

# 第 12 章 I<sup>2</sup>C 接口

## 本章目标

- 了解 I<sup>2</sup>C 总线协议
- 掌握 S3C2410/S3C2440 中 I<sup>2</sup>C 接口的使用方法

## 12.1 I<sup>2</sup>C 总线协议及硬件介绍

### 12.1.1 I<sup>2</sup>C 总线协议

#### 1. I<sup>2</sup>C 总线的概念

I<sup>2</sup>C (Inter-Integrated Circuit, 又称 IIC) 总线是一种由 PHILIPS 公司开发的串行总线, 用于连接微控制器及其外围设备, 它具有如下特点。

- 只有两条总线线路: 一条串行数据线 (SDA), 一条串行时钟线 (SCL)。
- 每个连接到总线的器件都可以使用软件根据它的惟一的地址来识别。
- 传输数据的设备间是简单的主/从关系。
- 主机可以用作主机发送器或主机接收器。
- 它是一个真正的多主机总线, 两个或多个主机同时发起数据传输时, 可以通过冲突检测和仲裁来防止数据被破坏。
- 串行的 8 位双向数据传输, 位速率在标准模式下可达 100kbit/s, 在快速模式下可达 400kbit/s, 在高速模式下可达 3.4Mbit/s。
- 片上的滤波器可以增加抗干扰功能, 保证数据的完整。
- 连接到同一总线上的 IC 数量只受到总线的最大电容 400pF 的限制。

图 12.1 是一条 I<sup>2</sup>C 总线上多个设备相连的例子。

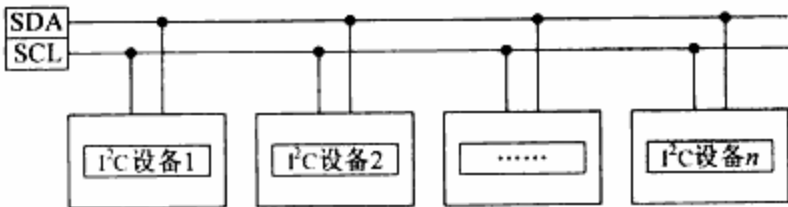


图 12.1 I<sup>2</sup>C 总线设备互连

先说明一些术语，如表 12.1 所示。

表 12.1 I<sup>2</sup>C 总线术语的定义

术 语	描 述
发送器	发送数据到总线的器件
接收器	从总线接收数据的器件
主机	发起/停止数据传输、提供时钟信号的器件
从机	被主机寻址的器件
多主机	可以有多个主机试图去控制总线，但是不会破坏数据
仲裁	当多个主机试图去控制总线时，通过仲裁可以使得只有一个主机获得总线控制权，并且它传输的信息不被破坏
同步	多个器件同步时钟信号的过程

## 2. I<sup>2</sup>C 总线的信号类型

I<sup>2</sup>C 总线在传送数据过程中共有 3 种类型信号：开始信号、结束信号和响应信号。

- (1) 开始信号 (S)：SCL 为高电平时，SDA 由高电平向低电平跳变，开始传送数据。
- (2) 结束信号 (P)：SCL 为低电平时，SDA 由低电平向高电平跳变，结束传送数据。
- (3) 响应信号 (ACK)：接收器在接收到 8 位数据后，在第 9 个时钟周期，拉低 SDA 电平。

它们的波形如图 12.2、12.3 所示。

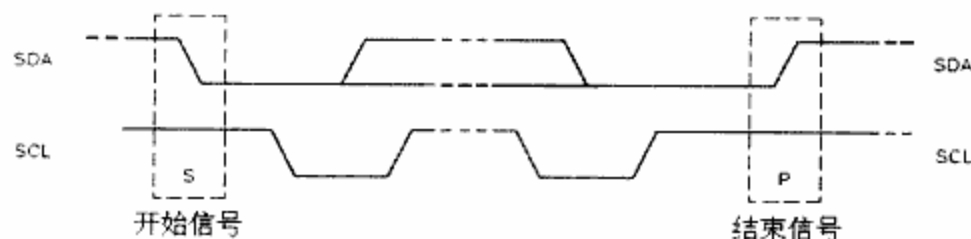


图 12.2 开始信号 (S) 和结束信号 (P)

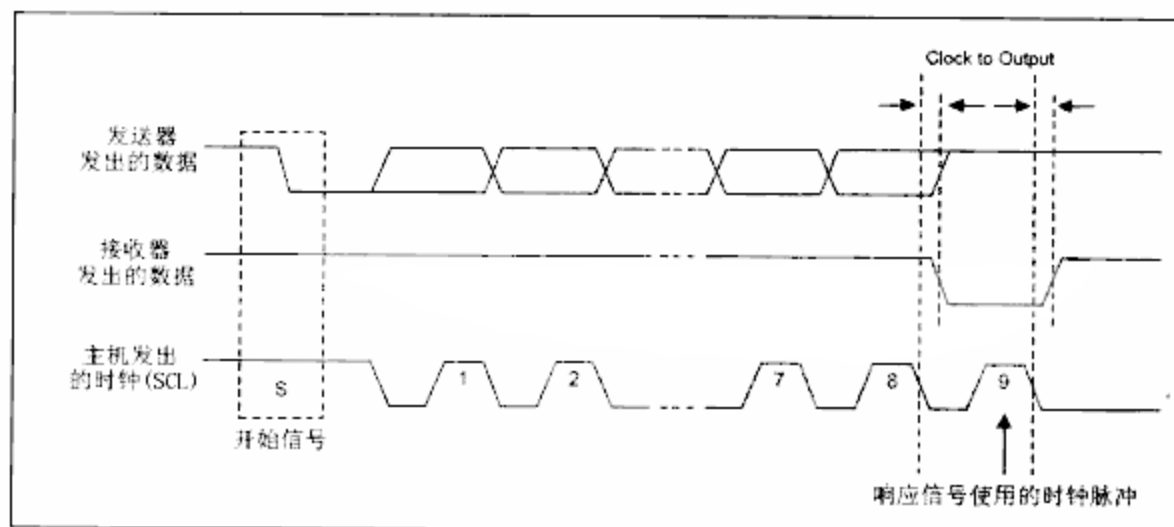


图 12.3 应答信号 (ACK)

SDA 上传输的数据必须在 SCL 为高电平期间保持稳定，SDA 上的数据只能在 SCL 为低电平期间变化，如图 12.4 所示。

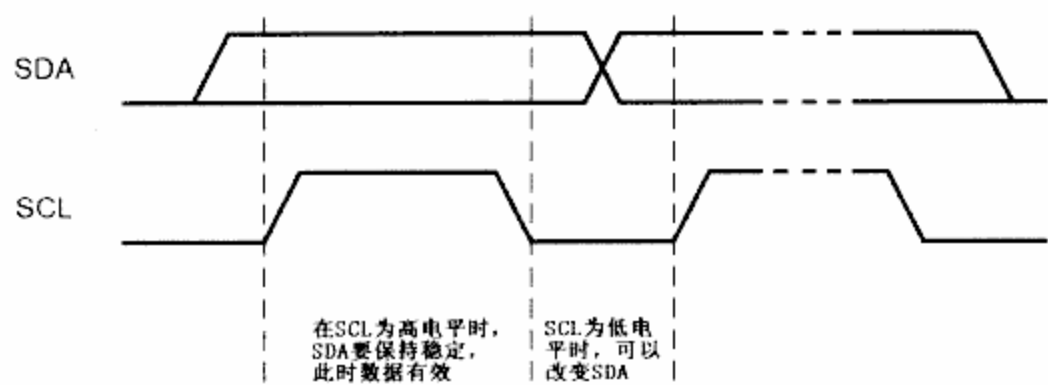


图 12.4 I<sup>2</sup>C 总线的位传输

3. I<sup>2</sup>C 总线的数据传输格式

发送到 SDA 线上的每个字节必须是 8 位的，每次传输可以发送的字节数量不受限制。每个字节后必须跟一个响应位。首先传输的是数据的最高位（MSB）。如果从机要完成一些其他功能后（例如一个内部中断服务程序）才能继续接收或发送下一个字节，从机可以拉低 SCL 迫使主机进入等待状态。当从机准备好接收下一个数据并释放 SCL 后，数据传输继续。如果主机在传输数据期间也需要完成一些其他功能（例如一个内部中断服务程序）也可以拉低 SCL 以占住总线。

启动一个传输时，主机先发出 S 信号，然后发出 8 位数据。这 8 位数据中前 7 位为从机的地址，第 8 位表示传输的方向（0 表示写操作，1 表示读操作）。被选中的从机发出响应信号。紧接着传输一系列字节及其响应位。最后，主机发出 P 信号结束本次传输。

图 12.5 是几种 I<sup>2</sup>C 总线上数据传输的格式。

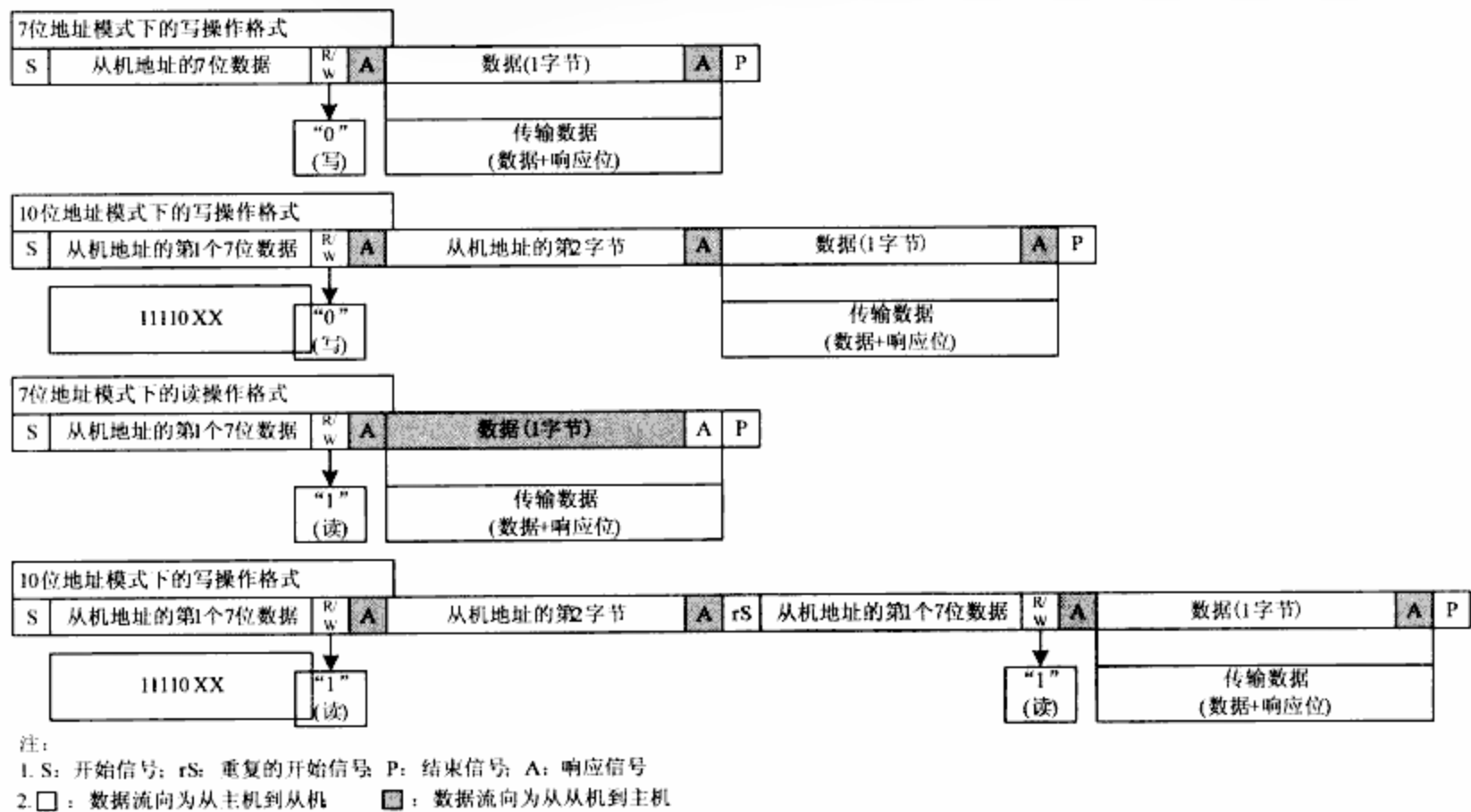


图 12.5 I<sup>2</sup>C 总线上数据传输的格式

并非每传输 8 位数据之后，都会有 ACK 信号，有以下 3 种例外。

(1) 当从机不能响应从机地址时（例如它正忙于其他事而无法响应 I<sup>2</sup>C 总线的操作，或者这个地址没有对应的从机），在第 9 个 SCL 周期内 SDA 线没有被拉低，即没有 ACK 信号。这时，主机发出一个 P 信号终止传输或者重新发出一个 S 信号开始新的传输。

(2) 如果从机接收器在传输过程中不能接收更多的数据时, 它也不会发出 ACK 信号。这样, 主机就可以意识到这点, 从而发出一个 P 信号终止传输或者重新发出一个 S 信号开始新的传输。

(3) 主机接收器在接收到最后一个字节后, 也不会发出 ACK 信号。于是, 从机发送器释放 SDA 线, 以允许主机发出 P 信号结束传输。

### 12.1.2 S3C2410/S3C2440 I<sup>2</sup>C 总线控制器

#### 1. S3C2410/S3C2440 I<sup>2</sup>C 总线控制器寄存器介绍

S3C2410/S3C2440 的 I<sup>2</sup>C 接口有 4 种工作模式: 主机发送器、主机接收器、从机发送器、从机接收器。其内部结构如图 12.6 所示。

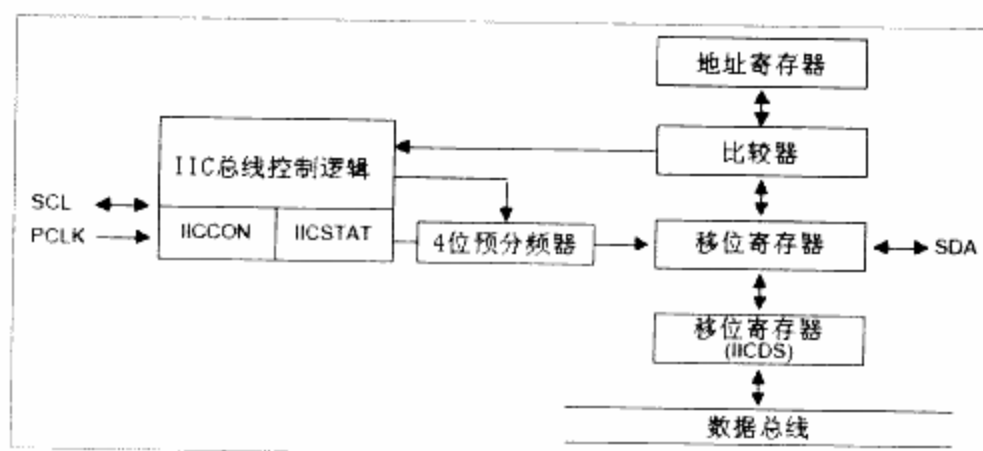


图 12.6 I<sup>2</sup>C 控制器结构框图

从图 12.6 可知, S3C2410/S3C2440 提供 4 个寄存器来完成所有的 I<sup>2</sup>C 操作。SDA 线上的数据从 IICDS 寄存器发出, 或传入 IICDS 寄存器中; IICADD 寄存器中保存 S3C2410/S3C2440 当作从机时的地址; IICCON、IICSTAT 两个寄存器用来控制或标识各种状态, 比如选择工作模式, 发出 S 信号、P 信号, 决定是否发出 ACK 信号, 检测是否收到 ACK 信号。各寄存器的用法如下。

(1) IICCON 寄存器 (Multi-master IIC-bus control)。

IICCON 寄存器用于控制是否发出 ACK 信号、设置发送器的时钟、开启 I<sup>2</sup>C 中断, 并标识中断是否发生。它的各位含义如表 12.2 所示。

表 12.2 IICCON 寄存器的格式

功 能	位	说 明
ACK 信号使能	[7]	0 = 禁止, 1 = 使能 在发送模式, 此位无意义; 在接收模式, 此位使能时, SDA 线在响应周期内将被拉低, 即发出 ACK 信号
发送模式时钟源选择	[6]	0 = IICCLK 为 PCLK/16, 1 = IICCLK 为 PCLK/512
发送/接收中断使能	[5]	0 = I <sup>2</sup> C 总线 Tx/Rx 中断禁止, 1 = I <sup>2</sup> C 总线 Tx/Rx 中断使能
中断标记	[4]	此位用来标识是否有 I <sup>2</sup> C 中断发生, 读出为 0 时表示没有中断发生, 读出为 1 时表示有中断发生。当此位为 1 时, SCL 线被拉低, 此时所有 I <sup>2</sup> C 传输停止; 如果要继续传输, 需写入 0 清除它
发送模式时钟分频系数	[3:0]	发送器时钟 = IICCLK / (IICCON[3:0] + 1)



使用 IICCON 寄存器时，有如下注意事项。

① 发送模式的时钟频率由位[6]、位[3:0]联合决定。另外，当 IICCON[6]=0 时，IICCON[3:0]不能取 0 或 1。

② I<sup>2</sup>C 中断在以下 3 种情况下发生：当发出地址信息或接收到一个从机地址并且吻合时，当总线仲裁失败时，当发送/接收完一个字节的数（包括响应位）时。

③ 基于 SDA、SCL 线上时间特性的考虑，要发送数据时，先将数据写入 IICDS 寄存器，然后再清除中断。

④ 如果 IICCON[5]=0，IICCON[4]将不能正常工作。所以，即使不使用 I<sup>2</sup>C 中断，也要将 IICCON[5]设为 1。

(2) IICSTAT 寄存器 (Multi-master IIC-bus control/status)。

IICSTAT 寄存器用于选择 I<sup>2</sup>C 接口的工作模式，发出 S 信号、P 信号，使能接收/发送功能，并标识各种状态，比如总线仲裁是否成功、作为从机时是否被寻址、是否接收到 0 地址、是否接收到 ACK 信号等。

IICSTAT 寄存器的各位如表 12.3 所示。

表 12.3 IICSTAT 寄存器的格式

功 能	位	说 明
工作模式	[7:6]	0b00: 从机接收器 0b01: 从机发送器 0b10: 主机接收器 0b11: 主机发送器
忙状态位/S 信号、P 信号	[5]	读此位时 0: 总线空闲, 1: 总线忙 写此位时 0: 发出 P 信号, 1: 发出 S 信号。当发出 S 信号后, IICDS 寄存器中的数据将被自动发送。
串行输出使能位	[4]	0: 禁止接收/发送功能, 1: 使能接收/发送功能
仲裁状态	[3]	0: 总线仲裁成功, 1: 总线仲裁失败
从机地址状态	[2]	作为从机时, 在检测到 S/P 信号时此位被自动清 0; 接收到的地址与 IICADD 寄存器中的值相等时, 此位被置 1
0 地址状态	[1]	在检测到 S/P 信号时此位被自动清 0; 接收到的地址为 0b00000000 时, 此位被置 1
最后一位的状态	[0]	0: 接收到的最后一位为 0 (接收到 ACK 信号); 1: 接收到的最后一位为 1 (没有接收到 ACK 信号)

(3) IICADD 寄存器 (Multi-master IIC-bus address)。

用到 IICADD 寄存器的位[7:1]，表示从机地址。IICADD 寄存器在串行输出使能位 IICSTAT[4]为 0 时，才可以写入；在任何时间都可以读出。

(4) IICDS 寄存器 (Multi-master IIC-bus Tx/Rx data shift)。

用到 IICDS 寄存器的位[7:0]，其中保存的是要发送或已经接收的数据。IICDS 寄存器在串行输出使能位 IICSTAT[4]为 1 时，才可以写入；在任何时间都可以读出。

## 2. S3C2410/S3C2440 I<sup>2</sup>C 总线操作方法

启动或恢复 S3C2410/S3C2440 的 I<sup>2</sup>C 传输有以下两种方法。

(1) 当 IICCON[4]即中断状态位为 0 时, 通过写 IICSTAT 寄存器启动 I<sup>2</sup>C 操作。有以下两种情况。

① 在主机模式, 令 IICSTAT[5:4]等于 0b11, 将发出 S 信号和 IICDS 寄存器的数据 (寻址), 令 IICSTAT[5:4]等于 0b01, 将发出 P 信号。

② 在从机模式, 令 IICSTAT[4]等于 1 将等待其他主机发出 S 信号及地址信息。

(2) 当 IICCON[4]即中断状态位为 1 时, 表示 I<sup>2</sup>C 操作被暂停。在这期间设置好其他寄存器之后, 向 IICCON[4]写入 0 即可恢复 I<sup>2</sup>C 操作。所谓“设置其他寄存器”, 有以下 3 种情况。

① 对于主机模式, 可以按照上面①的方法写 IICSTAT 寄存器, 恢复 I<sup>2</sup>C 操作后即可发出 S 信号和 IICDS 寄存器的值 (寻址), 或发出 P 信号。

② 对于发送器, 可以将下一个要发送的数据写入 IICDS 寄存器中, 恢复 I<sup>2</sup>C 操作后即可发出这个数据。

③ 对于接收器, 可以从 IICDS 寄存器中读出接收到的数据。最后向 IICCON[4]写入 0 的同时, 设置 IICCON[7]以决定在接收到下一个数据后是否发出 ACK 信号。

通过中断服务程序来驱动 I<sup>2</sup>C 传输。

(1) 当仲裁失败时发生中断——本次传输没有抢到总线, 可以稍后继续。

(2) 对于主机模式, 当发出 S 信号、地址信息并经过一个 SCL 周期 (对应 ACK 信号) 后, 发生中断——主机可在此时判断是否成功寻址到从机。

(3) 对于从机模式, 当接收到的地址与 IICADD 寄存器吻合时, 先发出 ACK 信号, 然后发生中断——从机可在此时准备后续的传输。

(4) 对于发送器, 当发送完一个数据并经过一个 SCL 周期 (对应 ACK 信号) 后, 发生中断。这时可以准备下一个要发送的数据, 或发出 P 信号以停止传输。

(5) 对于接收器, 当接收到一个数据时, 先根据 IICCON[7]决定是否发出 ACK 信号后, 然后发生中断。这时可以读取 IICDS 寄存器得到数据, 并设置 IICCON[7]以决定接收到下一个数据后是否发出 ACK 信号。

对于 4 种工作模式, S3C2410/S3C2440 数据手册中都有它们的操作流程图。现在以主机发送器作为例子说明, 它的工作流程如图 12.7 所示, 其他的工作模式请读者自行查阅数据手册。

下面结合 I<sup>2</sup>C 寄存器的用法, 详细讲解图 12.7 中各步骤的含义。

(1) 配置主机发送器的各类参数。

设置 GPE15、GPE14 引脚用于 SDA、SCL, 设

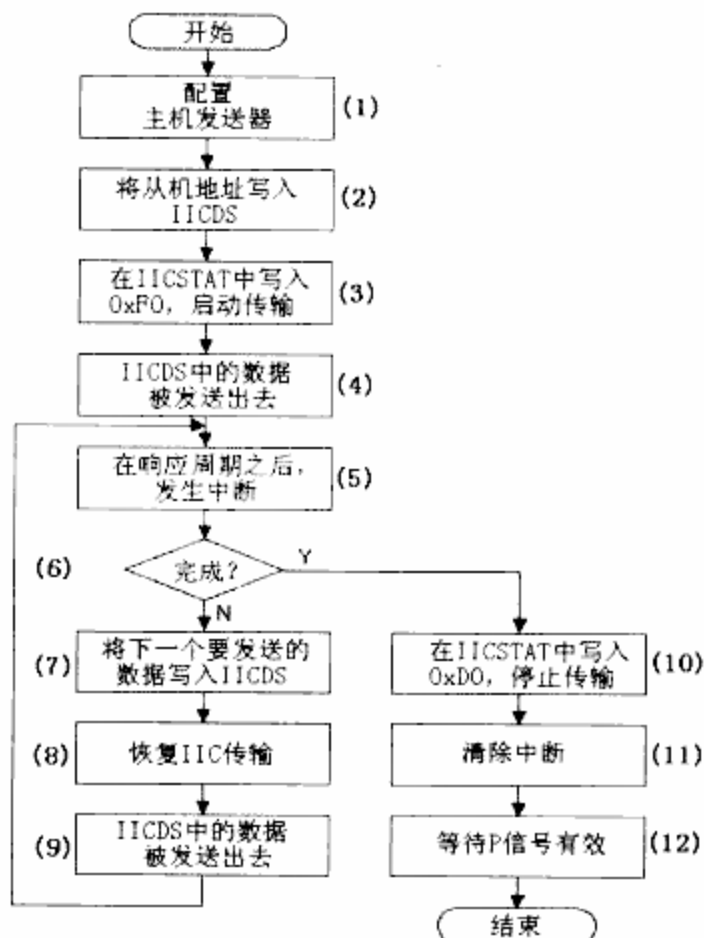


图 12.7 S3C2410/S3C2440 I<sup>2</sup>C 主机发送器的工作流程

置 IICCON 寄存器选择 I<sup>2</sup>C 发送时钟，最后，设置 IICSTAT[4]为 1，这样，后面才能写 IICDS 寄存器。

**注意** 初始时 IICCON[4]为 0，不能将 IICSTAT 设为主机模式，否则就会立刻发出 S 信号、发送 IICDS 寄存器的值。

- (2) 将要寻址的从机地址写入 IICDS 寄存器。
- (3) 将 0xFO 写入 IICSTAT 寄存器，即设为主机发送器、使能串行输出功能、发出 S 信号。
- (4) 发出 S 信号后，步骤 (2) 中设置的 IICDS 寄存器值也将被发出，它用来寻址从机。
- (5) 在响应周期之后，发生中断，此时 IICCON[4]为 1，I<sup>2</sup>C 传输暂停。
- (6) 如果没有数据要发送，则跳到步骤 (10)；否则跳到步骤 (7)。
- (7) 将下一个要发送的数据写入 IICDS 寄存器中。
- (8) 往 IICCON[4]中写入 0，恢复 I<sup>2</sup>C 传输。
- (9) 这时 IICDS 寄存器中的值将被一位一位地发送出去。当 8 位数据发送完毕，再经过另一个 SCL 周期（对应 ACK 信号）后，中断再次发生，跳到步骤 (5)。
- 步骤 (5) ~ (9) 不断循环直到发出了所有数据。当要停止传输时，跳到步骤 (10)。
- (10) 将 0xFO 写入 IICSTAT 寄存器，即：设为主机发送器、使能串行输出功能、发出 P 信号。

**注意** 这时的 P 信号并没有实际发出，只有清除了 IICCON[4]后才会发出 P 信号。

- (11) 清除 IICCON[4]，P 信号得以发出。
- (12) 等待一段时间，使得 P 信号完全发出。

## 12.2 I<sup>2</sup>C 总线操作实例

### 12.2.1 I<sup>2</sup>C 接口 RTC 芯片 M41t11 的操作方法

本书所用开发板中，通过 I<sup>2</sup>C 总线连接 RTC（实时时钟）芯片 M41t11，它使用电池供电，系统断电时也可以维持日期和时间。S3C2410/S3C2440 作为 I<sup>2</sup>C 主机向 M41t11 发送数据以设置日期和时间、读取 M41t11 以获得日期和时间。连接图如图 12.8 所示。

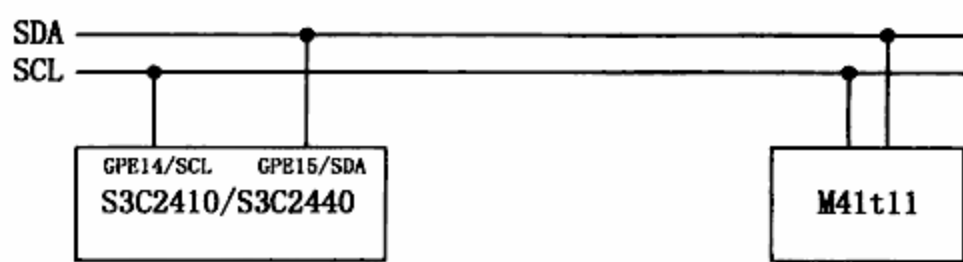


图 12.8 S3C2410/S3C2440 与 M41t11 连线图

M41t11 中有 8 个寄存器，分别对应秒、分、时、天（星期几）、日、月、年、控制寄存器，其中的数据都是以 BCD 格式保存（BCD 格式例子：0x15 表示数值 15），如表 12.4 所示。



表 12.4 M41t11 寄存器格式

地 址	数 据								功能/取值范围 BCD 编码	
	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0		
0	ST	秒的十位数			秒的个位数			秒	00~59	
1	X	分的十位数			分的个位数			分	00~59	
2	CEB	CB	时的十位数		时的个位数			世纪位/时	0~1/00~23	
3	X	X	X	X	X	天（星期几）		天	01~07	
4	X	X	日的十位数		日的个位数			日	01~31	
5	X	X	X	10 月	月的个位数			月	01~12	
6	年的十位数				年的个位数			年	00~99	
7	OUT	FT	S	校准				控制		

注：  
①ST 为停止位，写入 1 时 M41t11 停止工作，写入 0 时开始工作。  
②CEB 为“世纪使能位”，当它为 1 时，每过 100 年，CB 位就反转一次。  
③“10 月”表示“月的十位数”。  
④地址为 7 的寄存器有一些控制功能，本书没有使用。

除上表的 8 个寄存器（地址为 0~7）之外，M41t11 内部还有 56 字节的 RAM（地址为 8~63）。访问 M41t11 前，先设置寄存器地址，以后每次读/写操作完成后，M41t11 内部会自动将寄存器地址加 1。

所以读写 M41t11 分以下两个步骤。

- (1) 主机向 M41t11 发出要操作的寄存器起始地址（0~7）。
  - (2) 要设置 M41t11 时，主机连续发出数据；要读取 M41t11 时，主机连续读取数据。
- M41t11 的 I<sup>2</sup>C 从机地址为 0xD0。

12.2.2 程序设计

本实例将在串口上输出一个菜单，可以选择设置时间和日期，或者将它们读出来。将通过本实例验证 I<sup>2</sup>C 主机的发送、接收操作。

12.2.3 设置/读取 M41t11 的源码详解

本实例的源码在/work/hardware i2c 目录下。

文件 i2c.c 封装了 S3C2410/S3C2440 作为主机发送器、主机接收器的 4 个操作函数：i2c\_init 用于初始化，i2c\_write 用发起发送数据，i2c\_read 用于发起读取数据，I2CIntHandle 是 I<sup>2</sup>C 中断服务程序，它用于完成后续的数据传输。

1. S3C2410/S3C2440 I<sup>2</sup>C 控制器初始化

i2c\_init 函数对应于图 12.7 中步骤（1），它用来初始化 I<sup>2</sup>C，代码如下：

```
24 /*
25  * I2C 初始化
26  */
```



```

27 void i2c_init(void)
28 {
29     GPEUP |= 0xc000;      // 禁止内部上拉
30     GPECON |= 0xa0000000; // 选择引脚功能, GPE15:IICSDA, GPE14:IICSCL
31
32     INTMSK &= ~(BIT_IIC);
33
34     /* bit[7] = 1, 使能 ACK
35      * bit[6] = 0, IICCLK = PCLK/16
36      * bit[5] = 1, 使能中断
37      * bit[3:0] = 0xf, Tx clock = IICCLK/16
38      * PCLK = 50MHz, IICCLK = 3.125MHz, Tx Clock = 0.195MHz
39      */
40     IICCON = (1<<7) | (0<<6) | (1<<5) | (0xf); // 0xaf
41
42     IICADD = 0x10;      // S3C24xx slave address = [7:1]
43     IICSTAT = 0x10;     // I2C 串行输出使能 (Rx/Tx)
44 }
45

```

第 29、30 行将引脚 GPE15、GPE14 的功能选择用于 I<sup>2</sup>C: IICSDA、IICSCL。

第 32 行在 INTMSK 寄存器中开启 I<sup>2</sup>C 中断, 这样, 以后调用 i2c\_read、i2c\_write 启动传输时, 即可以触发中断, 进而可以在中断服务程序中进一步完成后续传输。

第 40 行用于选择发送时钟, 并进行一些设置: 使能 ACK、使能中断。

第 42 行用于设置 S3C2410/S3C2440 作为 I<sup>2</sup>C 从机时的地址, 在本实例中没有用到。

第 43 行使能 I<sup>2</sup>C 串行输出 (设置 IICSTAT[4]为 1), 这样, 在 i2c\_write、i2c\_read 函数中就可以写 IICDS 寄存器了。

## 2. S3C2410/S3C2440 I<sup>2</sup>C 主机发送函数

初始化完成后, 就可调用 i2c\_read、i2c\_write 读写 I<sup>2</sup>C 从机了。它们的使用方法从参数名称即可看出。这两个函数仅仅是启动 I<sup>2</sup>C 传输, 然后等待, 直到数据在中断服务程序中传输完毕后再返回。

i2c\_write 函数的实现如下:

```

46 /*
47  * 主机发送
48  * slvAddr : 从机地址, buf : 数据存放的缓冲区, len : 数据长度
49  */
50 void i2c_write(unsigned int slvAddr, unsigned char *buf, int len)
51 {

```



```

52     g_tS3C24xx_I2C.Mode = WRDATA; // 写操作
53     g_tS3C24xx_I2C.Pt   = 0;      // 索引值初始为 0
54     g_tS3C24xx_I2C.pData = buf;   // 保存缓冲区地址
55     g_tS3C24xx_I2C.DataCount = len; // 传输长度
56
57     IICDS   = slvAddr;
58     IICSTAT = 0xf0;      // 主机发送, 启动
59
60     /* 等待直至数据传输完毕 */
61     while (g_tS3C24xx_I2C.DataCount != -1);
62 }
63

```

第 52~55 行用于设置全局变量 `g_tS3C24xx_I2C`, 它表明当前是写操作, 并保存缓冲区地址、要传送数据的长度, 将缓冲区索引值初始化为 0。

第 57 将从机地址写入 `IICDS` 寄存器, 这样, 在第 58 行启动传输并发出 `S` 信号后, 紧接着就自动发出从机地址。

第 58 行设置 `IICSTAT` 寄存器, 将 `S3C2410/S3C2440` 设为主机发送器, 并发出 `S` 信号。后续的传输工作将在中断服务程序中完成。

第 61 行等待 `g_tS3C24xx_I2C.DataCount` 在中断服务程序中被设为 -1, 这表明传输完成, 于是返回。

### 3. S3C2410/S3C2440 I<sup>2</sup>C 主机接收函数

`i2c_read` 函数的实现与 `i2c_write` 函数类似, 代码如下:

```

64 /*
65  * 主机接收
66  * slvAddr : 从机地址, buf : 数据存放的缓冲区, len : 数据长度
67  */
68 void i2c_read(unsigned int slvAddr, unsigned char *buf, int len)
69 {
70     g_tS3C24xx_I2C.Mode = RDDATA; // 读操作
71     g_tS3C24xx_I2C.Pt   = -1;     // 索引值初始化为 -1, 表示第 1 个中断时不接收
数据(地址中断)
72     g_tS3C24xx_I2C.pData = buf;   // 保存缓冲区地址
73     g_tS3C24xx_I2C.DataCount = len; // 传输长度
74
75     IICDS   = slvAddr;
76     IICSTAT = 0xb0;      // 主机接收, 启动
77

```



```

78     /* 等待直至数据传输完毕 */
79     while (g_tS3C24xx_I2C.DataCount != -1);
80 }
81

```

需要注意的是第 71 行将索引值设为-1，在中断处理函数中会根据这个值决定是否从 IICDS 寄存器中读取数据。读操作时，第 1 次中断发生时表示发出了地址，这时候还不能读取数据。

#### 4. S3C2410/S3C2440 I<sup>2</sup>C 中断服务程序

I<sup>2</sup>C 操作的主体在中断服务程序，它分 3 部分：首先是在 SRCPND、INTPND 中清除中断，后面两部分分别对应于写操作、读操作。先看清除中断的代码：

```

82 /*
83  * I2C 中断服务程序
84  * 根据剩余的数据长度选择继续传输或者结束
85  */
86 void I2CIntHandle(void)
87 {
88     unsigned int iicSt,i;
89
90     // 清中断
91     SRCPND = BIT_IIC;
92     INTPND = BIT_IIC;
93
94     iicSt = IICSTAT;
95
96     if(iicSt & 0x8){ printf("Bus arbitration failed\n\r"); } // 仲裁
失败

```

第 91、92 行用来清除 I<sup>2</sup>C 中断的代码。需要注意的是，即使清除中断后，IICCON 寄存器中的位 4（中断标志位）仍为 1，这导致 I<sup>2</sup>C 传输暂停。

第 94 读取状态寄存器 IICSTAT，发生中断时有可能是因为仲裁失败，在第 96 行对它进行处理。本程序中忽略仲裁失败（只有一个 I<sup>2</sup>C 主机，不可能发生仲裁失败）。

接下来是一个 switch 语句，分别处理写操作、读操作。先看写操作：

```

98     switch (g_tS3C24xx_I2C.Mode)
99     {
100         case WRDATA:
101         {
102             if((g_tS3C24xx_I2C.DataCount--)== 0)

```



```

103      {
104          // 下面两行用来恢复 I2C 操作, 发出 P 信号
105          IICSTAT = 0xd0;
106          IICCON = 0xaf;
107          Delay(10000); // 等待一段时间以便 P 信号已经发出
108          break;
109      }
110
111      IICDS = g_tS3C24xx_I2C.pData[g_tS3C24xx_I2C.Pt++];
112
113      // 将数据写入 IICDS 后, 需要一段时间才能出现在 SDA 线上
114      for (i = 0; i < 10; i++);
115
116      IICCON = 0xaf; // 恢复 I2C 传输
117      break;
118  }
119

```

g\_tS3C24xx\_I2C.DataCount 表示剩余等待传输的数据个数, 第 102 行判断数据是否已经全部发送完毕: 若是, 则通过第 105、106 行发出 P 信号, 停止传输。

第 105 行设置 IICSTAT 寄存器以便发出 P 信号, 但是由于这时 IICCON[4] 仍为 1, P 信号还没有实际发出。当第 106 行清除 IICCON[4] 后, P 信号才真正发出。第 107 行等待一段时间, 确保 P 信号已经发送完毕。

如果数据还没发送完毕, 第 111 行从缓冲区中得到下一个要发送的数据, 将它写入 IICDS 寄存器中。稍加等待之后, 即可在第 116 行清除 IICCON[4] 以恢复 I<sup>2</sup>C 传输, 这时, IICDS 寄存器中的数据就会发送出去, 这将触发下一个中断。

I<sup>2</sup>C 读操作的处理与写操作类似, 代码如下:

```

120      case RDDATA:
121      {
122          if (g_tS3C24xx_I2C.Pt == -1)
123          {
124              // 这次中断是在发送 I2C 设备地址后发生的, 没有数据
125              // 只接收一个数据时, 不要发出 ACK 信号
126              g_tS3C24xx_I2C.Pt = 0;
127              if (g_tS3C24xx_I2C.DataCount == 1)
128                  IICCON = 0x2f; // 恢复 I2C 传输, 开始接收数据, 接收到数据时不
发出 ACK
129              else
130                  IICCON = 0xaf; // 恢复 I2C 传输, 开始接收数据

```



```

131         break;
132     }
133
134     if ((g_tS3C24xx_I2C.DataCount-- == 0)
135     {
136         g_tS3C24xx_I2C.pData[g_tS3C24xx_I2C.Pt++] = IICDS;
137
138         // 下面两行恢复 I2C 操作, 发出 P 信号
139         IICSTAT = 0x90;
140         IICCON = 0xaf;
141         Delay(10000); // 等待一段时间以便 P 信号已经发出
142         break;
143     }
144
145     g_tS3C24xx_I2C.pData[g_tS3C24xx_I2C.Pt++] = IICDS;
146
147     // 接收最后一个数据时, 不要发出 ACK 信号
148     if(g_tS3C24xx_I2C.DataCount == 0)
149         IICCON = 0x2f; // 恢复 I2C 传输, 接收到下一数据时无 ACK
150     else
151         IICCON = 0xaf; // 恢复 I2C 传输, 接收到下一数据时发出 ACK
152     break;
153 }

```

读操作比写操作多了一个步骤: 第 1 次中断发生时表示发出了地址, 这时候还不能读取数据, 在代码中要分辨这点。对应第 122~132 行: 如果 g\_tS3C24xx\_I2C.Pt 等于 -1, 表示这是第 1 次中断, 然后修改 g\_tS3C24xx\_I2C.Pt 为 0, 并设置 IICCON 寄存器恢复 I<sup>2</sup>C 传输 (第 127~130 行)。

当数据传输已经开始后, 每接收到一个数据就会触发一次中断。后面的代码读取数据, 判断所有数据是否已经完成: 如果完成则发出 P 信号, 否则继续下一次传输。

第 134 行判断数据是否已经全部接收完毕: 若是, 先通过第 136 行将当前数据从 IICDS 寄存器中取出存入缓冲区, 然后通过第 139、140 行发出 P 信号停止传输。

第 139 行设置 IICSTAT 寄存器以便发出 P 信号, 但是由于这时 IICCON[4] 仍为 1, P 信号还没有实际发出。第 140 行清除 IICCON[4] 后, P 信号才真正发出。第 141 行等待一段时间, 确保 P 信号已经发送完毕。

第 145~151 行用来启动下一个数据的接收。

第 145 行将当前数据从 IICDS 寄存器中取出存入缓冲区中。

第 148~151 行判断是否只剩下最后一个数据了: 若是, 就通过第 149 行中清除 IICCON[4]、IICCON[7], 这样即可恢复 I<sup>2</sup>C 传输, 并使得接收到数据后, S3C2410/S3C2440 不发出 ACK 信号 (这样从机即可知道数据传输完毕); 否则, 在第 151 行中只要清除 IICCON[4]

以恢复 I<sup>2</sup>C 传输。

中断服务程序中，当数据传输完毕时，g\_tS3C24xx\_I2C.DataCount 将自减为-1，这样，i2c\_read 或 i2c\_write 函数即可跳出等待，直接返回。

## 5. RTC 芯片 M41t11 特性相关的操作

m41t11.c 文件中提供两个函数 m41t11\_set\_datetime、m41t11\_get\_datetime，前者用来设置日期与时间，后者用来读取日期与时间。它们都通过调用 i2c\_read 或 i2c\_write 函数来完成与 M41t11 的交互。

前面说过，操作 M41t11 只需要两步骤：发出寄存器地址，发出数据或读取数据。m41t11\_set\_datetime 函数把这两个步骤合为一个 I<sup>2</sup>C 写操作，m41t11\_get\_datetime 函数先发起一个 I<sup>2</sup>C 写传输，再发起一个 I<sup>2</sup>C 读传输。

先看 m41t11\_set\_datetime 函数的代码：

```

29 /*
30  * 写 m41t11，设置日期与时间
31  */
32 int m41t11_set_datetime(struct rtc_time *dt)
33 {
34     unsigned char leap_yr;
35     struct {
36         unsigned char addr;
37         struct rtc_registers rtc;
38     } __attribute__((packed)) addr_and_regs;
39     ..... /* 设置 rtc 结构，即根据传入的参数构造各寄存器的值 */
76     i2c_write(0xD0, (unsigned char *)&addr_and_regs, sizeof(addr_and_regs));
77
78     return 0;
79 }
80

```

省略号表示的代码用来设置 addr\_and\_regs 结构。这个结构分为两部分：addr\_and\_regs.addr 表示 M41t11 寄存器地址（它被设为 0），addr\_and\_regs.rtc 表示 M41t11 的 8 个寄存器——秒、分、时、天（星期几）、日、月、年、控制寄存器。

根据传入参数填充好 addr\_and\_regs 结构之后，就可以启动 I<sup>2</sup>C 写操作了。第 38 行使用“\_\_attribute\_\_((packed))”设置这个结构为紧凑格式，使得它的大小为 9 个字节（否则大小为 12 字节）：1 个字节用来保存寄存器地址，8 个字节用来保存 8 个寄存器的值。

第 76 行发起一次 I<sup>2</sup>C 写操作，将 addr\_and\_regs 结构结构中的数据（寄存器地址、日期、时间）发送给 M41t11：M41t11 会把接收到的第 1 个数据当作寄存器的起始地址，随后是要写入寄存器的数据。

m41t11\_get\_datetime 函数的代码与 m41t11\_set\_datetime 函数类似，如下所示：



```

81 /*
82  * 读取 m41t11, 获得日期与时间
83 */
84 int m41t11_get_datetime(struct rtc_time *dt)
85 {
86     unsigned char addr[1] = { 0 };
87     struct rtc_registers rtc;
88
89     memset(&rtc, 0, sizeof(rtc));
90
91     i2c_write(0xD0, addr, 1);
92     i2c_read(0xD0, (unsigned char *)&rtc, sizeof(rtc));
93
94     .... /* 根据读出的各寄存器的值, 设置 dr 结构 */
110     return 0;
111 }
112

```

第 91 行发起一次 I<sup>2</sup>C 写传输, 设置要操作的 M41t11 寄存器地址为 0。

第 92 行发起一次 I<sup>2</sup>C 读传输, 读出 M41t11 各寄存器的值。

省略号对应的代码根据读出的各寄存器的值, 设置 dr 结构。M41t11 中以 BCD 码表示日期与时间, 需要转换为程序使用的一般二进制格式。

#### 12.2.4 I<sup>2</sup>C 实例的连接脚本

本实例要用到第 8 章 NAND Flash 控制器的函数将代码从 NAND Flash 复制到 SDRAM 中。由于 nand 代码中用到了全局变量, 而全局变量要运行于可读写的内存中, 为了方便, 使用连接脚本将这些初始化代码放在 Steppingstone 中。

连接脚本为 i2c.lds, 内容如下:

```

01 SECTIONS {
02     . = 0x00000000;
03     .init : AT(0) { head.o init.o nand.o }
04     . = 0x30000000;
05     .text : AT(4096) { *(.text) }
06     .rodata ALIGN(4) : AT((LOADADDR(.text)+SIZEOF(.text)+3)&~(0x03))
{*(.rodata*)}
07     .data ALIGN(4) : AT((LOADADDR(.rodata)+SIZEOF(.rodata)+3)&~(0x03))
{ *(.data) }
08     __bss_start = .;
09     .bss ALIGN(4) : { *(.bss) *(COMMON) }

```

```

10     __bss_end = .;
11 }

```

第2~3行将 head.S、init.c 和 nand.c 对应的代码的运行地址设为0,加载地址(存在 NAND Flash 上的地址)设为0。从 NAND Flash 启动时,这些代码被复制到 Steppingstone 后就可以直接运行。

第4行设置其余代码的运行地址为 0x30000000;第5行将代码段的加载地址设为 4096,表示代码段将存在 NAND Flash 地址 4096 处。

第6~7行的“AT(…)”设置 rodata 段、data 段的加载地址依次位于代码段之后。“LOADADDR(…)”表示某段的加载地址,SIZEOF(…)表示它的大小。这两行的前面使用“ALIGN(4)”使得它们的运行地址为4字节对应,为了使各段之间加载地址的相对偏移值等于运行地址的相对偏移值,需要将“AT(…)”中的值也设为4字节对齐:先加上3,然后与 ~(0x03) 进行与操作(将低两位设为0)。

### 12.2.5 实例测试

本程序在 main 函数中通过串口输出一个菜单,用于设置或读取时间,步骤如下。

(1) 使用串口将开发板的 COM0 和 PC 的串口相连,打开 PC 的串口工具并设置其波特率为 115200、8N1。

(2) 在 i2c 目录下执行 make 命令生成 i2c 可执行程序,烧入 NAND Flash 后运行。

(3) 在 PC 的串口工具上,可以看到如下菜单:

```

##### RTC Menu #####
Data format: 'year.month.day w hour:min:sec', 'w' is week day
eg: 2007.08.30 4 01:16:57
[S] Set the RTC
[R] Read the RTC
Enter your selection:

```

(4) 要设置 RTC,输入“s”或“S”,可以看到如下字符。

```
Enter date&time:
```

在串口中按照“year.month.day w hour:min:sec”的格式输入日期与时间,比如:“2007.08.30 4 01:16:57”,然后按回车键。

**注意** 只能输入 2000.01.1 至 2099.12.31 之内的日期与时间;年月日与星期几必须真实存在,否则 RTC 芯片无法正常工作。

(5) 要可读取 RTC,输入“r”或“R”,即可看到当前日期与时间,串口上会输出类似下面的结果。

```
*** Now is: 2007.08.30 4 01:16:57 ***
```

(6) 断电后重启,输入“R”,仍可以看到正确的时间,只要 RTC 芯片 M41t11 没被断电,它就会一直工作。实际上,常使用电池给 RTC 芯片供电,这使得主电源关闭后系统仍可正确计时。