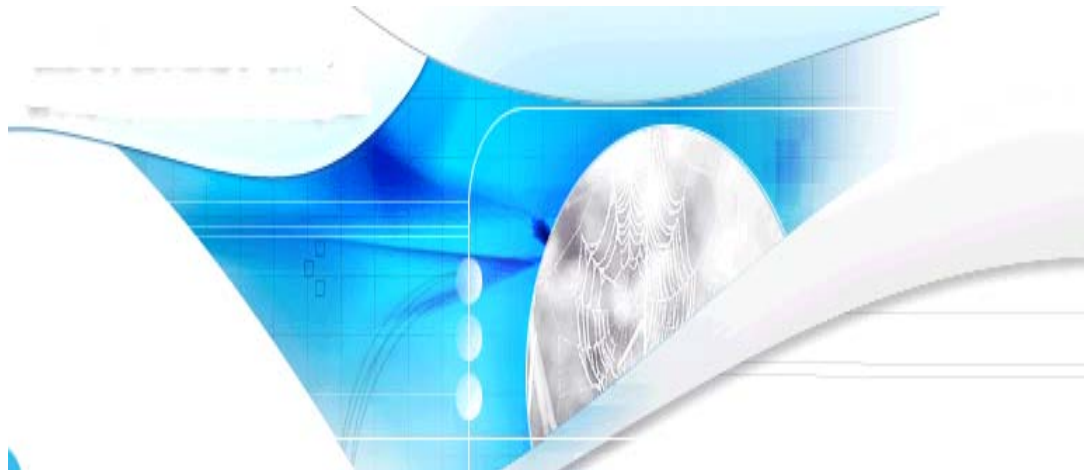


※ 逻辑代数的基本定理 ※



■ 代入定理

所谓代入定理，是指在任何一个包含变量A的逻辑等式中，若以另外一个逻辑式代入式中所有A的位置，则等式仍然成立。

例：试用代入定理证明De. Morgan定理也适用于多变量的情况。即：

$$\overline{A_1 + A_2 + \cdots + A_n} = \overline{A_1} \cdot \overline{A_2} \cdot \cdots \cdot \overline{A_n} \quad (1)$$

$$\overline{A_1 \cdot A_2 \cdot \cdots \cdot A_n} = \overline{A_1} + \overline{A_2} + \cdots + \overline{A_n} \quad (n \in \mathbb{Z}, n \geq 2) \quad (2)$$

第四讲 逻辑代数的基本概念和运算规则（下）

【证明】 在上一讲中，由真值表相等已证明两变量De. Morgan定理成立，即有：

$$\overline{A_1 + A_2} = \overline{A_1} \cdot \overline{A_2} \quad (3)$$

$$\overline{A_1 \cdot A_2} = \overline{A_1} + \overline{A_2} \quad (4)$$

令 $B = A_2 + A_3$ ，且将其代入式（3），依据代入定理，则有：

$$\overline{A_1 + B} = \overline{A_1 + (A_2 + A_3)} = \overline{A_1} \cdot \overline{(A_2 + A_3)} = \overline{A_1} \cdot \overline{A_2} \cdot \overline{A_3} \quad (5)$$

（5）式说明（1）式的三变量De. Morgan定理也成立，以此类推，可知（1）式成立。

同理可依据（4）式证明（2）式也成立。 **【证毕】**

■ 反演定理

所谓反演定理，是指对于任意一个逻辑式 Y ，若将其中的所有“ \cdot ”换成“ $+$ ”，“ $+$ ”换成“ \cdot ”，“ 0 ”换成“ 1 ”，“ 1 ”换成“ 0 ”，原变量换成反变量，反变量换成原变量，则得到的结果就是 \bar{Y} 。

例2：已知 $Y = A(\bar{B} + C) + \bar{C}D$ ，求 \bar{Y} 。

解：依据反演定理的规则可得 \bar{Y} 的表达式如下：

$$\begin{aligned}\bar{Y} &= [\bar{A} + (B \cdot \bar{C})] \cdot (C + \bar{D}) \\ &= \bar{A}C + \bar{A} \cdot \bar{D} + B \cdot \bar{C} \cdot \bar{D}\end{aligned}$$

■ 反演定理

例3：已知 $Y = \overline{\overline{A}\overline{B} + C + D + C}$ ，求 \overline{Y} 。

解：依据反演定理规则可得Y的反演式如下：

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

再用De. Morgan定理展开如下：

$$\begin{aligned}\overline{Y} &= [(\overline{A} + \overline{B}) \cdot \overline{C} + D] \cdot \overline{C} \\ &= \overline{A} \cdot \overline{C} + \overline{B}\overline{C} + \overline{C}D\end{aligned}$$

此例说明使用反演定理求逻辑函数的反演式时，
不在单个变量上的非号应保留。

■ 对偶定理

若两逻辑式相等，则它们的对偶式也相等，这就是对偶定理。

所谓对偶式，即：对于任何一个逻辑式 Y ，若将其中的“ \cdot ”换成“ $+$ ”，“ $+$ ”换成“ \cdot ”，“ 0 ”换成“ 1 ”，“ 1 ”换成“ 0 ”，则可得到一个新的逻辑式 Y^* ， Y^* 即为 Y 的对偶式，或者 Y 与 Y^* 互为对偶式。

第四讲 逻辑代数的基本概念和运算规则 (下)

逻辑代数基本定律中的对偶定理

定律名称	公 式	
0—1律	$A \cdot 0 = 0$	$A + 1 = 1$
自等律	$A \cdot 1 = A$	$A + 0 = A$
重叠律	$A \cdot A = A$	$A + A = A$
互补律	$A \cdot \bar{A} = 0$	$A + \bar{A} = 1$
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	$A \cdot (B + C) = AB + AC$	$A + BC = (A + B)(A + C)$
还原律	$\overline{\overline{A}} = A$	$(A^*)^* = A$
反演律	$\overline{A \cdot B} = \bar{A} + \bar{B}$	$\overline{A + B} = \bar{A} \cdot \bar{B}$
吸收律 (一)	$AB + A\bar{B} = A$	$(A + B)(A + \bar{B}) = A$
吸收率 (二)	$A + AB = A$	$A \cdot (A + B) = A$
吸收率 (三)	$A + \bar{A}B = A + B$	$A \cdot (\bar{A} + B) = AB$
吸收率 (四)	$AB + AC + BC = AB + AC$	$(A + B)(\bar{A} + C)(B + C) = (A + B)(\bar{A} + C)$

第四讲 逻辑代数的基本概念和运算规则（下）

证明两个逻辑式相等，有时可通过证明它们的对偶式相等来完成，因为有些情况下证明其对偶式相等更加容易。

例4：证明该基本公式成立：

$$(A + B)(\overline{A} + C)(B + C) = (A + B)(\overline{A} + C) \quad (1)$$

【证明】由逻辑代数基本公式——吸收率（4）可知：

$$F_1 = AB + \overline{A}C + BC = AB + \overline{A}C = F_2 \quad (2)$$

则依据求对偶式规则可知：

$$F_1^* = (A + B) \cdot (\overline{A} + C) \cdot (B + C); \quad F_2^* = (A + B) \cdot (\overline{A} + C)$$

则由对偶式定理可知（1）式成立。 **【证毕】**