

第二章 逻辑代数基础

2.1 三种基本逻辑运算

2.1.1 逻辑变量

逻辑变量：逻辑代数中用来表达事物状态的量。通常用大写字母表示。

事物的状态：开、关；行、止；同意、不同意。

逻辑变量的取值：0，1

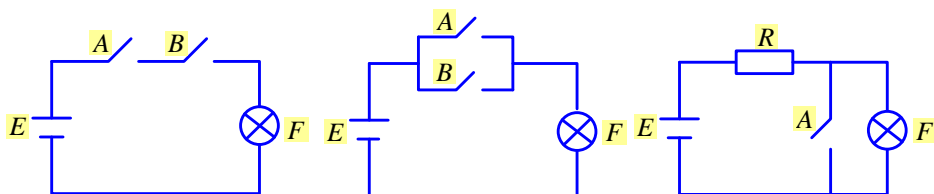
举例：

A：表示是否同意某事。

规定：**A=1**（同意） **A=0**（不同意）

2.1.2 三种基本逻辑运算（与、或、非）

考察电路中开关A、B的状态如何影响灯泡F的状态。（逻辑关系）



逻辑变量：输入逻辑变量（自变量）A B 输出逻辑变量（因变量）F

规定：

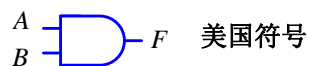
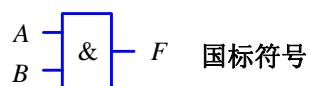
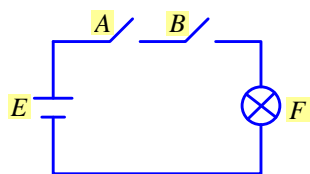
开关合上：A=1 B=1 开关断开：A=0 B=0

灯亮：F=1 灯灭：F=0

1、与运算（逻辑乘）

表达式： $F = A \cdot B = AB$

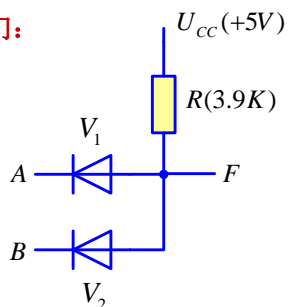
逻辑符号：



与逻辑运算真值表

A	B	F
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

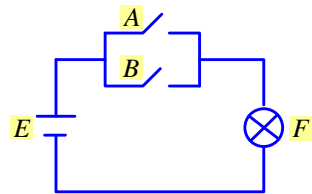
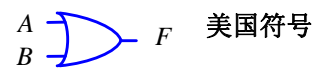
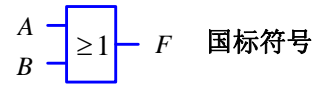
二极管与门：



2、或运算（逻辑加）

表达式: $F = A + B$

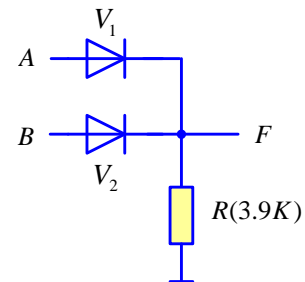
逻辑符号:



或逻辑运算真值表

A	B	F
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

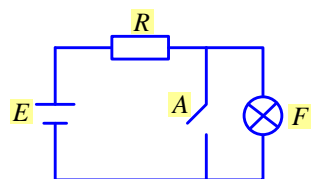
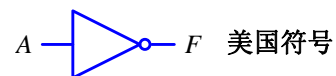
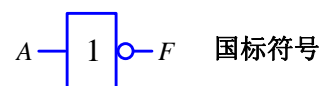
二极管或门:



3、非运算（逻辑反）

表达式: $F = \overline{A}$

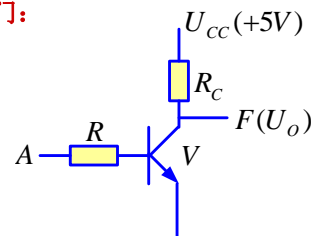
逻辑符号:



非逻辑运算真值表

A	F
0	1
1	0

三极管非门:



2.1.3 逻辑函数

逻辑函数：用来表达输入逻辑变量（自变量）与输出逻辑变量（因变量）之间逻辑关系的函数。

$$F = f(A, B, C \dots)$$

举例： $F_1 = A + BC$

$$F_2 = (A + B)(A + C)$$

逻辑函数的相等：

对于形式不同的两个逻辑函数，如果

- 1、输入变量相同
- 2、真值表相同

A	B	C	F_1	F_2
0	0	0	0	0
0	0	1	0	0
0	1	0	0	0
0	1	1	1	1
1	0	0	1	1
1	0	1	1	1
1	1	0	1	1
1	1	1	1	1

2.2 逻辑代数的基本定律和规则

2.2.1 基本定律

1、常量之间的逻辑关系

$$0 \cdot 0 = 0$$

$$0 \cdot 1 = 1 \cdot 0 = 0$$

$$1 \cdot 1 = 1$$

$$0 + 0 = 0$$

$$0 + 1 = 1 + 0 = 1$$

$$1 + 1 = 1$$

$$\bar{0} = 1 \quad \bar{1} = 0$$

2、变量和常量之间的逻辑关系

0—1律： $A \cdot 0 = 0 \quad A + 1 = 1$

自等律： $A \cdot 1 = A \quad A + 0 = A$

重叠律： $A \cdot A = A \quad A + A = A$

互补律： $A \cdot \bar{A} = 0 \quad A + \bar{A} = 1$

3、与普通代数相似的定律

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

4、逻辑代数中的特殊规律

反演律（摩根定律）： $\overline{A \cdot B} = \overline{A} + \overline{B}$ $\overline{A + B} = \overline{A} \cdot \overline{B}$

还原律： $\overline{\overline{A}} = A$

2.2.2 三个重要规则

1、代入规则

任何一个逻辑等式，如果将等式两边出现的某一变量都代之以同一逻辑函数，则等式仍然成立。

举例：

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

用 $B = C + D$ 代替等式两边的B，则有：

$$\overline{A + C + D} = \overline{A} \cdot \overline{C + D} = \overline{A} \cdot \overline{C} \cdot \overline{D}$$

2、反演规则

对于任意一个逻辑函数F，将表达式中

$$\begin{aligned} &\bullet \rightarrow + \quad + \rightarrow \bullet \\ &0 \rightarrow 1 \quad 1 \rightarrow 0 \\ &\text{原变量} \rightarrow \text{反变量} \quad \text{反变量} \rightarrow \text{原变量} \end{aligned}$$

得到新的表达式为F的反函数，记为： \overline{F}

举例：求函数 $F = \overline{AB + C} \cdot D + AC$ 的反函数。

$$\overline{F} = [\overline{(\overline{A + B}) \cdot C + D}] \cdot (\overline{A + C})$$

注意：

- 1、原式中变量的运算顺序不变
- 2、不属于单变量上的非号保留不变

3、对偶规则

对于任意一个逻辑函数F，将表达式中

$$\begin{aligned} &\bullet \rightarrow + \quad + \rightarrow \bullet \\ &0 \rightarrow 1 \quad 1 \rightarrow 0 \end{aligned}$$

得到新的表达式为F的对偶函数，记为： F'

举例：求函数 $F = \overline{AB + C} \cdot D + AC$ 的对偶函数。

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

注意：

- 1、原式中变量的运算顺序不变
- 2、不属于单变量上的非号保留不变

2.2.3 若干常用公式

合并律: $AB + \overline{A}B = B$

吸收律: $A + AB = A$

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

证明: $A + \overline{A}B = (A + \overline{A})(A + B) = 1 \cdot (A + B) = A + B$

$$AB + \overline{A}C + BC = AB + \overline{A}C$$

证明:

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

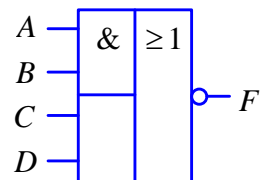
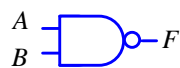
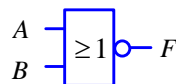
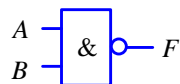
2.3 复合逻辑

2.3.1 复合逻辑运算和复合门

与非 $F = \overline{AB}$

或非 $F = \overline{A + B}$

与或非 $F = \overline{AB + CD}$



异或运算：

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

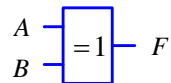
异或逻辑运算真值表

A	B	F
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

输入变量取值相同时，F=0

输入变量取值不同时，F=1

逻辑符号：



同或运算：

$$F = AB + \overline{A}\overline{B} = A \odot B$$

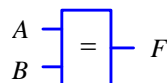
同或逻辑运算真值表

A	B	F
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

输入变量取值相同时，F=1

输入变量取值不同时，F=0

逻辑符号：



异或运算与同或运算的关系：

异或运算：

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

异或逻辑运算真值表

A	B	F
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

同或运算：

$$F = AB + \overline{A}\overline{B} = A \odot B$$

同或逻辑运算真值表

A	B	F
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

互为反函数： $\overline{A \oplus B} = A \odot B$ $\overline{A \odot B} = A \oplus B$

互为对偶函数： $(A \oplus B)' = A \odot B$ $(A \odot B)' = A \oplus B$

异或运算与同或运算的一些性质：

1、因果互换性

异或逻辑运算真值表

A	B	F
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

$$F = A \oplus B$$

$$A = F \oplus B$$

$$B = F \oplus A$$

同或逻辑运算真值表

A	B	F
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

$$F = A \odot B$$

$$A = F \odot B$$

$$B = F \odot A$$

2、常用公式（见书P21页表2.3.3）

反演律： $\overline{A \oplus B} = \overline{A} \odot \overline{B}$ $\overline{A \odot B} = \overline{A} \oplus \overline{B}$

奇偶律： $A \oplus A = 0$ $A \oplus A \oplus A = A$
 $A \odot A = 1$ $A \odot A \odot A = A$

推广1：

$$A \oplus A \oplus A \oplus \dots \oplus A = \begin{cases} 0 & (\text{偶数个 } A) \\ A & (\text{奇数个 } A) \end{cases}$$

推广2：

$$A \oplus B \oplus C \oplus D \dots = \begin{cases} 0 & (\text{偶数个 } 1) \\ 1 & (\text{奇数个 } 1) \end{cases}$$

问题：推广2中的结论可以用来干什么？

2.3.2 逻辑函数表达式的常用形式

完备集：

对于一个代数系统，若仅用它所定义的一组运算符号就能构成所有的函数，则称这一组运算符号是一个完备集。

逻辑代数中的完备集： {与，或，非} {与非} {或非} {与或非}

举例：

$$\begin{aligned} F &= AB + \overline{AC} && \text{与或式} \\ &= (\overline{A} + B)(A + C) && \text{或与式} \\ &= \overline{\overline{AB} \cdot \overline{AC}} && \text{与非与非式} \\ &= \overline{(\overline{A} + B) + (\overline{A} + C)} && \text{或非或非式} \\ &= \overline{\overline{AB} + \overline{AC}} && \text{与或非式} \end{aligned}$$

举例：

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

作业：

2-1(2,4,6), 2-2(1,3,5)
证明左式

证明：

$$\begin{aligned}
 F &= AB + \overline{AC} = \overline{\overline{AB} \cdot \overline{AC}} \\
 &= \overline{\overline{AB} \cdot \overline{AC}} = \overline{(\overline{A} + B) \cdot (A + C)} \\
 &= \overline{\overline{AA} + \overline{BA} + \overline{AC} + \overline{BC}} = \overline{\overline{BA} + \overline{AC} + \overline{BC}} \\
 &= \overline{\overline{BA} + \overline{AC}} = \overline{\overline{BA} \cdot \overline{AC}} = \overline{(\overline{A} + B)(A + C)}
 \end{aligned}$$