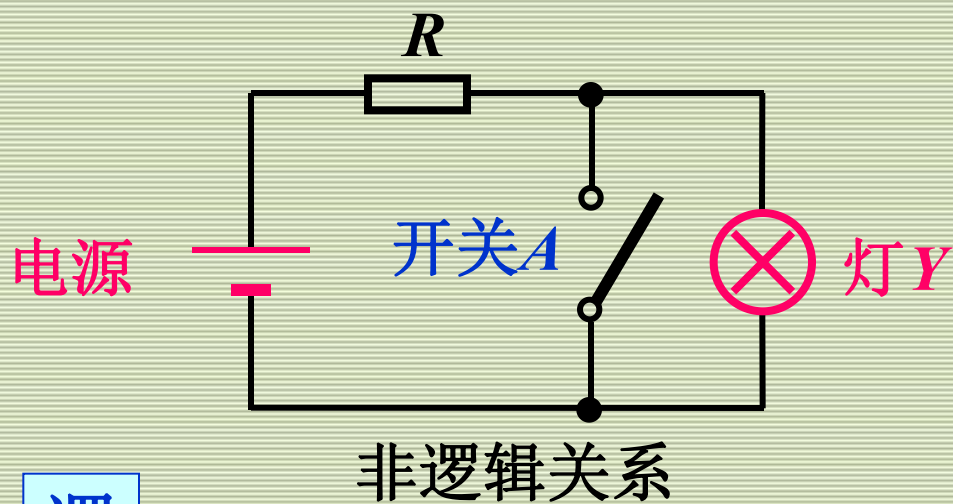
只要条件具备，事件便不会发生；条件不具备，事件一定发生的逻辑关系。

真值表

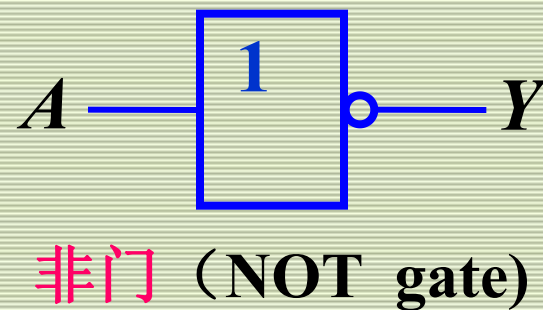
A	Y
0	1
1	0

逻辑函数式

$$Y = \overline{A}$$



逻辑符号





二、逻辑变量与逻辑函数及常用复合逻辑运算

1. 逻辑变量与逻辑函数

逻辑变量：在逻辑代数中，用英文字母表示的变量称为逻辑变量。在二值逻辑中，变量的取值不是 **1** 就是 **0**。

原变量和反变量：字母上面无反号的称为**原变量**，有反号的叫做**反变量**。

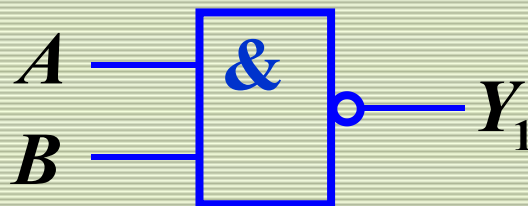
逻辑函数：如果输入逻辑变量 **A**、**B**、**C**... 的取值确定之后，输出逻辑变量 **Y** 的值也被唯一确定，则称 **Y** 是 **A**、**B**、**C**... 的逻辑函数。并记作 $Y = F(A, B, C \dots)$

2. 几种常用复合逻辑运算

(1) 与非逻辑

(NAND)

$$Y_1 = \overline{AB}$$



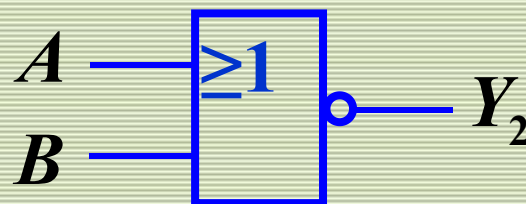
Y_1 、 Y_2 的真值表

A	B	Y_1	Y_2
0	0	1	1
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	0

(2) 或非逻辑

(NOR)

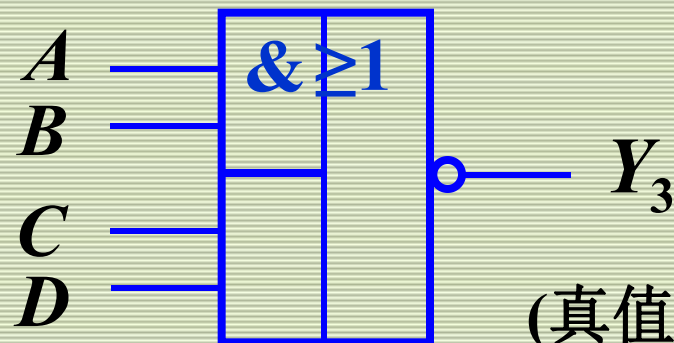
$$Y_2 = \overline{A + B}$$



(3) 与或非逻辑

(AND - OR - INVERT)

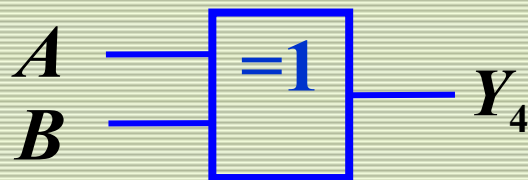
$$Y_3 = \overline{AB + CD}$$



(真值表略)

(4) 异或逻辑

(Exclusive—OR)



$$Y_4 = A \oplus B = \overline{A}B + A\overline{B}$$

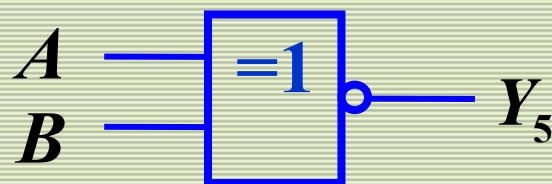
A	B	Y_4
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

(5) 同或逻辑

(异或非)

(Exclusive—NOR)

$$\begin{aligned}
 Y_5 &= \overline{A \oplus B} \\
 &= \overline{\overline{A}B + A\overline{B}} \\
 &= A \odot B
 \end{aligned}$$



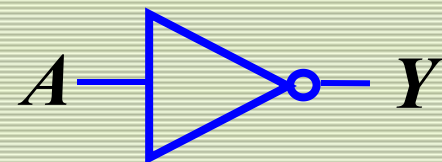
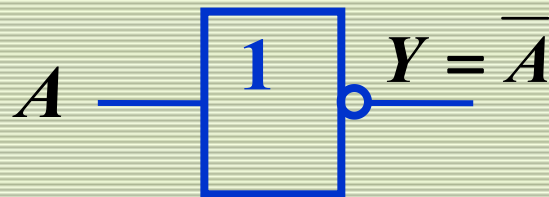
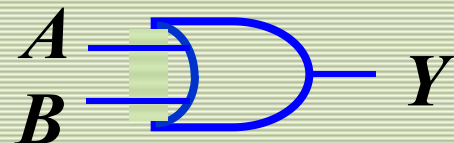
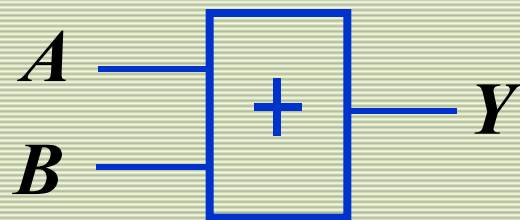
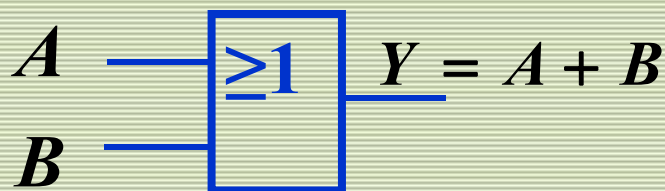
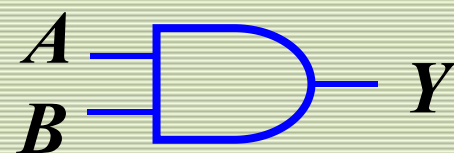
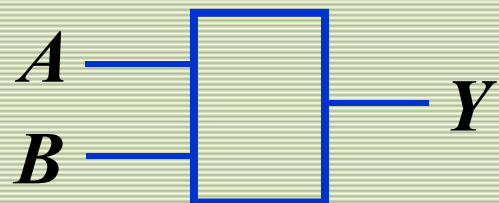
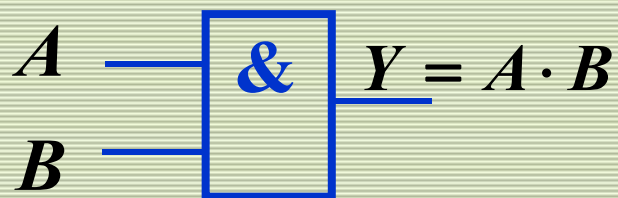
A	B	Y_5
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

3. 逻辑符号对照

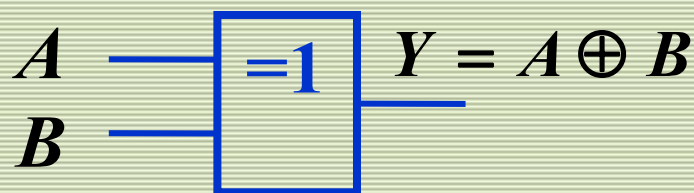
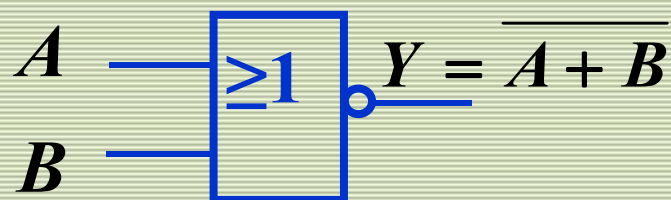
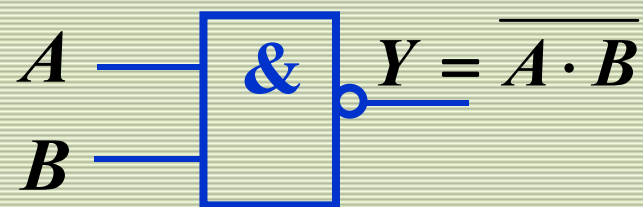
国标符号

曾用符号

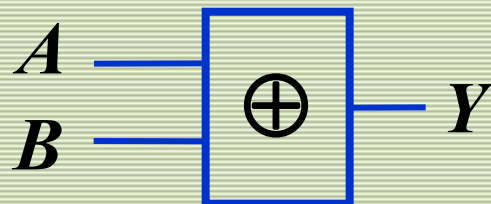
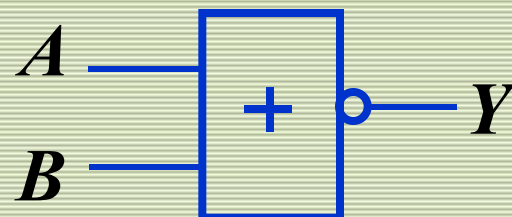
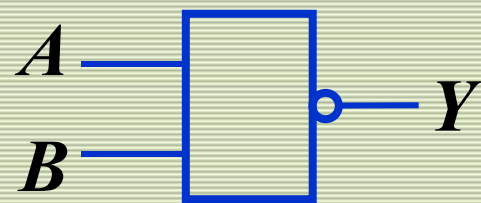
国际符号



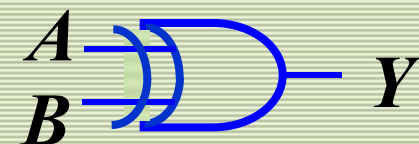
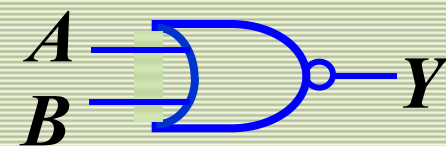
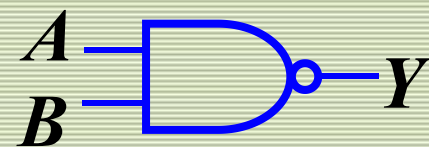
国标符号



曾用符号



国际符号



1.1.2 公式和定理

一、常量之间的关系(常量: 0 和 1)

与:	$0 \cdot 0 = 0$	或:	$1 + 1 = 1$	非:	$\overline{0} = 1$
	$0 \cdot 1 = 0$		$1 + 0 = 1$		$\overline{1} = 0$
	$1 \cdot 1 = 1$		$0 + 0 = 0$		

二、变量和常量的关系(变量: A 、 B 、 C ...)

与:	$A \cdot 1 = A$	或:	$A + 0 = A$	非:	$A \cdot \overline{A} = 0$
	$A \cdot 0 = 0$		$A + 1 = 1$		$A + \overline{A} = 1$

三、与普通代数相似的定理

交换律 $A \cdot B = B \cdot A$ $A + B = B + A$

结合律 $(A \cdot B) \cdot C = A \cdot (B \cdot C)$

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

分配律 $A(B + C) = AB + AC$

$$A + BC = (A + B)(A + C)$$

[例 1.1.1] 证明公式 $A + BC = (A + B)(A + C)$

[解] 方法一：公式法

$$\begin{aligned} \text{右式} &= (A + B)(A + C) = A \cdot A + A \cdot C + A \cdot B + B \cdot C \\ &= A + AC + AB + BC = A(1 + C + B) + BC \\ &= A + BC = \text{左式} \end{aligned}$$

证明公式 $A + BC = (A + B)(A + C)$

方法二：真值表法(将变量的各种取值代入等式两边，进行计算并填入表中)

A	B	C	$B \cdot C$	$A + BC$	$A + B$	$A + C$	$(A + B)(A + C)$
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	1	0
0	1	0	0	0	1	0	0
0	1	1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	1	1	1
1	0	1	0	1	1	1	1
1	1	0	0	1	1	1	1
1	1	1	1	1	1	1	1

相等

四、逻辑代数的一些特殊定理

同一律

$$A \cdot A = A \quad A + A = A$$

德·摩根定理

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

还原律

$$\overline{\overline{A}} = A$$

[例 1.1.2] 证明：德·摩根定理

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

相等

相等

五、关于等式的三个规则

1. 代入规则： 等式中某一变量都代之以一个逻辑函数，则等式仍然成立。

例如，已知 $\overline{A+B} = \overline{A} \cdot \overline{B}$ （用函数 $A+C$ 代替 A ）

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

2. 反演规则：

将 Y 式中 “.” 换成 “+”，“+” 换成 “.”

“0” 换成 “1”，“1” 换成 “0”

原变量换成反变量，反变量换成原变量

$\Rightarrow \overline{Y}$

注意：{ 运算顺序：括号 \rightarrow 乘 \rightarrow 加
不属于单个变量上的反号应保留不变

反演规则的应用：求逻辑函数的反函数

将 Y 式中 “.” 换成 “+”，“+” 换成 “.”

“0” 换成 “1”，“1” 换成 “0”

原变量换成反变量，反变量换成原变量

⇒ \bar{Y}

例如：已知 $Y_1 = A(B+C) + CD$

运算顺序：
括号 → 与 → 或

则 $\bar{Y}_1 = (\bar{A} + \bar{B}\bar{C})(\bar{C} + \bar{D})$

已知 $Y_2 = \overline{\overline{A}B} + C + D + C$

不属于单个变量上的反号应保留不变

则 $\bar{Y}_2 = (\bar{A} + B) \cdot \bar{C} \cdot \bar{D} \cdot \bar{C}$

3. 对偶规则：如果两个表达式相等，则它们的对偶式也一定相等。

将 Y 中 “.” 换成 “+”，“+” 换成 “.”
“0” 换成 “1”，“1” 换成 “0”

$\Rightarrow Y^D$
(对偶式)

例如 $Y_1 = A(B + C) + CD \Rightarrow Y_1^D = (A + BC)(C + D)$

$$Y_2 = \overline{\overline{A}B} + C + D + C \Rightarrow Y_2^D = \overline{(A + \overline{B})} C \cdot D \cdot C$$

对偶规则的应用：证明等式成立

$$0 \cdot 0 = 0 \Rightarrow 1 + 1 = 1$$

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

运算顺序：
括号 \rightarrow 与 \rightarrow 或

六、若干常用公式

$$(1) AB + A\bar{B} = A(B + \bar{B}) = A$$

$$(2) A + AB = A(1 + B) = A \xrightarrow{\text{推广}} A + A(\quad) = A$$

$$(3) A + \bar{A}B = (A + \bar{A})(A + B) = A + B$$

$$(4) AB + \bar{A}C + BC = AB + \bar{A}C$$

$$(5) \overline{A\bar{B} + \bar{A}B} = \bar{A}\bar{B} + AB$$

$$(6) \overline{AB + \bar{A}C} = (\bar{A} + \bar{B})(A + \bar{C}) = A\bar{B} + \bar{A}\bar{C}$$

公式 (4) 证明: $AB + \overline{A}C + BC = AB + \overline{A}C$

$$\begin{aligned}
 \text{左} &= AB + \overline{A}C + (A + \overline{A})BC \quad A + AB = A \\
 &= \underline{AB} + \underline{\overline{A}C} + \underline{ABC} + \underline{\overline{A}BC} = AB + \overline{A}C
 \end{aligned}$$

推论

$$\rightarrow AB + \overline{A}C + BCD = AB + \overline{A}C$$

公式 (5) 证明: $\overline{\overline{A}B + \overline{A}B} = \overline{A} \overline{B} + AB$

$$\begin{aligned}
 \text{左} &= \overline{\overline{A}B} \cdot \overline{\overline{A}B} = (\overline{A} + B)(A + \overline{B}) \\
 &= \overline{A} \cdot A + \overline{A} \overline{B} + AB + B \cdot \overline{B} = \overline{A} \overline{B} + AB
 \end{aligned}$$

即 $\overline{A \oplus B} = A \odot B$ 同理可证 $\overline{A \odot B} = A \oplus B$

七、关于异或运算的一些公式

$$\begin{array}{l} \text{异或 } A \oplus B = \overline{A}B + A\overline{B} \\ \text{同或 } A \odot B = AB + \overline{A}\overline{B} \end{array} \quad \left\{ \begin{array}{l} \overline{A \oplus B} = A \odot B \\ \overline{A \odot B} = A \oplus B \end{array} \right.$$

(1) 交换律 $A \oplus B = B \oplus A$

(2) 结合律 $(A \oplus B) \oplus C = A \oplus (B \oplus C)$

(3) 分配律 $A \cdot (B \oplus C) = AB \oplus AC$

(4) 常量和变量的异或运算 $A \oplus 1 = \overline{A} \quad A \oplus 0 = A$

$$A \oplus A = 0 \quad A \oplus \overline{A} = 1$$

(5) 因果互换律

$$\text{如果 } A \oplus B = C \quad \text{则有 } \left\{ \begin{array}{l} A \oplus C = B \\ B \oplus C = A \end{array} \right.$$