



微课视频

## 第 3 章



# 存储结构

本章以 AT89C51 为模型机,介绍 MCS-51 系列单片机存储结构。

### 3.1 基本特性

采用哈佛型存储结构,程序存储器和数据存储器在物理上是分开的,具有独立的寻址机构和寻址指令。程序存储器采用 EPROM、EEPROM 或 Flash 存储器,数据存储器采用静态存储器(SRAM)或动态存储器(DRAM)。

内部集成 4KB 程序存储器(ROM)、256B 数据存储器(RAM),可外部扩展 64KB(最大)程序存储器(ROM)和 64KB(最大)数据存储器(RAM)。

在物理结构上,存储系统可以分为 4 个存储空间,即片内 RAM、片内 ROM 和片外 RAM、片外 ROM,如图 3-1 所示。

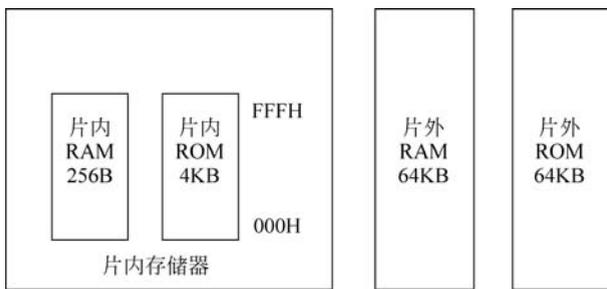


图 3-1 存储系统地址分布

### 3.2 程序存储器

程序存储器用来存放程序和数据表格,采用 16 位程序计数器(PC)和 16 位地址总线,最大寻址空间为 64KB。

程序存储器物理上可分为片内和片外两部分,共享 64KB 程序存储地址空间。

用引脚  $\overline{EA}$  确定 CPU 对内部程序存储器和外部程序存储器的使用选择。

当  $\overline{EA}=0$  时, CPU 从外部 ROM 的 0000H 单元开始执行程序。当  $\overline{EA}=1$  时, 从内部 ROM 的 0000H 单元开始执行, 当地址超过 4KB 时自动转向外部 ROM 的 1000H 单元。

片内程序存储区 0000H~002AH 作为系统保留使用。

0000H~0002H 单元: 主程序入口地址。复位时程序计数器  $PC=0000H$ , 指向该单元。该单元存放一条绝对跳转指令(SJMP), 跳转到主程序首地址。

0003H~000AH 单元: 外部中断  $\overline{INT0}$  中断服务程序入口地址。该单元存放一条绝对跳转指令(SJMP), 跳转到  $\overline{INT0}$  中断处理程序首地址。

000BH~0012H 单元: 定时/计数器 T/C0 溢出中断处理程序入口地址。该单元存放一条绝对跳转指令(SJMP), 跳转到 T/C0 溢出中断处理程序首地址。

0013H~001AH 单元: 外部中断  $\overline{INT1}$  中断服务程序入口地址。该单元存放一条绝对跳转指令(SJMP), 跳转到  $\overline{INT1}$  中断处理程序首地址。

001BH~0022H 单元: 定时/计数器 T/C1 中断服务程序入口地址。该单元存放一条绝对跳转指令(SJMP), 跳转到 T/C1 溢出中断处理程序首地址。

0023H~002AH 单元: 串行口通信中断服务程序入口地址。该单元存放一条绝对跳转指令(SJMP), 跳转到串行通信中断处理程序首地址。

### 3.3 数据存储器的

系统中 RAM 分为内部 RAM 和外部 RAM 两部分, 用 MOV 指令访问内部数据存储单元, 用 MOVX 指令访问外部数据存储单元。

#### 3.3.1 数据存储器地址分布

片内和片外数据存储器地址分布如图 3-2 所示。

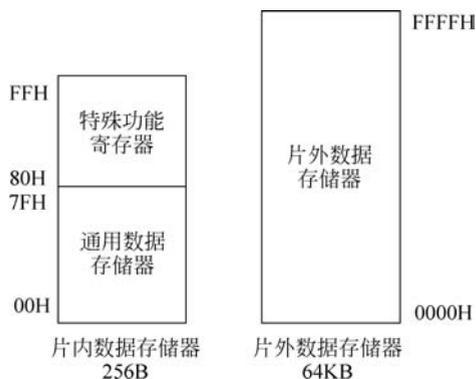


图 3-2 片内和片外数据存储器地址分布

### 3.3.2 片内 RAM

片内 RAM 按功能划分为工作寄存器区、位寻址区、数据缓冲区(RAM)和特殊功能寄存器(SFR)区四个区域,地址空间分配见图 3-3。

#### 1. 工作寄存器区

地址范围为 00H~1FH,32 字节,分为 4 组,每组 8 个寄存器,标识为 R0~R7。任何时刻只有一组作为当前工作寄存器组使用,由程序状态字 PSW 中的 RS1 和 RS0 选择,见表 3-1。



图 3-3 片内 RAM 地址分布

表 3-1 当前寄存器组选择

RS1	RS0	工作组寄存器(地址)
0	0	0 组(00H~07H)
0	1	1 组(08H~0FH)
1	0	2 组(10H~17H)
1	1	3 组(18H~1FH)

通过软件设置 RS1、RS0 以设置当前寄存器组。单片机复位后,默认 0 组为当前工作寄存器组。

#### 2. 位寻址区

地址范围为 20H~2FH,16 字节,共计  $16 \times 8 = 128$  位。每个单元有一个字节地址,字节地址范围为 20H~2FH。每位有一个位地址,位地址范围为 00H~7FH。位寻址区每一位都可作为一个软件触发器使用,通常把各种状态、位控制变量保存在位寻址区。

#### 3. 数据缓冲区

地址范围为 30H~7FH,用户数据区,共 80 字节单元,用作用户的数据存储区。堆栈也可设置在该区域。

#### 4. 特殊功能寄存器区

地址范围为 80H~FFH,特殊功能寄存器(SFR)区。系统把片内寄存器和 I/O 端口映射在该区域存储单元,对 I/O 端口的操作实际上就是对相应存储单元的操作。

SFR 字节地址见表 3-2。

表 3-2 SFR 字节地址

标识符	名称	地址	标识符	名称	地址
ACC	累加器	E0H	DPTR	数据指针	83H/82H
B	B 寄存器	F0H	P0	端口 0	80H
PSW	程序状态字	D0H	P1	端口 1	90H
SP	堆栈指针	81H	P2	端口 2	A0H

续表

标识符	名称	地址	标识符	名称	地址
P3	端口 3	B0H	TL0	定时/计数 0 初值	8AH
IP	中断优先级	B8H	TH1	定时/计数 1 初值	8DH
IE	中断允许	A8H	TL1	定时/计数 1 初值	8BH
TMOD	定时/计数方式	89H	SCON	串口控制寄存器	98H
TCON	定时/计数控制	88H	SBUF	串口数据寄存器	99H
TH0	定时/计数 0 初值	8CH	PCON	电源控制寄存器	97H

### 3.3.3 特殊功能寄存器

系统特殊功能寄存器映射为内部数据存储器的存储单元,每个特殊功能寄存器都有相应单元地址。

#### 1. 程序计数器(PC)

16 位地址寄存器,存放将要执行的指令地址,寻址范围为 0000H~FFFFH(64KB)。

复位时 PC=0000H,即系统复位后,CPU 从程序存储器 ROM 的 0000H 单元开始执行程序。

#### 2. 数据指针(DPTR)

由 2 个 8 位寄存器构成,高 8 位寄存器 DPH 和低 8 位寄存器 DPL 构成 16 位的寄存器 DPTR,用来存放外部 RAM 的地址,作为 CPU 访问外部 RAM 的数据指针。

CPU 的查表指令使用 DPTR 提供 ROM 中表格的首地址。CPU 访问外部 RAM 中的数据或 ROM 中的表格、常数,必须借助 DPTR 作指针来实现数据的读取访问。

#### 3. 程序状态字(PSW)

8 位寄存器,表征程序执行的状态信息,各位定义如图 3-4 所示。

D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
CY	AC	F0	RS1	RS0	OV	—	P

图 3-4 8 位寄存器定义

CY(PSW.7): 进位标志。在加减法运算中,累加器 A 的最高位 D7 有进位或借位,则 CY=1,否则 CY=0。

AC(PSW.6): 辅助进位位。在加减法运算中,累加器 A 的低 4 位向高位 4 位有进位或借位,则 CY=1,否则 CY=0。

F0(PSW.5): 用户标志位。由用户来定义和使用。

RS1,RS0: 当前工作寄存器组选择位。选定当前工作寄存器组。

OV(PSW.2): 溢出标志位。当运算结果溢出时,OV 置 1。

P(PSW.0): 奇偶标志位。累加器 A 中 1 的个数为奇数个时为 1,A 中 1 的个数为偶数时为 0。

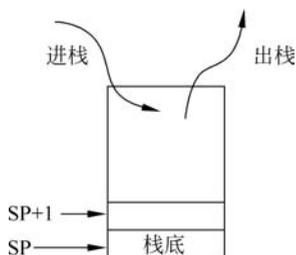


图 3-5 堆栈结构

#### 4. 堆栈指针(SP)

8 位寄存器, 指示堆栈栈顶地址。

堆栈是在内存单元专门用来按照先进后出方式存取的区域。在使用堆栈之前, 先给 SP 赋值, 以规定堆栈的起始位置, 称为栈底。在数据压入堆栈后, SP 内容自动加 1, 随着数据不断进栈, SP 向上增长, 如图 3-5 所示。

系统复位后, SP 总是初始化到内部 RAM 地址 07H。堆栈有专门访问指令 PUSH 和 POP。

### 3.4 最小系统

由 AT89C51 构成的最小系统见图 3-6, 包括时钟电路、上电复位电路和按键复位电路。系统运行点亮一个 LED, R1 为 LED 限流电阻。

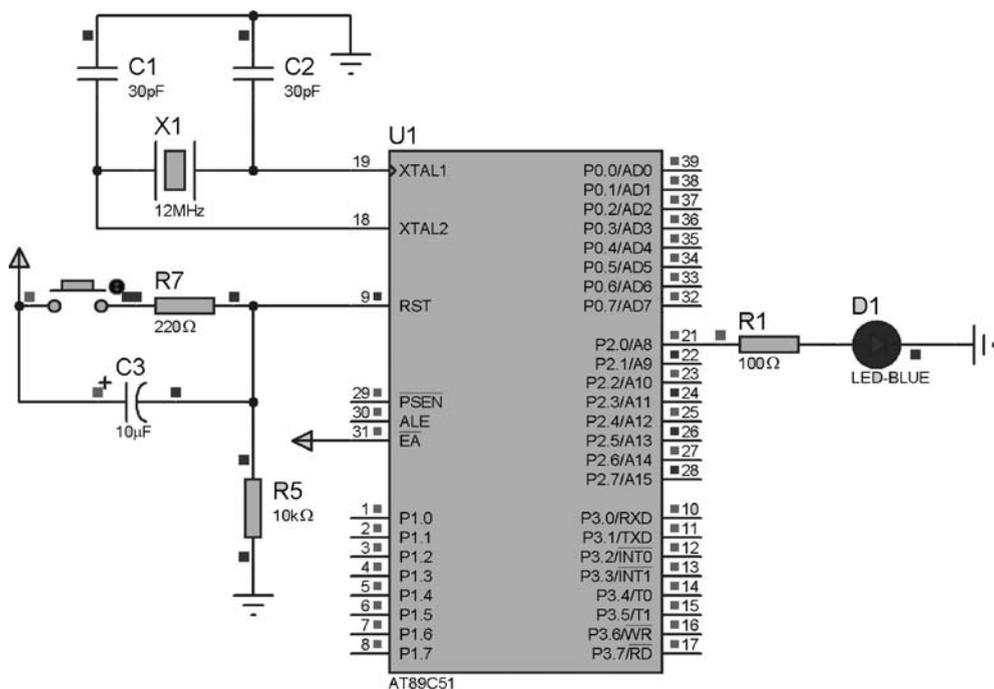


图 3-6 最小系统

注: 本书电路图由 Proteus 7.0 绘制, 器件符号遵循国际规范。

#### 【应用举例】

```
#include <reg51.h>           //C51 包含文件
sbit LED = P2^0;           //定义 LED 控制位
void main()
```

```
{  
    LED = 1;           //点亮发光二极管  
    while(1);  
}
```

## 习题

1. 片内程序存储器 00H~2AH 系统保留单元的作用是什么?
2. 简述哈佛存储结构的特点和意义。
3. 简述工作寄存器组的结构及设置工作寄存器组的意义。
4. 什么是堆栈? 其作用是什么?
5. 简述程序计数器(PC)的工作过程。



# 第二部分 单片机C语言程序设计



用 C 语言进行嵌入式系统开发已成为业界主流,也是单片机教学的首选。C 语言程序设计是“单片机原理与技术”课程的先修课程,用于 MCS-51 系列单片机开发的 C 语言称为 C51,在数据类型、程序结构、基本语句上,与 C 语言有非常大的相似度。本部分在先修课程 C 语言程序设计基础上,介绍 C51 的数据类型、程序结构和函数设计,突出 C51 特有的数据类型、存储类型及其对特殊功能寄存器、位寻址的定义和应用。

本部分包括:

## 第 4 章 数据类型与基本运算

本章介绍 C51 的程序结构与数据类型,介绍变量和常量的存储器类型定义及其在单片机程序设计中的作用,讲述 C51 的基本运算和复合运算。

## 第 5 章 程序控制语句

本章介绍条件语句 if、开关语句 switch 的基本语法,以实现程序的有条件跳转与分支。讲述 while、do while 和 for 语句设计方法和语法要求,实现循环体结构的程序设计。

## 第 6 章 函数

函数是模块化程序设计的核心,也是提高程序设计水平的关键技能。本章介绍 C51 函数的定义、说明、调用及参数传递。





## 4.1 C51 程序结构

用于 MCS-51 系列单片机开发的 C 语言称为 C51,在数据类型、程序结构、基本语句、平台使用等方面,C51 与 C 语言有非常大的相似度。

### 1. C51

由于具有良好的结构性和模块化,用 C 语言书写的程序容易阅读和维护,具有良好的可移植性,功能化的代码能够很方便地从一个工程移植到另一个工程。

相对于汇编语言,用 C 语言编写程序更符合人类的思考习惯,开发者可以更专心考虑算法,而不必十分熟悉处理器的工作过程。

C51 支持所有 51 系列单片机开发,Keil  $\mu$  Vision 提供了良好的 C51 开发和调试环境。

### 2. 程序结构

下面为一个简单而完整的 C51 程序,实现最小系统点亮一个 LED 的功能,接口电路见图 4-1。

```
#include <reg51.h>           //C51 包含文件
sbit LED = P2^0;
void main()                  //主程序
{
    LED = 1;                 //点亮发光二极管
    while(1);
}
```

该程序在 KEIL 平台上编辑、编译、连接、运行后,可驱动连接在 P2.0 引脚上的 LED 发光。

C51 程序数据类型、语法、语句、函数定义等类似于一般 C 语言程序。

C51 应用程序有且只有一个主函数 main(),作为程序运行的入口。

{ } 中间的内容为程序的主体,称为程序体。

C51 用 // 和 /\* ... \*/ 对程序中的任何部分作注释。