# 数据的机器级表示和运算

现代计算机存储和处理的信息在计算机内部的存储形式都是一致的,均为由 0 和 1 组成的字符串,即二进制编码。在计算机中,常用的数据表示格式有两种:一是定点格式,二是浮点格式。所谓定点格式,即在计算机中存储数据的小数点位置是确定的,通常定点数都表示为纯小数和纯整数。纯小数的小数点固定在数的最左边,纯整数的小数点固定在数的最右边,均可省略,因此计算机中可用"纯整数"来表示整数。所谓浮点格式,是指一个数的小数点的位置不是固定的,浮点数利用指数使得小数点的位置可以上下浮动。因此一般来说,浮点格式能表示的数的范围比定点格式大得多,但是其要求的处理硬件相对定点格式则更为复杂。

在本章中,将着重介绍各类数据的表示方法和算术运算方法。

# 5.1 数据类型及编码方式概述

从外部形式来看,虽然计算机也可以处理十进制数值、图、声音、文字、视频等一些常见的数据,但是这些形式的数据难以直接在计算机内部存储、传输、运算,仅仅是为了从键盘等输入设备输入或者从屏幕等输出设备输出。在计算机内部只有两类基本数据类型:数值数据和非数值数据。数值数据分为整数和实数,用来比较数据大小,整数用定点数表示,实数用浮点数表示;非数值数据是一个位串,没有大小之分,可以用来表示逻辑值、字符等信息。这些信息都需要经过二进制编码才能存储在计算机内部。

数据以二进制的形式存放在计算机内部有许多优点。

- (1) 技术上容易实现:二进制只有两种状态 () 和 1,使用双稳态电路可以轻松 地表示出二进制的每一位。
- (2)运算规则简单:二进制运算规则简单,易于实现,并且可以用逻辑运算实现算术运算。
- (3) 抗干扰能力强,可靠性高:用二进制表示数据时,因为每位数据只有高低两个状态,当受到一定程度的干扰时,仍能可靠地分辨出它是高还是低。

数值数据和非数值数据有不同的编码方式。数值数据有两大类表示方法:一类是直接用二进制数表示,例如,原码、反码、补码;一类是用二进制编码的十进制数表示,例如,ASCII码、BCD码。非数值数据由一个二进制位串表示,其中,西文字符使用最广泛的是 ASCII 编码方式,中文字符常见的有 UTF-8 编码方式等。

当确定数值数据的编码方式、进位记数制、定点还是浮点表示之后,其代表的值就可以转化成二进制 0/1 序列存储在计算机中。

### 5.1.1 数值数据及其编码方式

#### 1. 数值数据类型



数值数据分为整数和实数。整数分为无符号整数和带符号整数。在计算机内部由定点数表示,实数在计算机内部由浮点数表示。

所谓定点数,即小数点的位置约定在固定位置的数。定点数可以表示定点整数和定点小数,定点整数的小数点总是固定在数的右边,定点小数的小数点总是固定在数的左边,所以用定点整数来表示整数,定点小数来表示浮点数的尾数部分。

定点数表达方式直观,但是表示范围较小,不适合表达非常大或者非常小的数。最终,绝大多数现代的计算机系统采纳了浮点数表达方式。所谓浮点数,即小数点位置约定可变的数。这种表达方式利用科学记数法来表达实数,即用一个尾数、一个基数、一个指数以及一个表示正负的符号来表达实数。

例如,对于十进制数 X=111,可表示为以下形式。

$$X = 0.1101111 \times 2^{7}$$

$$= 0.01101111 \times 2^{8}$$

$$= 0.001101111 \times 2^{9}$$

#### 2. 数值数据的编码方式

1) 定点数编码表示

定点数编码有原码、反码、补码、移码四种表示方式。

2) 浮点数编码表示

目前几乎所有的计算机都采用 IEEE 754 标准来表示浮点数。

3) 十进制数的表示

计算机中的数都是由二进制表示和计算的,对于十进制,可以通过数值进制公式进行转换后计算和显示。但除了这种编码方式之外,计算机为了显示和计算方便,对十进制还定义了新的编码方式: ASCII 码字符表示、BCD 码表示。

ASCII 码将十进制数看成由 0~9 字符组成的字符串,每一个字符占一个字节,也就是 8 位二进制数,0 和 9 分别对应 ASCII 码中的 30H 和 39H。

例如,十进制数 90 经过 ASCII 编码可表示为 3930H。

如果只是对十进制数进行打印或者显示,用 ACSII 码非常方便,但是这种形式的十进制数计算起来非常不便,因为高 4 位编码含有非数值信息,必须要转换为二进制数或者 BCD 码才能计算。

BCD 码用 4 位二进制数来表示十进制数。十进制 0~9 共 10 个数字,而 4 位二进制位可以组合出 16 种状态,所以从 16 种状态中选取 10 种状态就可以表示十进制数,并且可以产生多种 BCD 码。BCD 码分为有权 BCD 码和无权 BCD 码。

有权 BCD 码指表示十进制数的 4 位二进制数的每一位都有一个确定的权。其中最常

用的编码是 8421 码,它选取 4 位二进制数并按顺序取前 10 个代码与十进制数字对应,每位 权从左到右为 8、4、2、1,因此称为 8421 码。

例如,十进制数 321 的 8421 码为 0011 0010 0001B。

与有权码相对应,无权码的每个十进制位没有确定的权。无权码方案中用的较多的是余3码和格雷码。余3码是在8421码的基础上,把每个代码都加0011形成的,优点是执行十进制数加法时能正确进位,且为减法运算提供便利。格雷码规则是任何两个相邻的代码只有一个二进制位的状态不同,其余3个二进制必须相同,这样设计的好处在于从一个编码变到下一个编码时,只有一位发生变化,编码速度最快,利于电路的设计和运行。余3码和格雷码的编码方案如表5-1所示。

十进制数	余 3 码	格雷码 1	格雷码 2
0	0011	0000	0000
1	0100	0001	0100
2	0101	0011	0110
3	0110	0010	0010
4	0111	0110	1010
5	1000	1110	1011
6	1001	1010	0011
7	1010	1000	0001
8	1011	1100	1001
9	1100	0100	1000

表 5-1 余 3 码与格雷码编码方案

# 5.1.2 非数值数据及其编码方式



非数值数 据的表示

非数值数据类型包括逻辑值、字符等数据,在计算机内部由一个二进制位串表示。逻辑值是一串 0/1 序列,在形式上和二进制数并无差别,只是代表含义不同。例如,逻辑值可以表示逻辑表达式中逻辑值的真假,真为 1,假为 0。字符如拉丁字母、数字、标点符号、汉字等,不能直接在计算机内部进行处理,也需要对其进行二进制编码。所有字符的集合称为字符集,字符集中每一个字符都有一串二进制代码与其对应,所有字符对应的二进制代码集合则称为码表。当确定字符集和编码之后,外部字符和内部的二进制串就有了一一对应的关系。

#### 1. 西文字符编码方式

计算机是由美国人发明的,美国人为了让计算机能够表示字母、标点符号等字符,设计了字符编码。英文字符数量少,不超过127种,用7位二进制数就足以表示所有的西文字

符。目前,计算机中使用最广泛的字符集及其编码是 ASCII 码。

如表 5-2 所示,每一个字符都由一个 8 位的二进制串表示,最高位为  $b_7$ ,通常为 0,也可以用来奇偶校验,最低位为  $b_0$ 。ASCII 编码有以下两个规律。

- (1) 便于与十进制数转换。字符  $0\sim9$  在 ASCII 码中, $b_6b_5b_4$ 高三位编码都是 011,而低四位  $b_3b_2b_1b_0$  分别对应  $0\sim9$  的 8421 码,转换为十进制数非常方便。
- (2) 便于大小写字母的转换。大写字母与小写字母的差别仅在  $b_5$  这一位上, 若为 1,则为小写字母, 反之为大写字母。仅需要更改一位就可以完成大小写字母的转换。

表 5-2 ASCII 码表

	$\begin{array}{c} b_6 b_5 b_4 = \\ 000 \end{array}$	$b_6 b_5 b_4 = 001$	$b_6 b_5 b_4 = 010$	$b_6 b_5 b_4 = 011$	$b_6 b_5 b_4 = 100$	$b_6 b_5 b_4 = 101$	$b_6 b_5 b_4 = 110$	$b_6b_5b_4 = 111$
$b_3 b_2 b_1 b_0 = 0000$	NUL	DLE	SP	0	@	Р	,	p
$b_3b_2b_1b_0 = 0001$	SOH	DC1	!	1	A	Q	a	q
$b_3b_2b_1b_0 = 0010$	STX	DC2	u	2	В	R	b	r
$b_3b_2b_1b_0 = 0011$	ETX	DC3	#	3	С	S	с	s
$b_3 b_2 b_1 b_0 = 0100$	ЕОТ	DC4	\$	4	D	Т	d	t
$b_3 b_2 b_1 b_0 = 0101$	ENQ	NAK	%	5	E	U	e	u
$b_3b_2b_1b_0 = 0110$	ACK	SYN	8.	6	F	V	f	v
$b_3b_2b_1b_0 = 0111$	BEL	ЕТВ	4	7	G	W	g	w
$b_3b_2b_1b_0 = 1000$	BS	CAN	(	8	Н	X	h	x
$b_3 b_2 b_1 b_0 = 1001$	НТ	EM	)	9	Ι	Y	i	у
$b_3b_2b_1b_0 = 1010$	LF	SUB	*	:	J	Z	j	Z
$b_3b_2b_1b_0 = 1011$	VT	ESC	+	;	K	Г	k	{
$b_3b_2b_1b_0 = 1100$	FF	FS	,	<	L	\	1	I
$b_3b_2b_1b_0 = 1101$	CR	GS	_	=	М	]	m	
$b_3 b_2 b_1 b_0 = 1110$	SO	RS		>	N	^	n	~
$b_3 b_2 b_1 b_0 = 1111$	SI	US	/	?	О	_	О	DEL

## 2. 汉字的编码方式

汉字总共有 6 万多个,数量巨大,只有 8 位的 ASCII 码明显不能满足编码汉字的需求。要让汉字能够在计算机内部表示、传输、交换,有以下三个难点。

- (1)输入困难。用键盘输入西文字符非常方便,一个或者两个西文字符对应于键盘上的一个按键。如果也让一个汉字对应一个按键,那是不可能的事情。必须通过按键来对汉字进行编码。
- (2)编码复杂。第一,汉字数量巨大,ASCII 码不能满足存储汉字的需要,必须设计一种全新的编码方式;第二,新的编码方式不能与 ASCII 码混淆。
- (3)输出困难。要使汉字在屏幕上显示或者打印,必须把汉字用人们可以阅读的方块字的形式表现出来,也就是存放汉字的字形。

所以,要实现计算机对汉字信息的处理,汉字系统必须处理以下几种汉字代码:输入码、内码、字模点阵码。

#### 5.1.3 进位记数制

#### 1. 进制数的表示

在日常生活中,人们常使用十进制表示数据,而在计算机系统中则采用二进制来表示数据。事实上,任意一个数都可用下式表示:

$$N = (d_{n-1}d_{n-2} \cdots d_1 d_0 \cdot d_{-1} \cdots d_{-m})_r$$

$$= d_{n-1} r^{n-1} + d_{n-2} r^{n-2} + \cdots + d_1 r^1 + d_0 r^0 + d_{-1} r^{-1} + \cdots + d_{-m} r^{-m}$$

$$= \sum_{i=1}^{n-1} d_i r^i$$
(5.1)

其中,r 被称为基值;n、m 是代表整数位和小数位位数的正整数;d,为系数,可以是 $0\sim r-1$ 数码中的任意一个,是用来代表第i位的数码;r,则为第i位的权重。

因此,任意一个十进制数  $D = d_{n-1}d_{n-2} \cdots d_1 d_0 \cdot d_{-1} \cdots d_{-m}$ 都可以表示成如下形式。

$$N(D) = d_{n-1} 10^{n-1} + d_{n-2} 10^{n-2} + \dots + d_1 10^1 + d_0 10^0 + d_{-1} 10^{-1} + \dots + d_{-m} 10^{-m}$$
(5.2)

其中,系数  $d_i(i=n-1,n-2,\cdots 1,0,-1,\cdots,-m)$ 可以是 0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,10 这 10 个数字符号中的任意一个,基值 r=10。以十进制数 1563.21 为例,其代表的值为:

 $(1563.21)_{10} = 1 \times 10^3 + 5 \times 10^2 + 6 \times 10^1 + 3 \times 10^0 + 2 \times 10^{-1} + 1 \times 10^{-2}$ 在上式中, $10^i$  为第 i 位上的权。在进行十进制数运算时,采用"逢十进一"的计算规则,即每位计满十之后就要向高位进一。

类似地,任意一个二进制数  $B = d_{n-1}d_{n-2} \cdots d_1 d_0 \cdot d_{-1} \cdots d_{-m}$  均可表示为如下形式。

$$N(B) = d_{n-1}2^{n-1} + d_{n-2}2^{n-2} + \cdots + d_12^{n-2} + d_02^{n-2} + d_{-1}2^{n-1} + \cdots + d_{-m}2^{-m}$$
 (5.3)

与十进制不同的是,二进制的基值是 2,系数  $d_i$  只可取 0 和 1,运算时采用"逢二进一"的运算法则。例如,二进制数(1101.01)<sub>2</sub> 代表的值是:

$$(1101.01)_2 = 1 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 + 0 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2} = (13.25)_{10}$$

扩展到一般情况,在 R 进制的数字系统中,系数 d 的取值范围应该为  $0 \sim R - 1$ ,采用

"逢 R 进一"的进位规则。如表 5-3 所示为常用的二进制、八进制、十进制、十六进制使用的进位规则、系数取值与表示符号。

进制	二进制	八进制	十一进一制	十六进制
进位规则	逢二进一	逢十进一	逢八进一	逢十六进一
系数取值	0,1	0,1,2,,7	0,1,2,,9	0,1,2,,A,B,C,D,E,F
表示符号	B(binary)	O(octal)	D(decimal)	H(hexadecimal)

表 5-3 不同进制的进位规则、基本符号与表示

表 5-4 则给出了二进制、八进制、十进制与十六进制数的对照。

二进制数	八进制数	十进制数	十六进制数	二进制数	八进制数	十进制数	十六进制数
0000	0	0	0	1000	10	8	8
0001	1	1	1	1001	11	9	9
0010	2	2	2	1010	12	10	A
0011	3	3	3	1011	13	11	В
0100	4	4	4	1100	14	12	С
0101	5	5	5	1101	15	13	D
0110	6	6	6	1110	16	14	Е
0111	7	7	7	1111	17	15	F

表 5-4 四种进制数的对照

虽然在计算机内部,所有的信息都是采用二进制编码表示,但是在日常生活中,人们通常使用八进制、十进制或十六进制等数据表示方式。因此,计算机在数据输入前和输入后都必须进行进制间的转换。以下将介绍各进位记数制之间的转换。

# 2. 进制数的转换

# 1) R 进制数转换成十进制数

在进行 R 进制数转换成十进制数时采用"按权展开"即可。例如:

$$(1110.01)_2 = 1 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0 + 0 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2} = (14.25)_{10}$$

$$(215.4)_8 = 2 \times 8^2 + 1 \times 8^1 + 5 \times 8^0 + 4 \times 8^{-1} = (141.5)_{10}$$

$$(C5F.C)_{16} = 12 \times 16^2 + 5 \times 16^1 + 15 \times 16^0 + 12 \times 16^{-1} = (3167.75)_{10}$$

#### 2) 十进制数转换成 R 进制数

在进行十进制数转换成 R 进制数时,要将整数部分和小数部分分别转换。本书主要采用"重复相除(乘)"的方法,这种方法的规则是在进行整数部分的转换时,整数部分除以 R 取余数,直到商为 0 为止;在进行小数部分的转换时,小数部分乘以 R 取整数,直到小数部分为 0(或按照精度要求确定位数)。

#### (1) 整数部分的转换。

从上文中可知,针对整数部分的转换采取除以 R 取余数,直到商为 0 为止的转换方式。

先得到的余数作为右边低位上的数位,后得到的余数作为左边高位上的数位。

例 5.1 以十进制转二进制为例,将十进制数 215 转换成二进制数。

解:将215处以2,将每次的余数按照从低位到高位的顺序排列。

	取余数	得商	重复除以 2
最低位	1	107	$215 \div 2$
	1	53	$107 \div 2$
	1	26	$53 \div 2$
	0	13	$26 \div 2$
	1	6	$13 \div 2$
	0	3	$6 \div 2$
	1	1	$3 \div 2$
最高位	1	0	$1 \div 2$

所以 $,(215)_{10}=(110101111)_{20}$ 

(2) 小数部分的转换。

从上文中可知,针对小数部分的转换采取乘以 R 取整数,直到小数部分为 0 为止的转换方式。最后,将上面的整数部分作为左边高位上的数位,下面的整数部分作为右边低位上的位数。

例 5.2 以十进制转二进制为例,将十进制小数 0.8125 转换成二进制数。

解:将 0.8125 乘以 2,将每次结果的整数部分按照从高位到低位排序。

	取整数	得小数部分	重复乘以 2
最高位	1	0.6250	$0.8125 \times 2$
	1	0.2500	$0.6250 \times 2$
	0	0.5000	$0.2500 \times 2$
最低位	1	0.0000	$0.5000 \times 2$

所以, $(0.8125)_{10}$ = $(0.1101)_{2}$ 。

当然,在转换过程中,可能乘积的小数部分总得不到0,这种情况下得到的是近似值。

例 5.3 以十进制转二进制为例,将十进制小数 0.624 转换成二进制数。

解:将 0.624 乘以 2,将每次结果的整数部分按照从高位到低位排序。

	取整数	得小数部分	重复乘以 2
最高位	1	0.248	$0.624 \times 2$
	0	0.496	$0.248 \times 2$
	0	0.992	$0.496 \times 2$
最低位	1	0.984	$0.992 \times 2$

所以, $(0.624)_{10} = (0.1001 \cdots)_2$ 。

(3) 含整数和小数部分的十进制数转换成 R 进制数。

只要将十进制数的整数部分与小数部分分别进行转换,再将转换后的 R 进制整数与小数组合起来,便可以得到一个完整的 R 进制数。

例 5.4 以十进制转二进制为例,将十进制数 215.8125 转换为二进制数。

解: 由例 5.1 和例 5.2 可知:

$$(215)_{10} = (11010111)_2$$
  
 $(0.8125)_{10} = (0.1101)_2$ 

因此,只需将二者结合起来就可,即:

$$(215.8125)_{10} = (11010111.1101)_{2}$$

- 3) 二进制数、八进制数与十六进制数的相互转换
- (1) 八进制数转换为二进制数。

在进行八进制转换成二进制时,需要按从高位到低位的顺序,将每一个八进制数字转换 为对应的3位二进制数字。八进制数字与二进制数字的对应关系如下。

$$(0)_8 = (000)_2 \qquad (1)_8 = (001)_2$$

$$(2)_8 = (010)_2 \qquad (3)_8 = (011)_2$$

$$(4)_8 = (100)_2 \qquad (5)_8 = (101)_2$$

$$(6)_8 = (110)_2 \qquad (7)_8 = (111)_2$$

#### (2) 二进制数转换为八进制数。

在进行二进制转换为八进制数时,需要将二进制的整数部分按照从低位到高位的顺序,每3位二进制数字用对应的1位八进制数字来替换。如果最后高位不足3位时,则需要采取高位补0的方式来凑满3位。而针对二进制小数部分,则按照从高位到低位的顺序,每3位二进制数字用对应的1位八进制数字来替换。如果最后低位不足3位时,则需要采取低位补0的方式来凑满三位。例如:

$$(111001.11)_2 = (71.6)_8$$

#### (3) 十六进制转换为二进制。

类似于八进制转换为二进制的方法,只需将每一个十六进制数字按照高低位次序改写成等值的4位二进制即可,十六进制数字与二进制数字的对应关系如下。

$$\begin{aligned} &(0)_{16} = (0000)_2 & (1)_{16} = (0001)_2 \\ &(2)_{16} = (0010)_2 & (3)_{16} = (0011)_2 \\ &(4)_{16} = (0100)_2 & (5)_{16} = (0101)_2 \\ &(6)_{16} = (0110)_2 & (7)_{16} = (0111)_2 \\ &(8)_{16} = (1000)_2 & (9)_{16} = (1001)_2 \\ &(A)_{16} = (1010)_2 & (B)_{16} = (1011)_2 \\ &(C)_{16} = (1100)_2 & (D)_{16} = (1101)_2 \\ &(E)_{16} = (1110)_2 & (F)_{16} = (1111)_2 \end{aligned}$$

#### (4) 二进制转换为十六进制。

二进制数转换为十六进制数与二进制数转换为八进制数的规则类似。将二进制的整数部分按照从低位到高位的顺序,每4位二进制数字用对应的1位十六进制数字来替换。如果最后高位不足4位时,则需要采取高位补0的方式来凑满4位。而针对二进制小数部分,则按照从高位到低位的顺序,每4位二进制数字用对应的1位十六进制数字来替换。如果最后低位不足4位时,则需要采取低位补0的方式来凑满4位。例如:

$$(11101001.11)_2 = (E9.C)_{16}$$

# ♦ 5.2 整数的表示



如上所述,纯整数的小数点固定在数的最右侧,因此用"定点纯整数"来表示整数,计算机中的整数可分为无符号整数和有符号整数。本节将重点讨论整数的表示方法,本节所提及的无符号数和有符号数均为整数而不涉及小数。

定点整数 的表示

在数据计算阶段,计算机中的立即数均存放在寄存器中,通常称寄存器存储数字的位数为机器字长。有符号数和无符号数的区别,就在于寄存器中是否有位置存放符号。无符号数,即没有符号的数,机器字长的全部二进制位均用来表示数值位。相对的,有符号数,需要寄存器留出一位存放数值的符号。因此,无符号数只能表示非负数,而有符号数能够表示负数、零和正数。

### 5.2.1 无符号数编码

假设有一个整数数据有n位,可用x表示或者写成 $x_{n-1}x_{n-2}$ … $x_1x_0$ 形式。将x看作一个二进制表示的数,就获得了x的无符号编码方法,在这种编码方式中,每个 $x_i$ 都取值为0或1。

对于二进制数  $x = x_{n-1}x_{n-2} \cdots x_1 x_0$ , 令  $[x]_D$  为 x 的十进制整数表示,则有

$$[x]_{D} = \sum_{i=0}^{n-1} x_{i} 2^{i}$$
 (5.4)

例如:

$$\begin{cases}
[0001]_{D} = 0 \times 2^{3} + 0 \times 2^{2} + 0 \times 2^{1} + 1 \times 2^{0} = 0 + 0 + 0 + 1 = 1 \\
[0101]_{D} = 0 \times 2^{3} + 1 \times 2^{2} + 0 \times 2^{1} + 1 \times 2^{0} = 0 + 4 + 0 + 1 = 5 \\
[1001]_{D} = 1 \times 2^{3} + 0 \times 2^{2} + 0 \times 2^{1} + 1 \times 2^{0} = 8 + 0 + 0 + 1 = 9 \\
[1111]_{D} = 1 \times 2^{3} + 1 \times 2^{2} + 1 \times 2^{1} + 1 \times 2^{0} = 8 + 4 + 2 + 1 = 15
\end{cases} (5.5)$$

无符号数编码方式简单易懂,对于n位的无符号数,其能代表的数值范围很好计算,最小值为0,最大值为 $2^n-1$ 。例如,对于16位机器字长的无符号数,其能表示的最大数据范围是 $0\sim65$ 535。

# 5.2.2 有符号数编码

#### 1. 机器数和真值

正如上面所提,无符号数只能表示非负数,但是计算机的运算过程中,不可避免地会遇到负数运算的问题,由于机器只能识别 0 和 1,不能直接识别"正"和"负",因此可以用 0 表示"正",用 1 表示"负",这样"正""负"符号就被表示成计算机可以识别的数字,规定在计算机中用一个数的最高位存放符号,有效数字存放在符号位之后,这样就组成了有符号数。

例如,对于有符号数+10011,在机器中可以表示为 010011,而有符号数-10011,在机器中可以表示为 110011。一个有符号数在计算机中的二进制表示形式叫作这个数的机器数,将机器数所对应的真正的数值叫作真值。例如,上述 010011 和 110011 为机器数,而其真正表示的带"+""一"符号的数为真值。

一旦将真值转换为机器数,即将"十""一"号数字化,符号和数值就会形成新的编码,下面将介绍机器数的4种编码方式,分别是原码、补码、反码和移码。

#### 2. 原码表示法

原码表示是机器数最简单的一种表示形式,一个数的原码表示直接由符号位和数值位构成,符号位0代表正数,1代表负数,数值位即为真值的绝对值。

对于整数x,其原码表示的定义为

$$[x]_{\mathbb{R}} = \begin{cases} 0, x, & 2^{n} > x \geqslant 0 \\ 2^{n} - x, & 0 \geqslant x > -2^{n} \end{cases}$$
 (5.6)

式中,x 为真值,n 为整数的位数。

例如,x = +10010,则[x]<sub>原</sub>=010010。x = -10010,则[x]<sub>原</sub>=110010。

一般情况下,对于正数  $x = +x_n x_{n-1} \cdots, x_1 x_0$ ,则有

$$[x]_{\mathbb{R}} = 0x_{n-1}x_{n-2}\cdots x_1x_0 \tag{5.7}$$

对于负数  $x = -x_n x_{n-1} \cdots, x_1 x_0$ ,则有

$$[x]_{\mathbb{R}} = 1x_{n-1}x_{n-2}\cdots x_1x_0 \tag{5.8}$$

当 x=0 时,则有

$$\begin{cases}
[+0]_{\mathbb{R}} = 0000000 \\
[-0]_{\mathbb{R}} = 1000000
\end{cases}$$
(5.9)

原码表示法十分简单易懂,即符号位加上真值绝对值的二进制数,与真值的对应关系直观。但是原码的缺陷在于 0 的表示不唯一,给使用带来了不便,更重要的是加减法的操作十分复杂,当进行加法运算时,首先要判断两数是否同号,同号则相加,异号则相减。进行减法运算时,先要比较两个数的绝对值大小,然后使用绝对值大的数减去绝对值小的数,最后还要赋予结果正确的符号,这种运算过程十分复杂费时。为了解决这些问题,人们提出了补码表示法。

#### 3. 补码表示法

#### 1) 模运算

在学习补码之前,首先以时钟为例,了解一下模运算和补数的概念。

在模运算系统中,若  $A \setminus B \setminus M$  满足  $A = B + K \times M(K)$  为整数),则记为  $A = B \pmod{M}$ 。即  $A \setminus B$  各除以 M 后的余数相同,称为 A 和 B 模 M 同余。假如现在时钟指向 9 点,要将它拨向 4 点,最简单的则有两种拨法:一是逆时针拨 5 格;二是顺时针拨 7 格。这两种方法最终的结果是一样的,时钟的指针都会指向 6 点。令顺时针为正,逆时针为负,则容易得到:

$$9-5=4$$
  
 $9+7=16 \equiv 4 \pmod{12}$ 

由于时钟转一圈为 12h,一旦时间超过了 12 点,"12"就会自动丢失而不被显示,即 16-12=4,因此,16 点和 4 点在时钟中均显示为 4 点。也就是说,在时钟系统中,-5 和+7 是等价的。在数学上称 12 为模,写作 mod 12,称+7 是-5 以 12 为模的补数,即

$$-5 \equiv 7 \pmod{12}$$