

$$A + A = A$$

$$A + AB = A$$

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

$$A + 1 = 1$$

逻辑代数 ABC

逻辑代数 A B C

高冠群

甘肃人民出版社

逻辑代数ABC

高冠群

甘肃人民出版社出版

(兰州庆阳路230号)

甘肃省新华书店发行 天水新华印刷厂印刷

开本787×1092 1/32 印张4.875 字数98,000

1980年12月第1版 1980年12月第1次印刷

印数1 — 4,100

书号: 13096·63 定价: 0.42元

前 言

以命题为研究对象的逻辑代数,以电路的通断、电平(信号电压)的高低或信号的有无为研究对象的开关代数,以及以集合为研究对象的集合代数等,尽管它们从表面来看似乎是风马牛不相及的,但事实上它们都遵循着某些共同的基本规律,且具有某些相同的基本性质.布尔代数就是逻辑代数、开关代数和集合代数的概括和抽象,从而更广泛、更深刻地反映了它们的本质.本书以布尔代数自对偶公理系统为基础,建立了全部定理和理论.

由于电子数字计算机、数字电路的兴起和发展,开关代数显示了它的重大作用.本书也正是以开关代数为主要对象而讲述的.但是从数学的角度来看,开关代数只不过是以待命题为研究对象的逻辑代数而已,所以对开关代数的叫法,在习惯上仍沿用逻辑代数一词.

只对逻辑电路感兴趣的读者,可以略去有关集合代数部分;对于只对数学有兴趣的读者来说,第7部分——“在逻辑电路设计中的某些应用”可不必涉及.

本书以初学者为对象,尽可能写得通俗易懂.但又考虑到数学本身的特点,在初学者容易理解的前提下,写得相对的谨严一些.

有关卡诺图的结构,最小项和函数的最小项表达式性质的问题,阐述得较为详尽,即使对逻辑电路从业人员来说,

也可能会有某些参考价值。除最后一部分外，每部分之后都配有练习题，答案附在最后。对于较繁或较难的练习题，不仅给出了答案，而且还指出解题步骤或表明了中间过程。本书所采用的例题和习题，凡在题号右上角标有“*”号者，均表示该题选自全日制十年制学校高中课本《数学》第三册，从而为中学数学有关逻辑代数部分的教学，提供了具体的帮助。

为了便于阅读，兹将本书所用数字编码规则表明如下：

1. 一位数码

字型较大者表示“章”数；字型大小正常的表示属于同一“章、节”的一些问题的序号。如果这些问题还需要细分，则仍用一位数码编其序号，但加以括号，表示属于次一级。

2. 二位数码

第一数码表示“章”数，第二位数数码表示“节”数。

3. 三位数码

表示图、表或式子。第一位数码表示它所在“章”数，第二位数数码表示所属“节”数，第三个数码则为其本身序号。第二个数码为“0”者，表示这个式子、图或表是属于相应于第一数码的“章”所属习题的。

由于笔者才疏学浅，欠妥或错误之处在所难免，望广大读者不吝赐教。

编者

1980年5月于兰州大学

目 录

1. 记数制	(1)
11 十进记数制	(1)
12 一般记数制	(3)
13 二进记数制	(4)
14 二进制数和十进制数的互化	(6)
15 二、八和十六进制数的互化	(10)
2. 命题运算和它的基本性质	(15)
21 逻辑代数和它的对象—命题	(15)
22 命题的运算(逻辑运算)	(18)
23 复合命题—逻辑函数表达式	(23)
24 真命题与假命题,永真命题与永假命题	(25)
25 基本运算律	(27)
26 蕴涵和包含	(29)
27 应用举例	(32)
3. 开关代数和集合代数	(39)
31 开关代数	(39)
32 逻辑电路的基础结构—“门”	(42)
33 集合的概念	(46)
34 集合的运算	(48)

35	集合代数和它的基本运算律.....	(51)
36	关于包含的一个定理.....	(53)
37	应用举例.....	(53)
4.	布尔代数	(61)
41	什么是布尔代数.....	(61)
42	关于相等.....	(63)
43	关于相补.....	(63)
44	对偶性.....	(64)
45	唯一性定理.....	(64)
46	重叠律.....	(66)
47	吸收律.....	(66)
48	结合律.....	(67)
49	获·摩根 (De Morgan) 律	(68)
40	关于包含.....	(70)
41	应用举例.....	(70)
5.	变元的最小项, 函数的最小项表达式	(77)
51	最小项.....	(77)
52	函数的“与—或”型表达式.....	(84)
53	函数的最小项表达式.....	(85)
6.	卡诺方块图	(96)
61	最小项的一种特定排列.....	(96)
62	最小项的卡诺方块图表示.....	(98)
63	最小项合并规律.....	(100)
64	函数的蕴涵项和本原蕴涵项.....	(103)
65	借助卡诺图化简函数.....	(106)

7. 在逻辑电路设计中的某些应用	(117)
71 多输出端网络化简.....	(117)
72 具有约束条件的逻辑函数化简.....	(128)
73 没有反变量输入时的化简问题.....	(131)
74 由半加器作成的全加器.....	(137)

1. 记 数 制

为了叙述的方便和理论的展开，为了扩大理论与实践的联系面，从而使读者易于看到理论指导实践的积极作用，我们先介绍记数制。

11 十进记数制

十进记数制是人人都很熟悉的一种记数制度，它在科研、生产、劳动以及日常生活中均有广泛的应用。一个十进制数，不论它是大是小或等于多少，要来表示它，只需用0、1、…、9这十个数码就够了。同一个数码，处在不同的位置上便表示不同的意义。比如，2298.34，在小数点(“.”)左侧第一位上的数字“8”表示 $8 \times 10^0 = 8 \times 1 = 8$ ；但其左侧第二位上的数字“9”所表示的并不是9，而是 $9 \times 10^1 = 90$ ；同一数码“2”，在小数点左侧第三位上的表示 $2 \times 10^2 = 200$ ，但在最高位即最左侧位上的“2”，却表示 $2 \times 10^3 = 2000$ 。至于小数点右侧的数码“3”和“4”，则依次表示 $3 \times 10^{-1} = 0.3$ 和 $4 \times 10^{-2} = 0.04$ 。因此，符号2298.34所表示的就是这样一个数：

$$\begin{aligned} 2298.34 &= 2 \times 10^3 + 2 \times 10^2 + 9 \times 10^1 + 8 \times 10^0 \\ &\quad + 3 \times 10^{-1} + 4 \times 10^{-2} \\ &= 2000 + 200 + 90 + 8 + 0.3 + 0.04 \end{aligned}$$

不难看出，这个表达式是按 10 的降幂排列的一个多项式。“10”叫做该记数制的基或基底， 10^3 、 10^2 、 10^1 、 10^0 、 10^{-1} 、 10^{-2} 依次分别是数码 2、2、9、8、3、4 所在位的“权”。

一般地讲，对于任意一个十进制数 S （不失一般性，可设 $S \geq 0$ ）来说，总可以表示成：

$$S = \sum_{i=m}^n a_i \cdot 10^i$$

$$= a_n \cdot 10^n + a_{n-1} \cdot 10^{n-1} + \dots + a_0 \cdot 10^0 + a_{-1} \cdot 10^{-1} + \dots + a_{-m} \cdot 10^{-m}$$

其中数码 a_i 的下标“ i ”，不论取从 $-m$ 到 n 的任何整数值，它所对应的数码 a_i 总不外乎是 0、1、 $\dots$ 、9 这十个中的某一个。 10^i 叫做该数码 a_i 所在位的“权”，至于 10 则叫作基底。

以上分析表明，十进制数制遵从下述规律：

1. 十进制数制共有十个数码。

2. 从小数点向高位方向，数码所在位的“权”，依次是 10^0 、 10^1 、 10^2 、 $\dots$ ；从小数点向低位方向，数码所在位的“权”依次是 10^{-1} 、 10^{-2} 、 10^{-3} 、 $\dots$ 。

3. 逢十进 1。

4. 若把小数点位置向右移 n 位，则每一个数码所在位的“权”扩大成 10^n 倍，从而小数点位置移动后的这个数，成了原来那个数的 10^n 倍。至于小数点位置向左移动的情况，可作为 n 取负值的情况对待。

5. 在考虑到加法、乘法都遵从交换律的前提下，我们需要加法口诀和乘法口诀各 55 句，因为：

0 与 0 到 9 这 10 个数对应的口诀 10 句;

1 与 1 到 9 这 9 个数对应的口诀 9 句;

2 与 2 到 9 这 8 个数对应的口诀 8 句;

.....

8 与 8 到 9 这 2 个数对应的口诀 2 句;

9 与 9 这 1 个数对应的口诀 1 句.

∴ 口诀总数 = $10 + 9 + \cdots + 2 + 1$

$$= \frac{1}{2} \times 10 \times (10 + 1)$$

$$= 55.$$

12 一般记数制

任意自然数 $J \geq 2$ 可选作记数制的基底. 以 J 作基底的记数制叫作 J 进位记数制. 读者请自行考虑, 为什么把 $J = 1$ 排除在外, 不取它作基底呢?

J 进位记数制有如下特点:

1. 有从 0 到 $J - 1$ 的共 J 个数码.

2. 一个 J 进位数 S_J 总可以表示成

$$S_J = \sum_{i=-m}^n a_i J^i$$

$$= a_n J^n + a_{n-1} \cdot J^{n-1} + \cdots + a_1 J + a_0 + a_{-1} J^{-1} + \cdots + a_{-m} J^{-m}$$

J^i 叫做数码 a_i 所在位的“权”.

3. 逢 J 进 1.

4. 小数点右移 n 位后, 扩大成原数的 J^n 倍; 小数点左

移 n 位后扩大成原数的 10^{-n} 倍。

5. 在考虑到加法、乘法遵从交换律的条件下，我们有加法口诀、乘法口诀各

$$\frac{1}{2}J \cdot (J+1)$$

句。

13 二进记数制

$J=2$ 的记数制，就是二进记数制。把二进制特别提出来加以讨论，是因为它有许多独特的优点，在电子计算机方面得到了广泛的应用。由于二进制记数规则已完全包括在上面所讲的 J 进位记数制中了，所以这里只谈一下它的一些明显的特点。

1. 用二进制记数时，只需 0、1 这两个数码就够了，所以使得显示一个二进制数码或一个二进制数变得十分容易。从原则上讲，任何一个具有两种状态的事物，都可用来表示一个二进制数码。比如，电灯的亮与灭；开关的通与断；晶体管的导通与截止；电压的高与低；脉冲的有与无等。

2. 口诀少，只有 $\frac{1}{2} \cdot 2(2+1) = 3$ 句，它们是：

$$0 + 0 = 0, \quad 0 \cdot 0 = 0,$$

$$0 + 1 = 1, \quad 0 \cdot 1 = 0,$$

$$1 + 1 = 10, \quad 1 \cdot 1 = 1.$$

如此简单的运算法则，有利于借助逻辑电路来实现计算，从而为电子计算机运算器的创造、发展与使用创造了有利

条件。

3. 上面说的是二进制优点, 然而它也有重大甚至不可弥补的缺点, 这就是同一个数, 用二进制记它时, 所用数码的个数, 比用其它任何基底记这个数时所用的数码个数都多一些, 使得用二进制记的数难读难写。与十进制相比较, 它所用的数码个数, 大约是用十进制时所用数码个数的 $\log_2 10 \approx 3$ 倍。因为十进制数, n 位所能表示的最大数等于 $10^n - 1$, 而二进制数 m 位所能表示的最大数为 $2^m - 1$, 若它们表示的是同一个数, 则

$$10^n - 1 = 2^m - 1$$

$$\therefore m = \log_2 10^n = n \log_2 10 \approx 3n$$

例1 求二进制数11011与110的和、差、积、商。

【解】

$$\begin{array}{r} 11011 \\ + \quad 110 \\ \hline 100001 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 11011 \\ - \quad 110 \\ \hline 10101 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 11011 \\ \times \quad 110 \\ \hline 00000 \\ 11011 \\ 11011 \\ \hline 10100010 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 100.1 \\ 110 \overline{) 11011} \\ \underline{110} \\ 110 \end{array}$$

例2 求101.111与110.011的和、差、积、商。

【解】

$$\begin{array}{r} 101.111 \\ + 110.011 \\ \hline 1100.010 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 110.011 \\ - 101.111 \\ \hline 0.100 \end{array}$$

$ \begin{array}{r} 101.111 \\ \times 110.011 \\ \hline 101\ 111 \\ 1011\ 11 \\ 101111 \\ 101111 \\ \hline 100101.011101 \end{array} $	110.011	$ \begin{array}{r} 0.11101 \\ \hline 101.111 \\ 11\ 0011 \\ \hline 10\ 1011 \\ 1\ 10011 \\ \hline 1\ 00011 \\ 110011 \\ \hline 10011 \\ 110011 \\ \hline 11001 \end{array} $
---	-----------	--

14 二进制数和十进制数的互化

1. 二进制数化成十进制数

为此，提供三种方法如下：

- (1) 按基底为 2 的幂将此数展开；
- (2) 按“权”将该数展开；
- (3) 把它分成两个数的和，分别把每一个数转换成十进制的数，然后再求其和。

例1 把 11010111_2 化成十进制数。这儿下标“2”表示该数是二进制的。

【解1】 按幂展开。

$$11010111_2 = 2^7 + 2^6 + 2^4 + 2^2 + 2^1 + 2^0 = 215$$

【解2】 按权展开。

$$11010111_2 = 128 + 64 + 16 + 4 + 2 + 1 = 215$$

【解3】 分解成二数之和处理。

$$11010111_2 = 11010000_2 + 111_2.$$

$$\because 1101_2 = 13, \quad \therefore 11010000_2 = 13 \times 16 = 208,$$

又因 $111_2 = 7$

$$\therefore 11010111_2 = 208 + 7 = 215.$$

例2 把二进制数 0.1011 化成十进制数.

【解1】 按基底的幂展开.

$$0.1011_2 = \frac{1}{2} + \left(\frac{1}{2}\right)^3 + \left(\frac{1}{2}\right)^4 = 0.6875$$

【解2】 按权展开.

$$0.1011_2 = \frac{1}{2} + \frac{1}{8} + \frac{1}{16} = 0.6875.$$

【解3】 移动小数点位置, 使成整数.

$$0.1011_2 = 1011_2 \times 2^{-4} = 11 \times \frac{1}{16} = 0.6875.$$

例3 把 11010111.1011_2 化成十进制数.

【解】 按基底 2 的幂展开, 或按每个数码所在位的权展开都是可行的. 但把它分成整数部分和小数部分, 然后分别化成十进制数, 最后求其和的办法也许更方便一些.

$$\begin{aligned} 11010111.1011_2 &= 11010111_2 + 0.1011_2 \\ &= 215 + 0.6875 = 215.6875. \end{aligned}$$

2. 十进制数化为二进制数

任意一个十进制数, 总可以分解成整数与小数两个部分的和. 因此, 我们只要分别讨论, 如何把十进制整数和十进制纯小数化为二进制数的问题就够了.

(1) 十进制整数化为二进制整数

设 S 为一个十进制整数, 其二进制表示为

$$S = a_n a_{n-1} \cdots a_1 a_0,$$

$$\begin{aligned} \text{于是 } S &= a_n \cdot 2^n + a_{n-1} \cdot 2^{n-1} + \cdots + a_1 \cdot 2^1 + a_0 \cdot 2^0 \\ &= 2(a_n \cdot 2^{n-1} + a_{n-1} \cdot 2^{n-2} + \cdots + a_1) + a_0, \end{aligned}$$

所以，用 2 除 S 得到的余数正好是数码 a_0 ，而商为

$$q_0 = a_n \cdot 2^{n-1} + a_{n-1} \cdot 2^{n-2} + \cdots + a_2 \cdot 2^1 + a_1,$$

再用 2 去除 q_0 ，得到的余数，正就是所要求的数码 a_1 ，而商则为

$$q_1 = a_n \cdot 2^{n-2} + a_{n-1} \cdot 2^{n-3} + \cdots + a_3 \cdot 2^1 + a_2.$$

用同样的方法，可依次求得 $a_2, q_2; a_3, q_3; \cdots$ 直到最后求得 $a_n, q_n = 0$ 为止。

例4 把 215 化成二进制数。

【解】 215 除以 2，得商 $q_0 = 107$ ，余 $a_0 = 1$ ，

q_0 除以 2，得商 $q_1 = 53$ ，余 $a_1 = 1$ ，

q_1 除以 2，得商 $q_2 = 26$ ，余 $a_2 = 1$ ，

q_2 除以 2，得商 $q_3 = 13$ ，余 $a_3 = 0$ ，

q_3 除以 2，得商 $q_4 = 6$ ，余 $a_4 = 1$ ，

q_4 除以 2，得到 $q_5 = 3$ ，余 $a_5 = 0$ ，

q_5 除以 2，得商 $q_6 = 1$ ，余 $a_6 = 1$ ，

q_6 除以 2，得商 $q_7 = 0$ ，余 $a_7 = 1$ 。

$$\therefore 215 = a_7 a_6 a_5 a_4 a_3 a_2 a_1 a_0 = 11010111_2$$

在实际工作中，计算用如下的一个竖式子表达较为方便。

便。

2	215		
2	107	$= q_0$	$a_0 = 1$
2	53	$= q_1$	$a_1 = 1$
2	26	$= q_2$	$a_2 = 1$
2	13	$= q_3$	$a_3 = 0$
2	6	$= q_4$	$a_4 = 1$
2	3	$= q_5$	$a_5 = 0$
2	1	$= q_6$	$a_6 = 1$
	0	$= q_7$	$a_7 = 1$

【又解】 二进制各数位的权如下：

$$\begin{array}{llll} 2^0 = 1, & 2^1 = 2, & 2^2 = 4, & 2^3 = 8, \\ 2^4 = 16, & 2^5 = 32, & 2^6 = 64, & 2^7 = 128, \\ 2^8 = 256, & 2^9 = 512, & 2^{10} = 1024, & 2^{11} = 2048. \end{array}$$

$$215 - 128 = 87,$$

$$215 - 128 - 64 = 23,$$

$$215 - 128 - 64 - 16 = 7,$$

$$215 - 128 - 64 - 16 - 4 = 3,$$

$$215 - 128 - 64 - 16 - 4 - 2 = 1.$$

$$\therefore 215 = 1 \cdot 128 + 1 \cdot 64 + 0 \cdot 32 + 1 \cdot 16 + 0 \cdot 8 + 1 \cdot 4 + 1 \cdot 2$$

+ 1

$$= 11010111_2$$

(2) 十进制纯小数化为二进制小数

设十进制纯小数S的二进制表示为

$$S = 0.a_{-1}a_{-2}a_{-3}\cdots a_{-m},$$

用2乘S表达式两端。注意，二进制数的小数点位置向右移一位，就等于用2乘了这个数的这一事实，便有

$$\begin{aligned} 2S &= a_{-1}.a_{-2}a_{-3}\cdots a_{-m} \\ &= a_{-1} + 0.a_{-2}a_{-3}\cdots a_{-m} \\ &= a_{-1} + S_1 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{同样, } 2S_1 &= a_{-2} + 0.a_{-3}a_{-4}\cdots a_{-m} \\ &= a_{-2} + S_2. \end{aligned}$$

依此类推，可求得往后的数码 a_{-3} 、 a_{-4} …直到 a_{-m} 为止。

上列式子表明，把所予十进制纯小数S乘以2，则其积的整数部分记作 a_{-1} ，就是所求二进制数的第一位数码，将其小数部分记作 S_1 。然后再用2乘 S_1 ，其积的整数部分记