



数字逻辑基础

主讲：何宾

Email: hebin@mail.buct.edu.cn

2014.06

逻辑代数理论

--背景

逻辑代数(switching algebra) , 称为**交换代数** , 也叫做**开关代数**。

- 起源于英国数学家乔治·布尔(George Boole)于1849年创立的布尔代数 , 是数字电路设计理论中的数字逻辑科目的重要组成部分。
- 逻辑变量之间的因果关系以及依据这些关系进行的布尔逻辑的推理 , 可用代数运算表示出来 , 这种代数称为逻辑代数。
- 逻辑代数是一个由逻辑变量集、常量 0 和 1 及 “与” 、 “或” 、 “非” 三种运算所构成的代数系统。

逻辑代数理论

--逻辑代数中运算关系

参与逻辑运算的变量叫逻辑变量，用字母A，B.....表示。
每个变量的取值非0即1。

- 0、1不表示数的大小，而是代表两种不同的逻辑状态。
- 如果有若干个逻辑变量（如A,B,C,D）按与、或、非三种基本运算组合在一起，得到一个表达式L。
- 对逻辑变量的任意一组取值（如0000、0001、0010）来说，L有唯一的值与之对应，则称L为逻辑函数。
- 由逻辑变量A、B、C、D所表示的逻辑函数记为：

$$L=f(A,B,C,D)$$

逻辑代数理论

--逻辑代数中运算关系

两个主要的二元运算的符号定义为 (逻辑与)和 (逻辑或) ,
把单一的一元运算的符号定义为 (逻辑非)。我们还使用值
0 (逻辑假)和 1 (逻辑真)。逻辑代数有下列性质:

■ 结合律

$$a \vee (b \vee c) = (a \vee b) \vee c$$

$$a \wedge (b \wedge c) = (a \wedge b) \wedge c$$

■ 交换律

$$a \vee b = b \vee a$$

$$a \wedge b = b \wedge a$$

■ 吸收律

$$a \vee (a \wedge b) = a$$

$$a \wedge (a \vee b) = a$$

逻辑代数理论

--逻辑代数中运算关系

■ 分配律

$$a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c)$$

$$a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$$

■ 互补律

$$a \vee \neg a = 1 \quad a \wedge \neg a = 0$$

■ 幂等律

$$a \vee a = a \quad a \wedge a = a$$

逻辑代数理论

--逻辑代数中运算关系

■ 有界律

$$a \vee 0 = a$$

$$a \wedge 1 = a$$

$$a \vee 1 = 1$$

$$a \wedge 0 = 0$$

■ 德.摩根定律

$$\neg(a \vee b) = \neg a \wedge \neg b$$

$$\neg(a \wedge b) = \neg a \vee \neg b$$

■ 对合律

$$\neg\neg a = a$$

逻辑代数理论

--代数的基本规则

代入规则

任何一个含有变量 X 的等式，如果将所有出现 X 的位置，都用一个逻辑函数 F 进行替换，此等式仍然成立。例如，等式：

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

将所有出现 A 的地方，用函数 $E + F$ 代替，则等式仍然成立：

$$B \cdot [(E + F) + C] = B \cdot (E + F) + B \cdot C = B \cdot E + B \cdot F + B \cdot C$$

逻辑代数理论

--代数的基本规则

对偶规则

设 F 是一个逻辑函数式，如果将 F 中的所有的 \cdot 变成 $+$ ， $+$ 变成 \cdot ， 0 变成 1 ， 1 变成 0 ，而变量保持不变。那么就得到了一个逻辑函数式 F' ，这个 F' 就称为 F 的对偶式。如果两个逻辑函数 F 和 G 相等，则它们各自的对偶式 F' 和 G' 也相等。例如：

$$F = A + B$$

对偶式 F' 为：

$$F' = A \cdot B$$

逻辑代数理论

--代数的基本规则

吸收律：

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

成立。

则：

它们的对偶式：

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

也是成立的。

逻辑代数理论

--代数的基本规则

反演规则

当已知一个逻辑函数 F ，要求时，只要把 F 中的所有 \cdot 变成 $+$ ， $+$ 变成 \cdot ， 0 变成 1 ， 1 变成 0 ，原变量变成反变量，反变量变成原变量，即得 \bar{F} 。例如：

$$F = \bar{A} \cdot \bar{B} + C \cdot D$$

反演式为：

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

逻辑代数理论

--逻辑函数表达式

所有的逻辑函数表达式，不管逻辑关系多复杂，一定可以使用“与或”表达式或者“或与”表达式进行表示。

- 在逻辑函数表达式中，逻辑与关系用符号 ‘ \cdot ’ 表示，逻辑或关系用符号 ‘ $+$ ’ 表示。所以，与或表达式也称之为积之和（Sum of Product, SOP）表达式，或与表达式也称之为和之积（Product of Sum, POS）表达式。

逻辑代数理论

--逻辑函数表达式

“与或”表达式

是指由若干“与项”进行“或”运算构成的表达式。每个“与项”可以是单个变量的原变量或者反变量，也可以由多个原变量或者反变量相“与”组成。例如：

AB 、 $\bar{A}BC$ 、 \bar{C} 均为“与项”。

“与项”又被称为“乘积项”。将这3个“与项”相“或”便可构成一个3变量函数的“与或”表达式，表示为：

$$F(A, B, C) = A \cdot B + \bar{A} \cdot B \cdot C + \bar{C}$$

逻辑代数理论

--逻辑函数表达式

真值表

A	B	C	Y	
0	0	0	0	
0	0	1	1	$\bar{A} \cdot \bar{B} \cdot C$
0	1	0	0	
0	1	1	1	$\bar{A} \cdot B \cdot C$
1	0	0	0	
1	0	1	1	$A \cdot \bar{B} \cdot C$
1	1	0	0	
1	1	1	0	

思考：如何理解这张表的含义？

逻辑代数理论

--逻辑函数表达式

“或与”表达式

是指由若干“或项”进行“与”运算构成的表达式。每个“或项”可以是单个变量的原变量或者反变量，也可以由多个原变量或者反变量相“或”组成。例如：

$$A+B、(B+C)、A + \bar{B} + C、D$$

均为“或项”。将这4个“或项”相“与”便可构成一个4变量函数的“或与”表达式，表示为：

$$F(A, B, C, D) = (A + B) \cdot (B + C) \cdot (A + \bar{B} + C) \cdot D$$

逻辑代数理论

--逻辑函数表达式

真值表

A	B	C	Y	
0	0	0	0	$A + B + C$
0	0	1	1	
0	1	0	0	$A + \bar{B} + C$
0	1	1	1	
1	0	0	0	$\bar{A} + B + C$
1	0	1	1	
1	1	0	0	$\bar{A} + \bar{B} + C$
1	1	1	0	$\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}$

思考：如何理解这张表的含义？

逻辑代数理论

--逻辑函数表达式

最小项和最大项

在三变量SOP表达式中，每个乘积项包含所有三个输入变量。同样，在POS表达式中，每个和项包含所有三个输入变量。

- 包含三个输入变量的乘积项称为最小项；
- 包含三个输入变量的和项称为最大项。

如果将一个给定行上的输入1或者0当作一个二进制数，则最大项或者最小项的数字可以分配到真值表中的每一行。

逻辑代数理论

--逻辑函数表达式

最小项和最大项表示

A	B	C	#	最小项	最大项	F
0	0	0	0	$\bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C}$	$A + B + C$	0
0	0	1	1	$\bar{A} \cdot \bar{B} \cdot C$	$A + B + \bar{C}$	1
0	1	0	2	$\bar{A} \cdot B \cdot \bar{C}$	$A + \bar{B} \cdot \bar{C}$	0
0	1	1	3	$\bar{A} \cdot B \cdot C$	$A + \bar{B} + \bar{C}$	1
1	0	0	4	$A \cdot \bar{B} \cdot \bar{C}$	$\bar{A} + B + C$	0
1	0	1	5	$A \cdot \bar{B} \cdot C$	$\bar{A} + B + \bar{C}$	1
1	1	0	6	$A \cdot B \cdot \bar{C}$	$\bar{A} + \bar{B} + C$	0
1	1	1	7	$A \cdot B \cdot C$	$\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}$	0

逻辑代数理论

--逻辑函数表达式

对最小项和最大项编码，这样将SOP和POS等式用简化方式表示。

- SOP等式使用符号 Σ ，表示乘积项求和；
- POS等式使用 Π ，表示和项求积。
- 真值表内输出为1的一行定义了一个最小项，输出为0的一行定义了最大项。下面给出使用最小项和最大项简单表示方法。

$$F = \Sigma m(1, 3, 5)$$

$$F = \Pi M(0, 2, 4, 6, 7)$$

