

## 2.1 逻辑代数的基本公式和规则

### 2.1.1 逻辑代数的基本公式

### 2.1.2 逻辑代数的基本规则

## 2.1.1 逻辑代数的基本公式

### 1. 基本公式

0、1律： $A + 0 = A$      $A + 1 = 1$      $A \cdot 1 = A$      $A \cdot 0 = 0$

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

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

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

重叠律： $A + A = A$      $A \cdot A = A$

## 2.1.1 逻辑代数的基本公式

分配律： $A(B + C) = AB + AC$      $A + BC = (A + B)(A + C)$

反演律： $\overline{A + B} = \overline{A} \cdot \overline{B}$      $\overline{AB} = \overline{A} + \overline{B}$

吸收律： $A + A \cdot B = A$      $A \cdot (A + B) = A$

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

### 其他常用恒等式

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

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

## 2.1.1 逻辑代数的基本公式

### 常用恒等式的证明

$$\begin{aligned} AB + \overline{A}C + BC &= AB + \overline{A}C + (A + \overline{A})BC \\ &= AB + \overline{A}C + ABC + \overline{A}BC \\ &= AB(1 + C) + \overline{A}C(1 + B) = AB + \overline{A}C \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} AB + \overline{A}C + BCD &= AB + \overline{A}C + BC + BCD \\ &= AB + \overline{A}C + BC(1 + D) = AB + \overline{A}C \end{aligned}$$

## 2.1.1 逻辑代数的基本公式

### 2. 常用公式

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

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

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

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

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

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

$$A \oplus 0 = A$$

$$A \odot 0 = \overline{A}$$

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

$$A \odot 1 = A$$

## 2.1.1 逻辑代数的基本公式

### 3、基本公式的证明（真值表证明法）

例 证明  $\overline{A+B} = \bar{A} \cdot \bar{B}$  ,  $\overline{AB} = \bar{A} + \bar{B}$

列出等式、右边的函数值的真值表

A	B	$\bar{A}$	$\bar{B}$	$\overline{A+B}$	$\bar{A} \cdot \bar{B}$	$\overline{AB}$	$\bar{A} + \bar{B}$
0	0	1	1	$\overline{0+0}=1$	1	$\overline{0 \cdot 0} = 1$	1
0	1	1	0	$\overline{0+1}=0$	0	$\overline{0 \cdot 1} = 1$	1
1	0	0	1	$\overline{1+0}=0$	0	$\overline{1 \cdot 0} = 1$	1
1	1	0	0	$\overline{1+1}=0$	0	$\overline{1 \cdot 1} = 0$	0

## 2.1.2 逻辑代数的基本运算规则

**(1) 代入规则：**在包含变量 $A$ 的逻辑等式中，如果用另一个函数式代入式中所有 $A$ 的位置，则等式仍然成立。这一规则称为代入规则。

例2.1.3  $\overline{A \cdot B} = \overline{A} + \overline{B}$

用 $B \cdot C$ 代替 $B$ ，得

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

代入规则可以扩展所有基本公式或定律的应用范围

## 2.1.2 逻辑代数的基本运算规则

**(2) 反演规则：**对于任意一个逻辑表达式 $L$ ，若将其中所有的与 $(\cdot)$ 换成或 $(+)$ ，或 $(+)$ 换成与 $(\cdot)$ ；原变量换为反变量，反变量换为原变量；将1换成0，0换成1；则得到的结果就是原函数的反函数。

**1、保留原有运算优先级；2、保留反变量以外的非号不变。**

例2.1.4 试求  $L = \overline{A}\overline{B} + CD + 0$  的非函数。

解：按照反演规则，得

$$\overline{L} = (A + B) \cdot (\overline{C} + \overline{D}) \cdot 1 = (A + B)(\overline{C} + \overline{D})$$

例 2.1.5 试求  $L = A + \overline{B\overline{C}} + \overline{D + \overline{E}}$  的非函数

解：按照反演规则，得  $\overline{L} = \overline{A} \cdot (\overline{\overline{B} + C}) \cdot \overline{\overline{D} E}$



## 2.1.2 逻辑代数的基本运算规则

**(3) 对偶规则：**对于任何逻辑函数式，若将其中的与 $(\cdot)$ 换成或 $(+)$ ，或 $(+)$ 换成与 $(\cdot)$ ；并将1换成0，0换成1；那么，所得的新的函数式就是 $L$ 的对偶式，记作 $L'$ 。

例2.1.6 逻辑函数  $L = (A + \bar{B})(A + C)$  的对偶式为

$$L' = A\bar{B} + AC$$

对偶式的性质：

- 1、当某个恒等式成立时，则恒等式两侧的对偶式也相等；
- 2、函数表达式的对偶式再进行对偶运算，所得到的表达式就是原函数表达式。