

数字逻辑第一章逻辑代数基础



信息科学与工程学院计算机系

杨永全

yangyq@ouc.edu.cn

- 逻辑函数及标准形式
- 逻辑代数的主要定理及常用公式
- 逻辑函数的化简
 - 代数法化简
 - 卡诺图化简

逻辑代数定义：按一定的逻辑规律进行运算的代数。由逻辑变量集 K ，常量0、1及与、或、非三种运算符所构成的代数系统。

又称为布尔代数，最早是由英国数学家布尔1850年提出来的，现在适用于数字系统的布尔代数是美国贝尔实验室的香农于1928年提出的，为改进的布尔代数。

逻辑代数为分析设计数字逻辑电路提供了坚实的理论基础。

逻辑函数及标准形式

1. 逻辑变量

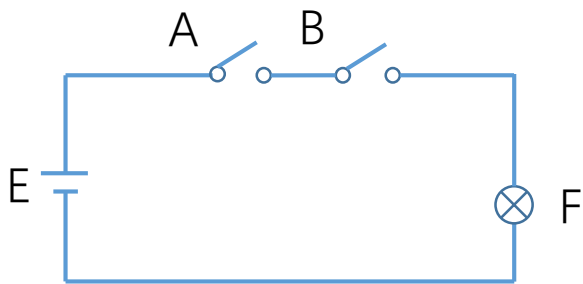
取值：逻辑0、逻辑1。逻辑0和逻辑1不代表数值大小，仅表示相互矛盾、相互对立的两种逻辑状态

2. 基本逻辑运算

- 与运算
- 或运算
- 非运算

与逻辑

只有决定某一事件的所有条件全部具备，事件才能发生

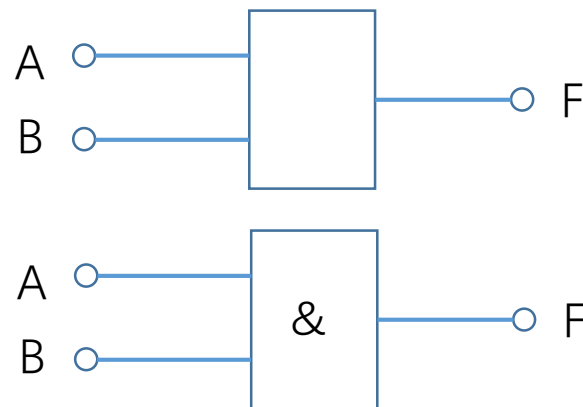


开关A	开关B	灯F	A	B	F
断	断	灭	0	0	0
断	合	灭	0	1	0
合	断	灭	1	0	0
合	合	亮	1	1	1

逻辑表达式：

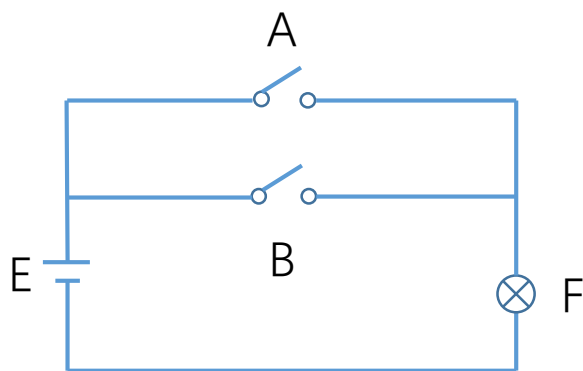
$$F = A \cdot B = AB$$

也可以使用 &、 \wedge 、 \cap 、 \times 表示



或逻辑

只要决定某一事件条件有一个及以上具备，事件就能发生

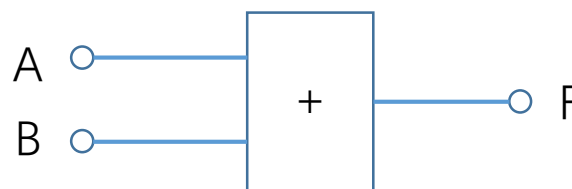


开关A	开关B	灯F	A	B	F
断	断	灭	0	0	0
断	合	亮	0	1	1
合	断	亮	1	0	1
合	合	亮	1	1	1

逻辑表达式：

$$F = A + B$$

也可以使用 \vee 、 \cup 表示



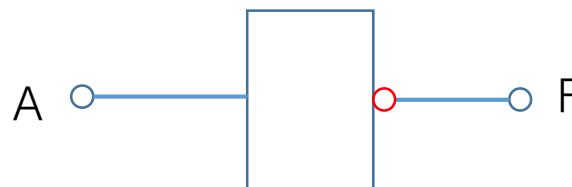
非逻辑

当决定某一事件的条件满足时，事件不发生；反之发生

A	F
0	1
1	0

逻辑表达式：

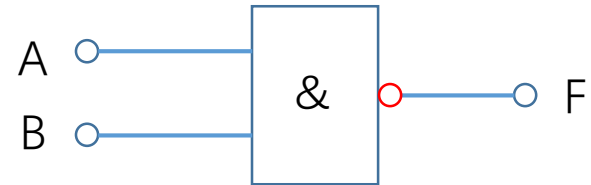
$$F = \overline{A}$$



复合逻辑

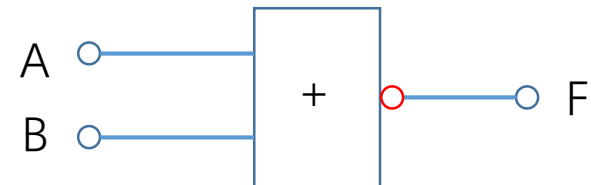
与非逻辑：

$$F = \overline{AB}$$



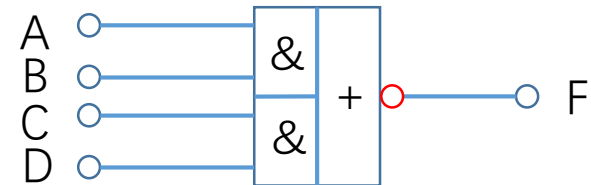
或非逻辑：

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



与或非逻辑：

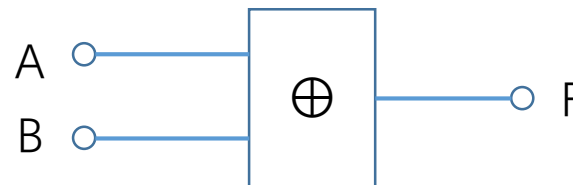
$$F = \overline{AB + CD}$$



请大家写出上述复合逻辑的真值表。

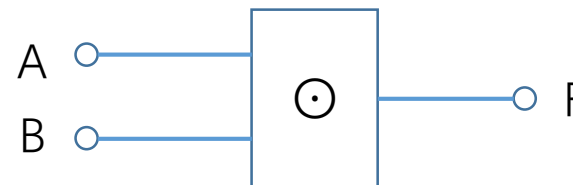
异或运算：

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



同或运算：

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



请大家写出上述复合逻辑的真值表，体会为什么叫做异或和同或。

逻辑代数基本公式

0-1律

$$1. \quad A \cdot 0 = 0 \quad A + 1 = 1$$

$$2. \quad A \cdot 1 = A \quad A + 0 = A$$

$$3. \quad 0 \cdot 0 = 0 \quad 0 + 0 = 0$$

$$4. \quad 1 \cdot 1 = 1 \quad 1 + 1 = 1$$

$$5. \quad 0 + 1 = 1 + 0 = 1$$

$$6. \quad 1 \cdot 0 = 0 \cdot 1 = 0$$

逻辑代数基本公式

重叠律

$$1. \quad A \cdot A = A \quad A + A = A$$

逻辑代数基本公式

互补律

$$1. \quad A \cdot \overline{A} = 0 \quad A + \overline{A} = 1$$

对合律

$$1. \quad \overline{\overline{A}} = A$$

交换律

$$1. A + B = B + A$$

$$2. A \cdot B = B \cdot A$$

结合律

$$1. (A \cdot B) \cdot C = A \cdot (B \cdot C)$$

$$2. (A + B) + C = A + (B + C)$$

分配律

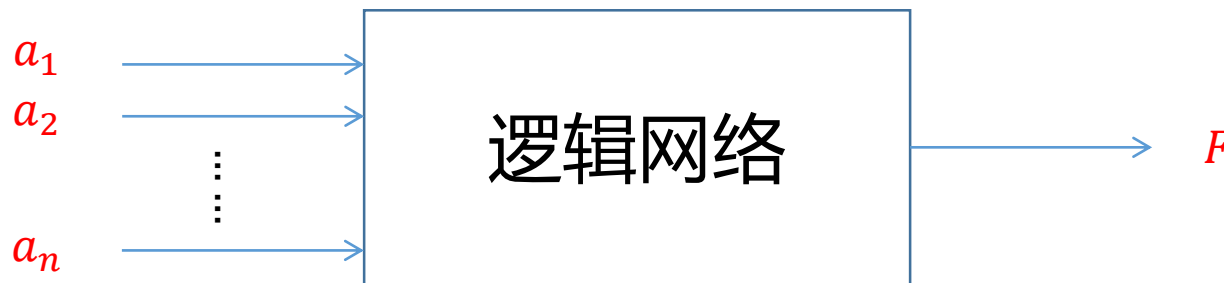
$$1. A \cdot (B + C) = A \cdot B + A \cdot C$$

$$2. A + B \cdot C = (A + B) \cdot (A + C)$$

请大家尝试证明上述第二条定律

逻辑函数及标准形式

用有限个与、或、非逻辑运算符，按某种逻辑关系将逻辑变量 a_1 、 a_2 、 a_3 、...连接起来，所得的表达式 $F = f(a_1, a_2, a_3, \dots)$ 称为逻辑函数。



输入变量 a_1 、 a_2 、 a_3 、...确定后， F 的值就唯一确定。

逻辑函数及标准形式

逻辑表达式

- 用逻辑符号来表示函数式的运算关系

真值表

- 输入变量不同取值组合与函数值间的对应关系列成表格

卡诺图

- 是一种几何图形，由若干个小方格构成， n 个变量则有 2^n 个小方格，每个小方格代表逻辑变量的一种组合，方格的排列有一定的规律性。

真值表

是一种用表格表示逻辑函数的方法。由逻辑变量的所有取值组合及对应的逻辑函数值构成表格。

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

所代表的逻辑表达式为：

$$F=AB$$

逻辑表达式

直接用逻辑变量和逻辑运算符构成。

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

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

卡诺图

是一种几何图形，由若干个小方格构成， n 个变量则有 2^n 个小方格，每个小方格代表逻辑变量的一种组合，方格的排列有一定的规律性。

A \ B	\bar{B}	B
\bar{A}	$\bar{A}\bar{B}$	$\bar{A}B$
A	$A\bar{B}$	AB

函数值为1时，对应的小方格标1，例如 $F=AB$ 可表示为：

A \ B	\bar{B}	B
\bar{A}	0	0
A	0	1

最小项表达式

最大项表达式

最小项表达式

最小项： n 个变量的逻辑函数中，包括全部 n 个变量的乘积项（每个变量必须而且只能以原变量或反变量的形式出现一次）

n 个变量有 2^n 个最小项，记作 m_i

3个变量有 2^3 （8）个最小项

最小项	$\bar{A}\bar{B}\bar{C}$	$\bar{A}\bar{B}C$	$\bar{A}B\bar{C}$	$\bar{A}BC$	$A\bar{B}\bar{C}$	$A\bar{B}C$	$AB\bar{C}$	ABC
二进制数	000	001	010	011	100	101	110	111
十进制数	0	1	2	3	4	5	6	7
编号	m_0	m_1	m_2	m_3	m_4	m_5	m_6	m_7

最小项表达式

性质:

- 任意一组变量取值, 只有一个最小项的值为1, 其它最小项的值均为0
- 同一组变量取值任意两个不同最小项的乘积为0。即 $m_i \times m_j = 0 \quad (i \neq j)$
- 全部最小项之和为1, 即

$$\sum_{i=0}^{2^n-1} m_i = 1$$

最小项表达式

最小项号：用 m 来表示最小项，把每个最小项的原变量用1表示，反变量用0表示所对应的二进制数的十进制值就是其最小项号。

例如：

ABC的最小项编号为111即7，用 m_7 来表示。

最小项表达式

最小项表达式

1. 定义：由最小项之和所构成的表达式.

任何一个逻辑函数都只有一个最小项表达式.

2. 怎样得到最小项表达式

方法：反复用 $X = X(Y + \bar{Y})$

$$\begin{aligned} F(A,B,C) &= A + \bar{B} C + \bar{A} B C \\ &= A(B + \bar{B}) + \bar{B} C + \bar{A} B C \\ &= AB + A\bar{B} + \bar{B} C(A + \bar{A}) + \bar{A} B C \\ &= AB(C + \bar{C}) + A\bar{B}(C + \bar{C}) + A\bar{B} C + \bar{A} \bar{B} C + \bar{A} B C \\ &= ABC + AB\bar{C} + A\bar{B} \bar{C} + A\bar{B} C + \bar{A} \bar{B} C + \bar{A} B C \\ &= \Sigma(1,3,4,5,6,7) \end{aligned}$$

最小项表达式

最小项表达式的性质

1. m_i 为 $F(A_1, A_2, \dots, A_n)$ 的一个最小项, 则使 $m_i=1$ 的一组变量取值使 $F=1$ 。
2. F_1 和 F_2 为 A_1, A_2, \dots, A_n 的函数, 则 $F=F_1+F_2$ 包含 F_1 和 F_2 中所有的最小项, $F=F_1 \cdot F_2$ 包含 F_1 和 F_2 中共有的最小项。
3. 若 \bar{F} 是 F 的反函数, \bar{F} 包含 F 所包含最小项之外的所有最小项。

最大项表达式

最大项：为一个和项，并且每个变量以原变量或反变量的形式出现一次并且只出现一次。

用M来表示最大项，把每个最大项的原变量用0表示，反变量用1表示所对应的二进制数的十进制值就是其最大项号。

三个变量的最大项包括：

$$\begin{aligned} &\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}, \bar{A} + \bar{B} + C, \bar{A} + B + \bar{C}, \bar{A} + B + C, A + \bar{B} + \bar{C}, A + \bar{B} + C, \\ &A + B + \bar{C}, A + B + C \end{aligned}$$

最大项表达式

性质:

- 每一个最大项只有一组取值可以使其值为0。
- 任意两个最大项的和为1。
- n 个变量的所有 2^n 个最大项之积为0。

最大项表达式

最大项表达式

1. 定义：由最大项之积所构成的表达式。

任何一个逻辑函数都只有一个最大项表达式。

2. 怎样得到最大项表达式

反复使用 $X+YZ=(X+Y)(X+Z)$

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

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

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

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

$$=\prod(0,1,3,5,7)$$

最小项与最大项的关系

相同编号的最小项和最大项存在互补关系

$$m_i = \overline{M_i}$$

若干个最小项之和表示的表达式F，其反函数 \overline{F} 可用等同个与这些最小项相对应的最大项之积表示。

$$F = m_1 + m_3 + m_5 + m_7$$

$$\overline{F} = \overline{m_1 + m_3 + m_5 + m_7}$$

$$= \overline{m_1} \cdot \overline{m_3} \cdot \overline{m_5} \cdot \overline{m_7}$$

$$= M_1 \cdot M_3 \cdot M_5 \cdot M_7$$

最小项表达式:积之和范式

最大项表达式:和之积范式

逻辑函数及标准形式

逻辑函数三种表示方法之间的关系

- 真值表：逻辑函数的本质（较为复杂）
- 逻辑表达式：逻辑函数的数学描述（便于化简、运算）
- 卡诺图：逻辑函数的图形表示（复杂，直观，可用于化简）

用例子说明

请大家将下式化简为最小项表达式：

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

逻辑函数及标准形式

$$F = \sum (2,4,6,7)$$

请大家画出该函数的真值表：

逻辑函数及标准形式

$$F = \sum (2,4,6,7)$$

请大家画出该函数的真值表：

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

逻辑函数及标准形式

$$F = \sum (2, 4, 6, 7)$$

请大家画出该函数的卡诺图：

逻辑函数及标准形式

$$F = \sum (2,4,6,7)$$

请大家画出该函数的卡诺图：

(卡诺图在后面化简时将发挥重要作用)

	$\overline{B} \overline{C}$	$\overline{B} C$	BC	$B\overline{C}$
\overline{A}				1
A	1		1	1

逻辑函数及标准形式

三种表示法存在一一对应的关系。

逻辑函数相等的概念

两函数：

$$F=f(A_1, A_2, \dots, A_n)$$

$$G=g(A_1, A_2, \dots, A_n)$$

对任一组 A_1, A_2, \dots, A_n 的取值 $F=G$ ，则两函数相等。

怎样判断（三个条件是一样的）：

1. 标准表达式相同。
2. 真值表相同。
3. 卡诺图相同。

逻辑代数的主要定理及常用公式

德·摩根定理

$$\overline{X_1 + X_2 \cdots + X_n} = \overline{X_1} \cdot \overline{X_2} \cdots \cdot \overline{X_n}$$

$$\overline{X_1 \cdot X_2 \cdots \cdot X_n} = \overline{X_1} + \overline{X_2} \cdots + \overline{X_n}$$

请尝试证明。

逻辑代数的主要定理及常用公式

对偶定理

对偶函数的概念：

对于任意一个逻辑函数，做如下处理：

1. 若把式中的运算符 “.” 换成 “+”， “+” 换成 “.”；
2. 常量 “0” 换成 “1”， “1” 换成 “0”

得到新函数式为原函数式F的对偶式F'，也称对偶函数

$$F = \overline{AB + \overline{A}C} + 1 \cdot B$$

的对偶函数是：

$$F' = \overline{(A + B) \cdot (\overline{A} + C) \cdot (0 + B)}$$

逻辑代数的主要定理及常用公式

对偶定理

$$f'(x_1, x_2 \cdots x_n, 0, 1, +, \cdot) = \overline{f}(\overline{x_1}, \overline{x_2} \cdots \overline{x_n}, 0, 1, +, \cdot)$$

推理1:

$$(f')' = f$$

推理2:

如果: $f=g$, 则: $f' = g'$

对偶定理

自对偶函数：对偶函数等于函数本身。

尝试证明函数： $F = (A + \overline{C})\overline{B} + A(\overline{B} + \overline{C})$

是自对偶函数。

对偶定理

自对偶函数：对偶函数等于函数本身。

尝试证明函数： $F = (A + \overline{C})\overline{B} + A(\overline{B} + \overline{C})$

是自对偶函数。

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

逻辑代数的主要定理及常用公式

展开定理

$$f(x_1, \cdots x_i, \cdots x_n) = x_i \cdot f(x_1, \cdots 1 \cdots x_n) + \overline{x_i} f(x_1, \cdots 0, \cdots x_n)$$

$$\begin{aligned} & f(x_1, \cdots x_i, \cdots x_n) \\ &= [x_i + f(x_1, \cdots 0 \cdots x_n)][\overline{x_i} + f(x_1, \cdots 1, \cdots x_n)] \end{aligned}$$

推理1:

$$x_i \cdot f(x_1, \cdots x_i, \cdots x_n) = x_i \cdot f(x_1, \cdots 1 \cdots x_n)$$

$$x_i + f(x_1, \cdots x_i, \cdots x_n) = x_i + f(x_1, \cdots 0 \cdots x_n)$$

推理2:

$$\overline{x_i} \cdot f(x_1, \cdots x_i, \cdots x_n) = \overline{x_i} f(x_1, \cdots 0, \cdots x_n)$$

$$\overline{x_i} + f(x_1, \cdots x_i, \cdots x_n) = \overline{x_i} + f(x_1, \cdots 1, \cdots x_n)$$

请尝试证明上述推论。

吸收律

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

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

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

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

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

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

逻辑代数的主要定理及常用公式

包含律

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

逻辑代数的主要定理及常用公式

异或相关公式

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

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

$$A \oplus A = 0$$

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

$$A \oplus 0 = A$$

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

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

$$A \oplus B = B \oplus A$$

$$(A \oplus B) \oplus C = A \oplus (B \oplus C)$$

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

最简式定义

1. 该式中乘积项最少
2. 每个乘积项再不能用变量更少的乘积项代替

逻辑函数的化简

代数法化简

1. 并项：利用 $AB + A\bar{B} = A$ 将两项并为一项，且消去一个变量**B**
2. 消项：利用 $A + AB = A$ 消去多余的项**AB**
3. 消元：利用 $A + \bar{A}B = A + B$ 消去多余变量 **\bar{A}**
4. 配项：利用 $AB + \bar{A}C + BC = AB + \bar{A}C$ 和互补律、重叠律先增添项，再消去多余项**BC**

逻辑函数的化简

代数法化简

例：

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

逻辑函数的化简

代数法化简

例：请尝试化简下列函数：

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

逻辑函数的化简

代数法化简

例：请尝试化简下列函数：

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

逻辑函数的化简

代数法化简

例：请尝试化简下列函数：

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

逻辑函数的化简

代数法化简

例：请尝试化简下列函数：

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

逻辑函数的化简

代数法化简

例：请尝试化简下列函数：

$$F = AB\bar{C} + \bar{A}BC + A\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{C}$$

逻辑函数的化简

代数法化简

例：请尝试化简下列函数：

$$\begin{aligned} F &= AB\bar{C} + \bar{A}BC + A\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{C} \\ &= A\bar{C} + \bar{A}BC + \bar{A}\bar{C} \\ &= \bar{C} + \bar{A}BC \\ &= \bar{C} + \bar{A}B \end{aligned}$$

逻辑函数的化简

代数法化简

例：请尝试化简下列函数：

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

卡诺图化简

利用布尔代数可以把逻辑函数变为较简单的形式，但要求对公式熟悉并准确，特别是无法判断是否最简，卡诺图可简便地得到最简式。

卡诺图的构成

逻辑函数的最小项表达式：

一个逻辑函数有 n 个变量，则有 2^n 个最小项；

逻辑函数的化简

卡诺图化简

有一个逻辑函数：

$$\begin{aligned} F(A, B, C) &= AB + \bar{A}C \\ &= ABC + AB\bar{C} + \bar{A}BC + \bar{A}\bar{B}C \\ &= \sum (1, 3, 6, 7) \end{aligned}$$

	$\bar{B} \bar{C}$	$\bar{B} C$	BC	$B\bar{C}$
\bar{A}		1	3	
A			7	6

逻辑函数的化简

卡诺图化简

卡诺图（K图）：图中的一小格对应真值表中的一行，即对应一个最小项，又称真值图。

A	B	C	F
0	0	0	m_0
0	0	1	m_1
0	1	0	m_2
0	1	1	m_3
1	0	0	m_4
1	0	1	m_5
1	1	0	m_6
1	1	1	m_7

	$\overline{B}\overline{C}$	$\overline{B}C$	BC	$B\overline{C}$
\overline{A}	0	1	3	2
A	4	5	7	6

	$\overline{B}\overline{C}$	$\overline{B}C$	BC	$B\overline{C}$
\overline{A}	m_0	m_1	m_3	m_2
A	m_4	m_5	m_7	m_6

逻辑函数的化简

卡诺图化简

请大家听我的，把这两个卡诺图记住

	$\overline{B} \overline{C}$	$\overline{B} C$	BC	$B\overline{C}$
\overline{A}	m_0	m_1	m_3	m_2
A	m_4	m_5	m_7	m_6

	$\overline{C} \overline{D}$	$\overline{C} D$	CD	$C\overline{D}$
$\overline{A} \overline{B}$	m_0	m_1	m_3	m_2
$\overline{A} B$	m_4	m_5	m_7	m_6
AB	m_{12}	m_{13}	m_{15}	m_{14}
$A\overline{B}$	m_8	m_9	m_{11}	m_{10}

逻辑函数的化简

卡诺图化简

0表示反变量，1表示原变量。每个小方格的编号与其最小项的编号一致

	$\overline{B}\overline{C}$	$\overline{B}C$	BC	$B\overline{C}$
\overline{A}	0	1	3	2
A	4	5	7	6

数字有效位分配给变量的方法也一致，A为高位，C为低位。

卡诺图化简

卡诺图化简函数规则：

几何相邻的 2^i ($i = 1, 2, 3 \dots n$) 个小格可合并在一起构成正方形或矩形圈，消去 i 个变量，而用含 $(n - i)$ 个变量的积项标注该圈。

逻辑函数的化简

卡诺图化简

	$\bar{C} \bar{D}$	$\bar{C} D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A} \bar{B}$	m_0	m_1	m_3	m_2
$\bar{A} B$	m_4	m_5	m_7	m_6
AB	m_{12}	m_{13}	m_{15}	m_{14}
$A\bar{B}$	m_8	m_9	m_{11}	m_{10}

两个相邻格圈在一起，结果消去一个变量

$\bar{A}BD$

逻辑函数的化简

卡诺图化简

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$	m_0	m_1	m_3	m_2
$\bar{A}B$	m_4	m_5	m_7	m_6
AB	m_{12}	m_{13}	m_{15}	m_{14}
$A\bar{B}$	m_8	m_9	m_{11}	m_{10}

四个相邻格圈在一起，结果消去两个变量

BD

逻辑函数的化简

卡诺图化简

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$	m_0	m_1	m_3	m_2
$\bar{A}B$	m_4	m_5	m_7	m_6
AB	m_{12}	m_{13}	m_{15}	m_{14}
$A\bar{B}$	m_8	m_9	m_{11}	m_{10}

八个相邻格圈在一起，结果消去三个变量

D

逻辑函数的化简

卡诺图化简

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$				1
$\bar{A}B$				
AB		1	1	
$A\bar{B}$				1

$$F = AB\bar{C}D + ABCD \\ = ABD$$

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

1. 任两个相邻单元可以形成一个圆，消去一个变量

逻辑函数的化简

卡诺图化简

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$				
$\bar{A}B$		1	1	
AB		1	1	
$A\bar{B}$				

$$\begin{aligned}F &= AB\bar{C}D + ABCD \\&+ \bar{A}B\bar{C}D + \bar{A}BCD \\&= \bar{A}B(\bar{C}D + CD) \\&+ AB(\bar{C}D + CD) = BD\end{aligned}$$

2. 任四个相邻单元可以形成一个圆，消去两个变量

逻辑函数的化简

卡诺图化简

	$\bar{C} \bar{D}$	$\bar{C} D$	$C D$	$C \bar{D}$
$\bar{A} \bar{B}$		1	1	
$\bar{A} B$		1	1	
$A B$		1	1	
$A \bar{B}$		1	1	

$$F = D$$

3. 任八个相邻单元可以形成一个圆，消去三个变量

卡诺图化简

总结：N变量的卡诺图 2^M 个相邻单元，
可消去M个变量，乘积项由N-M个变量组成

卡诺图化简

几个概念：

- 蕴涵项：F表示为积之和式，则任一乘积项称为蕴含项。
- 素项：某蕴涵项不是其他蕴涵项的子集，则为素项。
- 实质素项：某一函数的素项所包含的至少一个最小项不是其他任何素项的子集

逻辑函数的化简

卡诺图化简

举例说明一下：

$$F = \sum (0, 5, 7, 8, 9, 10, 11, 14, 15)$$

	$\bar{C} \bar{D}$	$\bar{C} D$	CD	$C \bar{D}$
$\bar{A} \bar{B}$	0			
$\bar{A} B$		5	7	
AB			15	14
$A \bar{B}$	8	9	11	10

$$A = \sum (0,8)$$

$$B = \sum (5,7)$$

$$C = \sum (7,15)$$

$$D = \sum (10,11,14,15)$$

$$E = \sum (8,9,10,11)$$

$$F = \sum (8,9)$$

$$G = \sum (10,11)$$

$$H = \sum (14,15)$$

A-H都是蕴含项，A-E为素项，ABDE为实质素项

卡诺图化简

化简步骤

1. 作出卡诺图，找出全部素项
2. 找出实质素项
3. 求出最简素项集（保证覆盖所有最简项）

逻辑函数的化简

卡诺图化简

例1 化简逻辑函数：

$$F(A, B, C) = \sum (0, 1, 2, 4, 5, 7)$$

	$\overline{B} \overline{C}$	$\overline{B} C$	$B C$	$B \overline{C}$
\overline{A}	0	1		2
A	4	5	7	

$$F = \overline{B} + AC + \overline{A} \overline{C}$$

卡诺图化简

例2试用卡诺图将：

$$Y = \prod (4, 5, 6, 7, 9, 11)$$

化简为最简或与式。

逻辑函数的化简

卡诺图化简

例2试用卡诺图将：

$$Y = \prod (4, 5, 6, 7, 9, 11)$$

化简为最简或与式。

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$				
$\bar{A}B$	4	5	7	6
AB				
$A\bar{B}$		9	11	

根据最大项和最小项的性质：

$$\bar{Y} = \sum (4, 5, 6, 7, 9, 11)$$

$$\bar{Y} = \bar{A}B + A\bar{B}D$$

$$Y = (A + \bar{B})(\bar{A} + B + \bar{D})$$

卡诺图化简

例3 化简：

$$F(A, B, C, D) = \sum (0, 2, 3, 5, 6, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15)$$

逻辑函数的化简

卡诺图化简

例3 化简:

$$F(A, B, C, D) = \sum (0, 2, 3, 5, 6, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15)$$

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$	1		1	1
$\bar{A}B$		1		1
AB	1	1	1	1
$A\bar{B}$	1	1	1	1

$$\begin{aligned} F &= A + C\bar{D} + \bar{B}C + \bar{B}\bar{D} \\ &\quad + B\bar{C}D \end{aligned}$$

卡诺图化简

我们来总结一下

1. 画出卡诺图
2. 先画大圈，再画小圈，直到所有的内容都覆盖
3. 根据每一个圈，写出化简后的表达式

逻辑函数的化简

卡诺图化简

八个连在一起的情况：

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$				
$\bar{A}B$				
AB	1	1	1	1
$A\bar{B}$	1	1	1	1

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$	1	1	1	1
$\bar{A}B$	1	1	1	1
AB				
$A\bar{B}$				

逻辑函数的化简

卡诺图化简

八个连在一起的情况：

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$	1	1		
$\bar{A}B$	1	1		
AB	1	1		
$A\bar{B}$	1	1		

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$			1	1
$\bar{A}B$			1	1
AB			1	1
$A\bar{B}$			1	1

逻辑函数的化简

卡诺图化简

八个连在一起的情况：

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$		1	1	
$\bar{A}B$		1	1	
AB		1	1	
$A\bar{B}$		1	1	

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$				
$\bar{A}B$	1	1	1	1
AB	1	1	1	1
$A\bar{B}$				

逻辑函数的化简

卡诺图化简

八个连在一起的情况：

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$	1			1
$\bar{A}B$	1			1
AB	1			1
$A\bar{B}$	1			1

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$	1	1	1	1
$\bar{A}B$				
AB				
$A\bar{B}$	1	1	1	1

逻辑函数的化简

卡诺图化简

四个连在一起的情况：

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$	1			
$\bar{A}B$	1			
AB	1			
$A\bar{B}$	1			

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$	1	1	1	1
$\bar{A}B$				
AB				
$A\bar{B}$				

逻辑函数的化简

卡诺图化简

四个连在一起的情况：

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$	1	1		
$\bar{A}B$	1	1		
AB				
$A\bar{B}$				

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$	1	1		
$\bar{A}B$				
AB				
$A\bar{B}$	1	1		

逻辑函数的化简

卡诺图化简

四个连在一起的情况：

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$				
$\bar{A}B$	1			1
AB	1			1
$A\bar{B}$				

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$	1			1
$\bar{A}B$				
AB				
$A\bar{B}$	1			1

逻辑函数的化简

卡诺图化简

化简结果并不唯一：

请大家看下面的情况，如何化简，结果又是什么？

	$\overline{B} \overline{C}$	$\overline{B} C$	$B C$	$B \overline{C}$
\overline{A}		1	1	1
A	1	1		1

卡诺图化简

卡诺图化简的优势与劣势

优势：

1. 简单，直观
2. 能够画成最简

劣势：

1. 操作步骤繁琐，慢
2. 适用于4个变量以下