

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

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。