

66

TP368.1
Y15C

高等学校电子信息类教材

单片机原理及接口技术

余锡存 曹国华 编著

西安电子科技大学出版社

内 容 简 介

本书首先介绍了微型计算机的基础知识,并以 MCS-51 系列单片机为核心,系统介绍了单片机的基本结构、指令系统、汇编语言程序设计、系统扩展与接口技术、应用系统设计与开发以及抗干扰技术,最后简要介绍了具有 51 内核的 8 位单片机类型与性能。本书配有例题、习题与思考题,便于课堂教学与自学。

本书是高等学校电子类及计算机应用专业的教材,同时也可供非计算机专业、高等职业教育、自学考试和从事微机应用的人员使用。全书内容深入浅出、通俗易懂、注重工程应用。

图书在版编目(CIP)数据

单片机原理及接口技术/余锡存,曹国华编著. —西安:西安电子科技大学出版社,2000.7

高等学校电子信息类教材

ISBN 7-5606-0870-1

I. 单… II. 余… III. 单片机原理-专业学校-教材 IV. TP36

中国版本图书馆 CIP 数据核字(2000)第 30059 号

责任编辑 梁家新

出版发行 西安电子科技大学出版社(西安市太白南路 2 号)

电 话 (029) 8227828 邮 编 710071

http://www.xduph.com E-mail: xdupfxb@pub.xaonline.com

经 销 新华书店

印 刷 高陵县印刷厂

版 次 2000 年 7 月第 1 版 2002 年 1 月第 2 次印刷

开 本 787 毫米×1092 毫米 1/16 印张 14.25

字 数 336 千字

印 数 4 001~10 000 册

定 价 15.00 元

ISBN 7-5606-0870-1/TP·0455

XDUP 1141001-2

*** 如有印装问题可调换 ***

本书封面贴有西安电子科技大学出版社的激光防伪标志,无标志者不得销售。

前 言

目前,单片机已广泛应用到国民经济建设和日常生活的许多领域,成为测控技术现代化必不可少的重要工具。根据高等院校教学要求,我们总结了多年的教学 and 实践经验,编写了本书。

本书是高等学校电子类及计算机应用专业的教材,同时也可供非计算机专业、高等职业教育、自学考试和从事微机应用的人员使用。本书力求深入浅出、通俗易懂、注重工程应用。

全书共分 10 章。首先介绍了微型计算机的基础知识;并以 MCS - 51 系列单片机为基础,系统介绍了单片机的基本结构、指令系统、汇编语言程序设计、系统扩展与接口技术、应用系统设计与开发,以及抗干扰技术,最后还简要介绍了其它系列 8 位单片机的类型与性能,主要有:Atmel 公司的 AT89C、Intel 公司的 8XC51、Philips 公司的 8XC552 等系列。本书配有例题、习题与思考题,便于课堂教学与自学,使读者通过本书的学习,为今后的工作打下坚实的基础。

本书第 1、2、7、8、9 章由余锡存同志编写,第 3、4、5、6、10 章由曹国华同志编写。本书由上海理工大学的唐俊杰老师主审。

由于编者水平有限,时间仓促,加之单片机技术日新月异,书中存在的错误和不当之处,敬请读者指正。

编 者

1999 年 11 月于南京

目 录

第 1 章 微型计算机基础	1	3.2 指令系统	35
1.1 计算机中的数制及相互转换	1	3.2.1 指令分类	35
1.1.1 进位计数制	1	3.2.2 数据传送类指令	36
1.1.2 不同进制间的相互转换	2	3.2.3 算术运算类指令	40
1.2 二进制数的运算	5	3.2.4 逻辑运算类指令	45
1.2.1 二进制数的算术运算	5	3.2.5 控制转移类指令	46
1.2.2 二进制数的逻辑运算	6	3.2.6 位操作类指令	49
1.3 带符号数的表示	7	习题与思考题	51
1.3.1 机器数及真值	7	第 4 章 汇编语言程序设计简介	53
1.3.2 数的码制	7	4.1 伪指令	53
1.4 定点数和浮点数	8	4.2 汇编语言程序设计	55
1.5 BCD 码和 ASCII 码	9	4.2.1 简单程序设计	55
1.5.1 BCD 码	9	4.2.2 分支程序设计	56
1.5.2 ASCII 码	10	4.2.3 循环程序设计	58
1.6 微型计算机的组成及工作过程	11	4.2.4 散转程序设计	62
1.6.1 基本组成	11	4.2.5 子程序和参数传递	64
1.6.2 基本工作过程	13	4.2.6 查表程序设计	65
习题与思考题	14	4.2.7 数制转换	67
第 2 章 单片机的硬件结构和原理	16	4.2.8 运算程序	69
2.1 概述	16	习题与思考题	73
2.1.1 单片机的发展简史	16	第 5 章 MCS - 51 单片机的中断 系统	75
2.1.2 单片机的应用	17	5.1 中断的概述	75
2.2 MCS - 51 单片机硬件结构	18	5.2 MCS - 51 中断系统	76
2.2.1 MCS - 51 系列单片机的分类	18	5.2.1 中断源	76
2.2.2 MCS - 51 单片机的内部结构	18	5.2.2 中断控制	78
2.3 中央处理器 CPU	19	5.2.3 中断响应	80
2.3.1 运算器	19	5.3 中断系统的应用	82
2.3.2 控制器	20	习题与思考题	84
2.4 存储器的结构	22	第 6 章 MCS - 51 单片机内部定时器/ 计数器及串行接口	85
2.5 并行输入/输出接口	26	6.1 定时器/计数器的结构及工作原理	85
2.6 单片机的引脚及其功能	27	6.2 方式和控制寄存器	86
2.7 单片机工作的基本时序	28	6.3 工作方式	87
习题与思考题	32	6.4 定时器/计数器应用举例	90
第 3 章 MCS - 51 单片机指令系统	33		
3.1 寻址方式	34		

6.5 MCS-51 单片机的串行接口	93	9.4.2 程序执行过程中的软件 抗干扰	160
6.5.1 串行通信的基本概念	93	9.4.3 系统的恢复	164
6.5.2 与串行口有关的特殊功能 寄存器	94	9.5 数字滤波	168
6.5.3 串行口的 4 种工作模式	95	习题与思考题	173
6.5.4 多机通信	98	第 10 章 具有 51 内核的 8 位单片机	
6.5.5 波特率	98	简介	174
6.6 串行口的应用	100	10.1 AT89C 系列单片机	174
习题与思考题	102	10.1.1 AT89C2051 主要性能	174
第 7 章 单片机系统扩展与接口		10.1.2 AT89C2051 内部结构及引脚 描述	175
技术	103	10.1.3 特殊功能寄存器 SFR	176
7.1 外部总线的扩展	103	10.1.4 程序存储器的机密	177
7.2 外部存储器的扩展	106	10.1.5 低功耗工作方式	178
7.2.1 外部程序存储器的扩展	106	10.1.6 闪速存储器的编程	178
7.2.2 外部数据存储器的扩展	110	10.1.7 在线编程	181
7.2.3 多片存储器芯片的扩展	112	10.2 8XC51 系列单片机	182
7.3 输入/输出接口的扩展	114	10.2.1 8XC51GB 的特点	182
7.3.1 8255A 可编程并行 I/O 接口	114	10.2.2 8XC51GB 的内部结构	183
7.3.2 8155 可编程并行 I/O 接口	120	10.3 8XC552 系列单片机	191
7.4 管理功能部件的扩展	125	10.3.1 8XC552 的主要性能	191
7.4.1 键盘接口	126	10.3.2 8XC552 内部结构及引脚 描述	191
7.4.2 LED 显示器接口	128	10.3.3 8XC552 特殊功能寄存器 SFR	193
7.4.3 键盘显示器接口 8279	131	10.3.4 8XC552 并行 I/O 端口及复用 功能	195
7.5 A/D 和 D/A 接口功能的扩展	134	10.3.5 脉冲宽度调制器 PWM	196
7.5.1 A/D 转换器接口	134	10.3.6 A/D 转换器	197
7.5.2 D/A 转换器接口	139	10.3.7 定时器 T2 和捕捉比较逻辑	199
习题与思考题	143	10.3.8 监视定时器 T3	203
第 8 章 单片机应用系统的设计		10.3.9 8XC552 中断系统	204
与开发	144	10.3.10 I ² C 总线简介	206
8.1 单片机应用系统的开发过程	144	附录 A MCS-51 指令表	209
8.2 单片机开发工具 MICE 简介	147	附录 B 单片机原理及接口技术	
8.3 MCS-51 应用系统的调试	148	实验	214
习题与思考题	150	实验一 单片机开发系统的操作练习	214
第 9 章 单片机系统的抗干扰技术	151	实验二 数据排序	215
9.1 干扰源及其分类	151	实验三 8031 与 8155 的接口扩展	216
9.2 干扰对单片机系统的影响	154	实验四 8031 与 A/D 转换器的接口 实验	218
9.3 硬件抗干扰技术	155	参考文献	221
9.3.1 串模干扰的抑制方法	155		
9.3.2 共模干扰的抑制方法	157		
9.4 软件抗干扰技术	159		
9.4.1 数字量 I/O 通道中的软件 抗干扰	159		

第1章

微型计算机基础

1.1 计算机中的数制及相互转换

在日常生活中人们最熟悉的是十进制数，但在计算机中，采用二进制数“0”和“1”可以很方便地表示机内的数据与信息。在编程时，为了便于阅读和书写，人们还常用八进制数或十六进制数来表示二进制数。

1.1.1 进位计数制

按进位原则进行计数的方法，称为进位计数制。十进制数有两个主要特点：

- (1) 有 10 个不同的数字符号：0、1、2、…、9；
- (2) 低位向高位进位的规律是“逢十进一”。

因此，同一个数字符号在不同的数位所代表的数值是不同的。如 555.5 中 4 个 5 分别代表 500、50、5 和 0.5，这个数可以写成

$$555.5 = 5 \times 10^2 + 5 \times 10^1 + 5 \times 10^0 + 5 \times 10^{-1}$$

式中的 10 称为十进制的基数， 10^2 、 10^1 、 10^0 、 10^{-1} 称为各数位的权。

任意一个十进制数 N 都可以表示成按权展开的多项式：

$$\begin{aligned} N &= d_{n-1} \times 10^{n-1} + d_{n-2} \times 10^{n-2} + \cdots + d_0 \times 10^0 + d_{-1} \times 10^{-1} + \cdots + d_{-m} \times 10^{-m} \\ &= \sum_{i=-m}^{n-1} d_i \times 10^i \end{aligned}$$

其中， d_i 是 0~9 共 10 个数字中的任意一个， m 是小数点右边的位数， n 是小数点左边的位数， i 是数位的序数。例如，543.21 可表示为

$$543.21 = 5 \times 10^2 + 4 \times 10^1 + 3 \times 10^0 + 2 \times 10^{-1} + 1 \times 10^{-2}$$

一般而言，对于用 R 进制表示的数 N ，可以按权展开为

$$\begin{aligned} N &= a_{n-1} \times R^{n-1} + a_{n-2} \times R^{n-2} + \cdots + a_0 \times R^0 + a_{-1} \times R^{-1} + \cdots + a_{-m} \times R^{-m} \\ &= \sum_{i=-m}^{n-1} a_i \times R^i \end{aligned}$$

式中, a_i 是 $0、1、\dots、(R-1)$ 中的任一个, $m、n$ 是正整数, R 是基数。在 R 进制中, 每个数字所表示的值是该数字与它相应的权 R^i 的乘积, 计数原则是“逢 R 进一”。

1. 二进制数

当 $R=2$ 时, 称为二进制计数制, 简称二进制。在二进制数中, 只有两个不同数码: 0 和 1 , 进位规律为“逢二进一”。任何一个数 N , 可用二进制表示为

$$N = a_{n-1} \times 2^{n-1} + a_{n-2} \times 2^{n-2} + \dots + a_0 \times 2^0 + a_{-1} \times 2^{-1} + \dots + a_{-m} \times 2^{-m}$$

$$= \sum_{i=-m}^{n-1} a_i \times 2^i$$

例如, 二进制数 1011.01 可表示为

$$(1011.01)_2 = 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 1 \times 2^0 + 0 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2}$$

2. 八进制数

当 $R=8$ 时, 称为八进制。在八进制中, 有 $0、1、2、\dots、7$ 共 8 个不同的数码, 采用“逢八进一”的原则进行计数。如 $(503)_8$ 可表示为

$$(503)_8 = 5 \times 8^2 + 0 \times 8^1 + 3 \times 8^0$$

3. 十六进制

当 $R=16$ 时, 称为十六进制。在十六进制中, 有 $0、1、2、\dots、9、A、B、C、D、E、F$ 共 16 个不同的数码, 进位方法是“逢十六进一”。

例如, $(3A8.0D)_{16}$ 可表示为

$$(3A8.0D)_{16} = 3 \times 16^2 + 10 \times 16^1 + 8 \times 16^0 + 0 \times 16^{-1} + 13 \times 16^{-2}$$

表 1.1 列出了二、八、十、十六进制数之间的对应关系。

表 1.1 各种进位制的对应关系

十进制	二进制	八进制	十六进制	十进制	二进制	八进制	十六进制
0	0	0	0	9	1001	11	9
1	1	1	1	10	1010	12	A
2	10	2	2	11	1011	13	B
3	11	3	3	12	1100	14	C
4	100	4	4	13	1101	15	D
5	101	5	5	14	1110	16	E
6	110	6	6	15	1111	17	F
7	111	7	7	16	10000	20	10
8	1000	10	8				

1.1.2 不同进制间的相互转换

1. 二、八、十六进制转换成十进制

根据各进制的定义表示方式, 按权展开相加, 即可将二进制数、八进制数、十六进制数转换成十进制数。

例 1 将数 $(10.101)_2$, $(46.12)_8$, $(2D.A4)_{16}$ 转换为十进制。

$$(10.101)_2 = 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0 + 1 \times 2^{-1} + 0 \times 2^{-2} + 1 \times 2^{-3} = 2.625$$

$$(46.12)_8 = 4 \times 8^1 + 6 \times 8^0 + 1 \times 8^{-1} + 2 \times 8^{-2} = 38.15625$$

$$(2D.A4)_{16} = 2 \times 16^1 + 13 \times 16^0 + 10 \times 16^{-1} + 4 \times 16^{-2} = 45.640625$$

2. 十进制数转换成二、八、十六进制数

任意十进制数 N 转换成 R 进制数, 需将整数部分和小数部分分开, 采用不同方法分别进行转换, 然后用小数点将这两部分连接起来。

(1) 整数部分: 除基取余法。

分别用基数 R 不断地去除 N 的整数, 直到商为零为止, 每次所得的余数依次排列即为相应进制的数码。最初得到的为最低有效数字, 最后得到的为最高有效数字。

例 2 将 $(168)_{10}$ 转换成二、八、十六进制数。

2	168	余数	
2	84	... 0	↑ 最低位
2	42	... 0	
2	21	... 0	
2	10	... 1	
2	5	... 1	
2	2	... 1	
2	1	... 0	
0		... 1	最高位

8	168	余数
8	21	... 0
8	2	... 5
0		... 2

16	168	余数
16	10	... 8
0		... A

$$(168)_{10} = (10101000)_2$$

$$(168)_{10} = (250)_8$$

$$(168)_{10} = (A8)_{16}$$

(2) 小数部分: 乘基取整法。

分别用基数 R ($R=2, 8$ 或 16) 不断地去乘 N 的小数, 直到积的小数部分为零(或直到所要求的位数)为止, 每次乘得的整数依次排列即为相应进制的数码。最初得到的为最高有效数字, 最后得到的为最低有效数字。

例 3 将 $(0.645)_{10}$ 转换成二、八、十六进制数(用小数点后五位表示)。

整数	0.645
×	2
1 ...	1.290
	0.29
×	2
0 ...	0.58
	0.58
×	2
1 ...	1.16
	0.16
×	2
0 ...	0.32
	0.32
×	2
0 ...	0.64

整数	0.645
×	8
5 ...	5.160
	0.16
×	8
1 ...	1.28
	0.28
×	8
2 ...	2.24
	0.24
×	8
1 ...	1.92
	0.92
×	8
7 ...	7.36

整数	0.645
×	16
A ...	10.320
	0.32
×	16
5 ...	5.12
	0.12
×	16
1 ...	1.92
	0.92
×	16
E ...	14.72
	0.72
×	16
B ...	11.52

故: $(0.645)_{10} = (0.10100)_2 = (0.51217)_8 = (0.A51EB)_{16}$

例 4 将 $(168.645)_{10}$ 转换成二、八、十六进制数。

根据例 2、例 3 可得

$$(168.645)_{10} = (10101000.10100)_2 = (250.51217)_8 = (A8.A51EB)_{16}$$

3. 二进制与八进制之间的相互转换

由于 $2^3 = 8$, 故可采用“合三为一”的原则, 即从小数点开始分别向左、右两边各以 3 位为一组进行二—八换算; 若不足 3 位的以 0 补足, 便可将二进制数转换为八进制数。反之, 采用“一分为三”的原则, 每位八进制数用三位二进制数表示, 就可将八进制数转换为二进制数。

例 5 将 $(101011.01101)_2$ 转换为八进制数。

$$\begin{array}{ccccccc} 101 & 011 & . & 011 & 010 \\ \downarrow & \downarrow & & \downarrow & \downarrow \\ 5 & 3 & . & 3 & 2 \end{array}$$

即 $(101011.01101)_2 = (53.32)_8$

例 6 将 $(123.45)_8$ 转换成二进制数。

$$\begin{array}{ccccccc} 1 & 2 & 3 & . & 4 & 5 \\ \downarrow & \downarrow & \downarrow & & \downarrow & \downarrow \\ 001 & 010 & 011 & . & 100 & 101 \end{array}$$

即 $(123.45)_8 = (1010011.100101)_2$

4. 二进制数与十六进制数之间的转换

由于 $2^4 = 16$, 故可采用“合四为一”的原则, 从小数点开始分别向左、右两边各以 4 位为一组进行二—十六换算; 若不足 4 位以 0 补足, 即可将二进制数转换为十六进制数。反之, 采用“一分为四”的原则, 每位十六进制数用 4 位二进制数表示, 便可将十六进制数转换为二进制数。

例 7 将 $(110101.011)_2$ 转换为十六进制数。

$$\begin{array}{ccccccc} 0011 & 0101 & . & 0110 \\ \downarrow & \downarrow & & \downarrow \\ 3 & 5 & . & 6 \end{array}$$

即 $(110101.011)_2 = (35.6)_{16}$

例 8 将 $(4A5B.6C)_{16}$ 转换为二进制数。

$$\begin{array}{ccccccc} 4 & A & 5 & B & . & 6 & C \\ \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow & & \downarrow & \downarrow \\ 0100 & 1010 & 0101 & 1011 & . & 0110 & 1100 \end{array}$$

即 $(4A5B.6C)_{16} = (100101001011011.011011)_2$

在程序设计中, 为了区分不同进制的数, 通常在数的后面加字母作为标注。其中, 字母 B(Binary) 表示二进制数; 字母 Q(Octal, 用字母 Q 而不用 O 主要是为区别数字 0) 表示八进制数; 字母 D(Decimal) 或不加字母表示十进制数; 字母 H(Hexadecimal) 表示十六进制数。如 1101B、57Q、512D、3AH 等。

1.2 二进制数的运算

1.2.1 二进制数的算术运算

二进制数只有 0 和 1 两个数字,其算术运算较为简单,加、减法遵循“逢二进一”、“借一当二”的原则。

1. 加法运算

规则: $0+0=0$; $0+1=1$; $1+0=1$; $1+1=10$ (有进位)

例 1 求 $1001\text{B}+1011\text{B}$ 。

$$\begin{array}{r} \text{被加数} \quad 1001 \\ \text{加数} \quad +1011 \\ \hline \text{进位} \quad 10010 \\ \text{和} \quad 10100 \end{array}$$

即 $1001\text{B}+1011\text{B}=10100\text{B}$

2. 减法运算

规则: $0-0=0$; $1-1=0$; $1-0=1$; $0-1=1$ (有借位)

例 2 求 $1100\text{B}-111\text{B}$ 。

$$\begin{array}{r} \text{被减数} \quad 1100 \\ \text{减数} \quad -111 \\ \hline \text{借位} \quad 0110 \\ \text{差} \quad 0101 \end{array}$$

即 $1100\text{B}-111\text{B}=101\text{B}$

3. 乘法运算

规则: $0 \times 0=0$; $0 \times 1=1 \times 0=0$; $1 \times 1=1$

例 3 求 $1011\text{B} \times 1101\text{B}$ 。

$$\begin{array}{r} \text{被乘数} \quad 1011 \\ \text{乘数} \quad \times 1101 \\ \hline 1011 \\ 0000 \\ 1011 \\ + 1011 \\ \hline \text{积} \quad 10001111 \end{array}$$

即 $1011\text{B} \times 1101\text{B}=10001111\text{B}$

4. 除法运算

规则: $0/1=0$; $1/1=1$

例 4 求 10100101B/1111B

$$\begin{array}{r}
 1011 \\
 1111 \overline{) 10100101} \\
 \underline{1111} \\
 1011 \\
 \underline{0000} \\
 10110 \\
 \underline{1111} \\
 1111 \\
 \underline{1111} \\
 0
 \end{array}$$

即 $10100101B/1111B=1011B$

1.2.2 二进制数的逻辑运算

1. “与”运算

“与”运算是实现“必须都有，否则就没有”这种逻辑关系的一种运算。运算符为“ $\cdot$ ”，其运算规则如下：

$$0 \cdot 0 = 0, 0 \cdot 1 = 1 \cdot 0 = 0, 1 \cdot 1 = 1$$

例 5 若 $X=1011B$, $Y=1001B$, 求 $X \cdot Y$ 。

$$\begin{array}{r}
 1011 \\
 \cdot 1001 \\
 \hline
 1001
 \end{array}$$

即 $X \cdot Y = 1001B$

2. “或”运算

“或”运算是实现“只要其中之一有，就有”这种逻辑关系的一种运算，其运算符为“ $+$ ”。“或”运算规则如下：

$$0+0=0, 0+1=1+0=1, 1+1=1$$

例 6 若 $X=10101B$, $Y=01101B$, 求 $X+Y$ 。

$$\begin{array}{r}
 10101 \\
 + 01101 \\
 \hline
 11101
 \end{array}$$

即 $X+Y=11101B$

3. “非”运算

“非”运算是实现“求反”这种逻辑的一种运算，如变量 A 的“非”运算记作 $\bar{A}$ 。其运算规则如下：

$$\bar{1}=0, \bar{0}=1$$

例7 若 $A=10101B$, 求 $\bar{A}$ 。

$$\bar{A}=\overline{10101}B=01010B$$

4. “异或”运算

“异或”运算是实现“必须不同, 否则就没有”这种逻辑的一种运算, 运算符为“ $\oplus$ ”。其运算规则是:

$$0\oplus 0=0, 0\oplus 1=1, 1\oplus 0=1, 1\oplus 1=0$$

例8 若 $X=1010B$, $Y=0110B$, 求 $X\oplus Y$ 。

$$\begin{array}{r} 1010 \\ \oplus 0110 \\ \hline 1100 \end{array}$$

即

$$X\oplus Y=1100B$$

1.3 带符号数的表示

1.3.1 机器数及真值

计算机在数的运算中, 不可避免地会遇到正数和负数, 那么正负符号如何表示呢? 由于计算机只能识别 0 和 1, 因此, 我们将一个二进制数的最高位用作符号位来表示这个数的正负。规定符号位用“0”表示正, 用“1”表示负。例如, $X=-1101010B$, $Y=+1101010B$, 则 X 表示为: $11101010B$, Y 表示为 $01101010B$ 。

可见, 一个二进制数连同符号位在内作为一个数, 称为机器数, 如 $11101010B$ 。而一般书写形式的数, 称为该机器数的真值, 如 $-1101010B$ 。计算机中机器数的表示方法有三种, 即原码、反码和补码。

1.3.2 数的码制

1. 原码

当正数的符号位用 0 表示, 负数的符号位用 1 表示, 数值部分用真值的绝对值来表示的二进制机器数称为原码, 用 $[X]_{\text{原}}$ 表示, 设 X 为整数。

若 $X=+X_{n-2}X_{n-3}\cdots X_1X_0$, 则 $[X]_{\text{原}}=0X_{n-2}X_{n-3}\cdots X_1X_0=X$;

若 $X=-X_{n-2}X_{n-3}\cdots X_1X_0$, 则 $[X]_{\text{原}}=1X_{n-2}X_{n-3}\cdots X_1X_0=2^{n-1}-X$ 。

其中, X 为 $n-1$ 位二进制数, X_{n-2} 、 X_{n-3} 、 $\cdots$ 、 X_1 、 X_0 为二进制数 0 或 1。例如 $+115$ 和 -115 在计算机中(设机器数的位数是 8)其原码可分别表示为

$$[+115]_{\text{原}}=01110011B; [-115]_{\text{原}}=11110011B$$

可见, 真值 X 与原码 $[X]_{\text{原}}$ 的关系为

$$[X]_{\text{原}}=\begin{cases} X, & 0\leq X<2^n \\ 2^{n-1}-X, & -2^{n-1}<X\leq 0 \end{cases}$$

值得注意的是, 由于 $[+0]_{\text{原}}=00000000B$, 而 $[-0]_{\text{原}}=10000000B$, 所以数 0 的原码不唯一。

8 位二进制原码能表示的范围是：-127~+127。

2. 反码

一个正数的反码，等于该数的原码；一个负数的反码，由它的正数的原码按位取反形成。反码用 $[X]_{\text{反}}$ 表示。

若 $X = -X_{n-2}X_{n-3}\cdots X_1X_0$ ，则 $[X]_{\text{反}} = 1\overline{X_{n-2}X_{n-3}\cdots X_1X_0}$ 。例如：X = +103，则 $[X]_{\text{反}} = [X]_{\text{原}} = 01100111\text{B}$ ；X = -103， $[X]_{\text{原}} = 11100111\text{B}$ ，则 $[X]_{\text{反}} = 10011000\text{B}$ 。

可见，

$$[X]_{\text{反}} = \begin{cases} X; & 0 \leq X < 2^{n-1}; \\ (2^{n-1} - 1) + X; & -2^{n-1} < X \leq 0. \end{cases}$$

注意：

(1) 8 位二进制反码能表示数的范围为：-127~+127。

(2) 在反码中，+0 与 -0 的表示方法不同。

3. 补码

在讨论补码之前，先介绍模(mod)的概念。

“模”是指一个计量系统的计数量程。如，时钟的模为 12。任何有模的计量器，均可化减法为加法运算。仍以时钟为例，设当前时钟指向 11 点，而准确时间为 7 点，调整时间的方法有两种，一种是时钟倒拨 4 小时，即 $11 - 4 = 7$ ；另一种是时钟正拨 8 小时，即 $11 + 8 = 12 + 7 = 7$ 。由此可见，在以 12 为模的系统中，加 8 和减 4 的效果是一样的，即

$$-4 = +8 \pmod{12}$$

下面引进补码表示法。对于 n 位计算机来说，数 X 的补码定义为

$$[X]_{\text{补}} = \begin{cases} X, & 0 \leq X < 2^{n-1}; \pmod{2^n} \\ 2^n + X, & -2^{n-1} \leq X \leq 0 \end{cases}$$

即正数的补码就是它本身，负数的补码是真值与模数相加而得。

例如，n = 8 时，

$$[+75]_{\text{补}} = 01001001\text{B}$$

$$[-73]_{\text{补}} = 10000000\text{B} - 01001001\text{B} = 10110111\text{B}$$

$$[0]_{\text{补}} = [+0]_{\text{补}} = [-0]_{\text{补}} = 00000000\text{B}$$

可见，数 0 的补码表示是唯一的。在用补码定义求负数补码的过程中，由于做减法不方便，一般该法不用。负数补码的求法：用原码求反码，再在数值末位加 1，即： $[X]_{\text{补}} = [X]_{\text{反}} + 1$ 。例如： $[-30]_{\text{补}} = [-30]_{\text{反}} + 1 = \overline{[+30]_{\text{原}}} + 1 = 11100001 + 1 = 11100010\text{B}$ 。8 位二进制补码能表示的范围为：-128 ~ +127，若超过此范围，则为溢出。

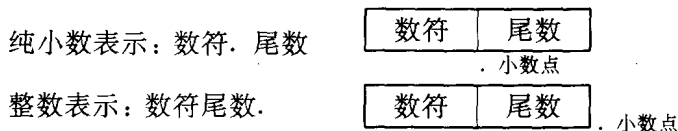
1.4 定点数和浮点数

计算机中的数，既有整数也有小数，但在计算机中小数并不以单独的信息存放。为了确定小数点的位置，通常采用两种方法表示：定点法和浮点法。

1. 定点法

定点法中约定所有数据的小数点隐含在某个固定位置。对于纯小数，小数点固定在数

符与数值之间；对于整数，则把小数点固定在数值部分的最后面，其格式为



其中，数符用来表示数的正负，正数为 0，负数为 1；尾数是指某数本身的数值部分。

定点法所能表示的数值范围很有限，当计算机采用定点法处理较大数值范围的运算时，很容易产生溢出。因此，为了扩大数的表示范围和精度，时常采用浮点表示。

2. 浮点法

浮点法中，数据的小数点位置不是固定不变的，而是可浮动的。因此，可将任意一个二进制数 N 表示成

$$N = \pm M \cdot 2^{\pm E}$$

其中， M 为尾数，为纯二进制小数， E 称为阶码。可见，一个浮点数有阶码和尾数两部分，且都带有表示正负的阶符与数符，其格式为



设阶码 E 的位数为 m 位，尾数 M 的位数为 n 位，则浮点数 N 的取值范围为

$$2^{-n}2^{-2^m+1} \leq |N| \leq (1-2^{-n})2^{2^m-1}$$

为了提高精度，发挥尾数有效位的最大作用，还规定尾数数字部分原码的最高位为 1，叫做规格化表示法。如 0.000101 表示为： $2^{-3} \times 0.101$ 。

1.5 BCD 码和 ASCII 码

1.5.1 BCD 码

人们习惯使用十进制数，为使计算机能识别、存储十进制数，并能直接使用十进制数进行运算，就需要对十进制数进行编码。将十进制数表示为二进制编码的形式，称为二—十进制编码，即 BCD(Binary Coded Decimal)码。

1 位十进制数有 0~9 共 10 个不同数码，至少需要由 4 位二进制数表示。4 位二进制数有 16 种组合，取其 10 种组合分别代表 10 个十进制数码。最常用的方法是 8421BCD 码，其中 8、4、2、1 分别为 4 位二进制数的位权值。表 1.2 给出了十进制数和 8421BCD 码的对应关系。

表 1.2 8421BCD 编码表

十进制数	8421BCD 码	十进制数	8421BCD 码
0	0000	5	0101
1	0001	6	0110
2	0010	7	0111
3	0011	8	1000
4	0100	9	1001

例 1 写出 69.25 的 BCD 码。

根据表 1.2, 可直接写出相应的 BCD 码:

$$69.25 = (01101001.00100101)_{\text{BCD}}$$

1.5.2 ASCII 码

目前国际上比较通用的是 1963 年美国标准学会 ANSI 制定的美国国家信息交换标准字符码(American Standard Code for Information Interchange), 简称 ASCII 码。它的编码如表 1.3 所示, 从表中可见, ASCII 码采用 7 位二进制编码, 它包括 26 个大写英文字母; 26 个小写英文字母; 10 个数字 0~9; 32 个通用控制符号; 34 个专用符号, 共 128 个字符。

表 1.3 ASCII 码表

列		0	1	2	3	4	5	6	7
行	MSB 位 654	000	001	010	011	100	101	110	111
	LSB 位 3210								
0	0000	NUL	DLE	SP	0	@	P	\	p
1	0001	SOH	DC ₁	!	1	A	Q	a	q
2	0010	STX	DC ₂	"	2	B	R	b	r
3	0011	ETX	DC ₃	#	3	C	S	c	s
4	0100	EOT	DC ₄	\$	4	D	T	d	t
5	0101	ENQ	NAK	%	5	E	U	e	u
6	0110	ACK	SYN	&	6	F	V	f	v
7	0111	BEL	ETB	'	7	G	W	g	w
8	1000	BS	CAN	(	8	H	X	h	x
9	1001	HT	EM	)	9	I	Y	i	y
A	1010	LF	SUB	*	:	J	Z	j	z
B	1011	VT	ESC	+	;	K	[	k	{
C	1100	FF	FS	,	<	L	\	l	
D	1101	CR	GS	-	=	M	]	m	}
E	1110	SO	RS	•	>	N	↑	n	~
F	1111	SI	HS	/	?	O	←	o	DEL

如果要确定一个数字、字母或符号的 ASCII 码, 可以先在表 1.3 中找到这个字符, 然后将字符所在行与列所对应的二进制数连接起来(列对应的 3 位在前, 行对应的 4 位在后), 所得到的 7 位二进制代码即为该字符的 ASCII 码。如, 大写字母 W 的 ASCII 码为 1010111B(57H)。

在计算机中传输 ASCII 码, 通常采用 8 位二进制数码, 因此, 最高有效位用做奇偶校验位, 用于检查代码在传输过程中是否发生差错。

如果字母 W 的 ASCII 码采用偶校验, 则在最左边的奇偶校验位上加一个“1”, 即为 11010111B, 使其变成偶数个“1”。

如果 W 采用奇校验, 则在最左边加一个“0”, 即为 01010111B, 变成奇数个“1”。

1.6 微型计算机的组成及工作过程

1.6.1 基本组成

微型计算机是大规模集成电路技术和计算机技术相结合的产物,是目前最为广泛应用的一种计算机。这里,通过对微型计算机的基本组成的介绍,使读者了解计算机的各主要部件的功能。

微型计算机的基本组成如图 1.1 所示,它由中央处理器(CPU)、存储器(M)、输入输出接口(I/O 接口)和系统总线(BUS)构成。

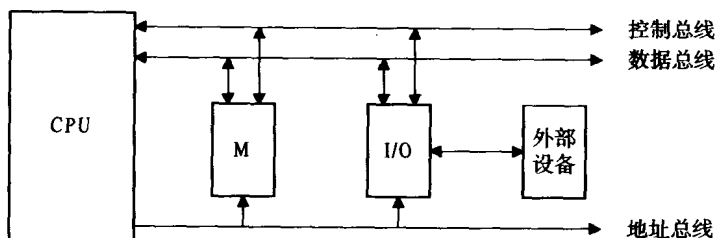


图 1.1 微型计算机的基本组成

1. 中央处理器 CPU

CPU (Central Processing Unit) 是计算机的核心部件,它由运算器和控制器组成,完成计算机的运算和控制功能。

运算器又称算术逻辑部件(ALU, Aithmetieal Logic Unit),主要完成对数据的算术运算和逻辑运算。

控制器(Contrroller)是整个计算机的指挥中心,它负责从内部存储器中取出指令并对指令进行分析、判断,并根据指令发出控制信号,使计算机的有关部件及设备有条不紊地协调工作,保证计算机能自动、连续地运行。

CPU 中还包括若干寄存器(Register),它们的作用是存放运算过程中的各种数据、地址或其它信息。寄存器种类很多,主要有:

通用寄存器:向 ALU 提供运算数据,或保留运算中间或最终的结果。

累加器 A:这是一个使用相对频繁的特殊的通用寄存器,有重复累加数据的功能。

程序计数器 PC:存放将要执行的指令地址。

指令存储器 IR:存放根据 PC 的内容从存储器中取出的指令。

在微型计算机中,CPU 一般集成在一块被称为微处理器(MPU, Micro Processing Unit)的芯片上。

2. 存储器 M

存储器(Memory)是具有记忆功能的部件,用来存储数据和程序。存储器根据其位置不同可分为两类:内存储器和外存储器。内存储器(简称内存)和 CPU 直接相连,存放当前要运行的程序和数,故也称主存储器(简称主存)。它的特点是存取速度快,基本上可与

CPU 处理速度相匹配,但价格较贵,能存储的信息量较小。外存储器(简称外存)又称辅助存储器,主要用于保存暂时不用但又需长期保留的程序和数据。存放在外存的程序必须调入内存才能进行。外存的存取速度相对较慢,但价格较便宜,可保存的信息量大。

CPU 和内存存储器合起来称为计算机的主机。外存通过专门的输入输出接口与主机相连。外存与其它的输入输出设备统称为外部设备。

半导体存储器,按其工作方式可分为随机存取存储器 RAM(Random Access Memory)和只读存储器 ROM(Read Only Memory)两种。对存储器存入信息的操作称为写入(Write),从存储器取出信息的操作称为读出(Read)。所以 RAM 中存放的信息可随机地写入或读出,计算机掉电后,RAM 中的内容随之消失。ROM 中的信息只能读出而不能写入,计算机掉电后,ROM 中的内容保持不变。

存储器中最小的存储单位称为一个存储位(bit),用来表示 1 位二进制信息。将存储器的每 8 个二进制位组合为一个存储单元,称为字节(byte)。每个存储单元都有一个编号,称为地址(Address)。CPU 对存储单元的选择都是通过地址来进行的。存储单元的地址以二进制数表示,称为地址码。地址码的宽度(位数)表明了可以访问的存储单元的数目。

CPU 对主存进行操作时,通常是将若干个二进位作为一个整体存入或取出的,这一组二进位代码称为一个字(Word),其包含的二进位个数称为字长,一般为字节的整数倍。

外存储器目前使用最多的是磁表面存储器和光存储器两种。磁表面存储器是将磁性材料沉积在基体上形成记录介质,并以磁头与记录介质的相对运动来存取信息。光存储器主要是光盘(Optical Disk),现称 CD(Compact Disk)。光盘用光学方式读写信息,存储的信息量比磁存储器的信息量大得多,因此受到广大用户的青睐。

3. 输入/输出接口(I/O 接口)

输入/输出(I/O)接口由大规模集成电路组成的 I/O 器件构成,用来连接主机和相应的 I/O 设备(如:键盘、鼠标、显示器、打印机等),使得这些设备和主机之间传送的数据、信息在形式上和速度上都能匹配。不同的 I/O 设备必须配置与其相适应的 I/O 接口。

4. 总线

总线(BUS)是计算机各部件之间传送信息的公共通道。微机中有内部总线和外部总线两类。内部总线是 CPU 内部之间的连线。外部总线是指 CPU 与其它部件之间的连线。外部总线有三种:数据总线 DB(Data Bus),地址总线 AB(Address Bus)和控制总线 CB(Control Bus)。

数据总线用来传送数据,其位数一般与处理器字长相同。数据总线具有双向传送数据的功能。

地址总线用来传送地址信息。它能把地址信息从 CPU 传送到存储器或 I/O 接口,指出相应的存储单元或 I/O 设备。

地址总线的数目决定了 CPU 能直接寻址的最大存储空间。若地址总线由 16 根并行线组成,则 CPU 的寻址空间为 2^{16} ,存储地址编址范围为 0000H~0FFFFH。地址总线具有单向传送地址的功能。

控制总线用来传输控制信号。这些控制信号控制计算机按一定的时序,有规律地自动工作。