

常见问题解答

μ'nSP 问答集内容如下：

- μ'nSP™单片机的组成原理及功能介绍
- 寻址方式和指令系统
- SPCE061A 片内外设部件
- 中断系统
- 汇编语言程序设计
- 实验中遇到的问题

◆ $\mu'nSP^{TM}$ 单片机的组成原理及功能

Q: 系统工作电压对工作频率有无影响, 对于较低的工作电压, 系统能否工作于任意频率?

A: SPCE061A 的工作电压为 2.6~3.6V(cpu), V_{DDH} (IO 参考电压) 为 V_{DD} ~5.5V; 系统工作的频率范围是: 0.32MHz~49.152MHz, 当工作电压超出规定范围, 系统停止工作。

Q: 内核结构图中, SB 与 SHIFTER 是什么关系?

A: 内核结构图中, SHIFTER 是移位器, 在进行移位操作时需有移位缓存器 SB (Shifter Buffer) 的配合操作。可参见 SPCE061A 教材 3.4.5 对几种移位操作指令(ASR-ALU 等)的叙述。

Q: CPU 的“休眠”状态靠什么条件结束?

A: 系统靠外设的触发来结束 CPU 的“休眠”, 使其重新进入工作状态。这里“外设的触发”泛指为唤醒源, 譬如键唤醒, 实时时钟定时唤醒等等。

◆ 寻址方式和指令系统

Q: Rd、Rs 是否完全为目的、源寄存器或存储器指针？

A: Rd、Rs 是完全为目的、源寄存器或存储器指针。

Q: LOAD 指令的 Rd=IM16、Rd[16]的指令格式的第一字组中的 Rs 是什么？因指令中并没有 Rs，编译成机器码 Rs 从何而来？其它涉及到 IM16、A16 的指令，也都有此问题。

A: Rs 为源寄存器，因为 IM16 指令支持 Rd=Rs alu_op IM16，A16 指令支持 Rd=Rs alu_op [A16]。在单纯的 LOAD 中，Rs 是不存在的；但是在一般指令中（譬如：ADD），Rs 是有意义的。alu_op 指算术逻辑指令符号如：ADD、SUB、AND、OR、TEST 等

Q: 指令 Rd+=Rs 是否有 Rd=Rd+Rs 的书写格式？（资料只给了 Rd+=Rs 一种格式）？类似有 Rd&=Rs 等。

A: 有！亦即：Rd += Rs 与 Rd = Rd+Rs 是相同的。

Q: 指令 CMP Rs, IM16 和 CMP Rs, [A16]中为什么不用 Rd？Rs 在这里为源还是目的寄存器（与第一个问题对应），指令格式第一字组中 Rd 又是什么？与此类似的还有 TEST Rs, IM16、TEST Rs, [A16]。

A: 在这种只用到单一寄存器的情形时，不论 Rd 或 Rs 都会是指向同一个寄存器，因此称为 Rd 或 Rs 均可。但因为 CMP 与 TEST 指令只影响状态标志位而不改变寄存器之内容，所以我们一般用 Rs 表示。

Q: LSL-ALU 只是逻辑左移，如何满足算术左移？例如 1000, 0000, 0000, 1111B 左移 4 位将变为正数，如何满足算术左移？

A: LSL 和算数左移功用是相同，符号扩展在 16-bit 范围内都会存在，而上列该数左移 4 bits 时已经溢出，超过 16-bit 数字范围，所以已经无法正确呈现。

Q: ASR-ALU 和 LSL-ALU 指令带进位位操作时，是先移位再对 Carry 加或减，还是先对 Carry 加或减后再移位？如 Rd+=Rs ASR nn, Carry。

A: ASR-ALU 和 LSL-ALU 指令带进位位操作时，是先移位再对 Carry 加或减，因为从 $\mu'nSP^TM$ 的内核结构图中可以看到移位器 SHIFTER 是串接在 ALU 前面。

Q: 循环指令 ROL 中移位寄存器 SB 参与运算，那么 SB 中的值究竟是什么？如何确定？在何处得知 SB 的内容？若 SB 内容不知，循环后结果将无意义。ROR 也有此问题。

A: 移位寄存器 SB 参与算逻辑运算前的移位操作或乘法运算中的移位操作，它只起中间缓存的作用，其值在运算后是不确定的，因而用户也就不能对其进行任何读操作。若用户要进行循环指令时，要先对移位寄存器 SB 进行初始化的动作（先透过移位或循环指令），然后再进行移位操作，或者可说它负责担负中间缓存的作用，但在乘法或 FIR 指令后，会对移位寄存器 SB 产生破坏动作，因此其值在乘法或 FIR 指令运算后是不确定的，因而用户不适宜在此时对其进行任何读操作。

Q: 在循环指令 ROL、ROR 中若进位位参与运算，如 Rd+=Rs ROL nn, Carry, Carry 位是如何参与循环的？

A: ROL、ROR 确切地讲是循环移位指令，它们只对源寄存器 Rs 中的内容与 SB 一起进

行循环移位；因此，循环移位操作与进位 C 无关。

Q: GOTO 是在任何一页的页内转移？页是当前默认页？还是只在零页范围内转移？

A: 对 ISA 1.0 而言，GOTO 指令是在当前的页内转移指令。对 ISA 1.1 而言，GOTO，将可在各页转移。

◆ SPCE061A 片内外设部件

Q: 并行 I/O 结构图中, 读引脚和读 Buffer 的三角形是否为三态门? 图中的大三角形是什么?

A: 读引脚和读 Buffer 的三角形不是三态门, 为 input buffer, 用来 regulate 外部的 analog 信号为 0 或 1 数字信号后进 I/O 寄存器。图 1.1 中的大三角形则为 output buffer, 用以放大输出信号, 为三态门。

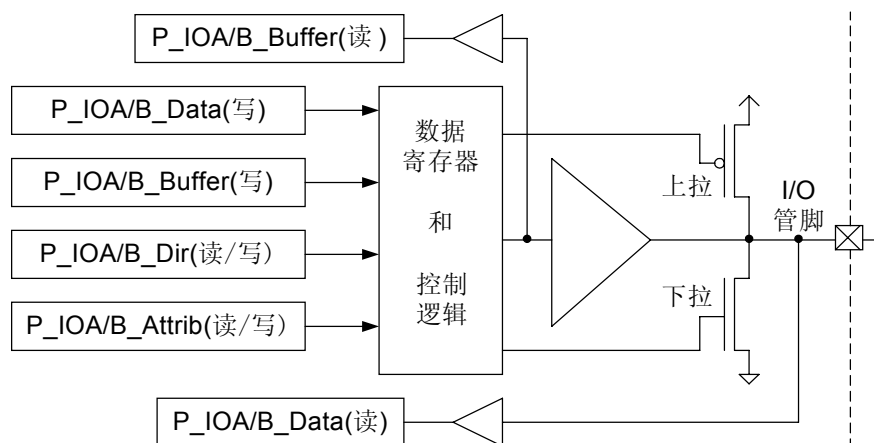


图 1.1 并行 I/O 结构图

Q: 并行 I/O 设置为输出时, 写 Data 实际上就是输出的数据, 为什么在设置时还写 Data? 不写是否可以? 因为写 Data 实际上就从管脚上输出了, 但例子都写了。

A: 并行 I/O 设置为输出时, 写 Data 实际上就是输出的数据, 当设置完_Dir、_Attr 口位时, 实际便已完成输出口位的设置, 而此时再向_Data 口位写数据, 实际上便已向端口的数据寄存器写输出数据了。

Q: IOB2 和 IOB4 设置为反馈, 是否从 IOB2 输出脉冲, 同时该脉冲从内部直接到中断系统, 作为外部中断源 EXT1? IOB3 与 IOB5 也类似?

A:

如图 1.2 在 IOB2 和 IOB4 之间或者 IOB3、IOB5 之间增加一个 RC 振荡电路, 便可在 EXT1 或 EXT2 端得到振荡频率信号。为使反馈电路正常工作, 必须将 IOB2 或 IOB3 设置成反相输出口, 且 IOB4 或 IOB5 须设成输入口。

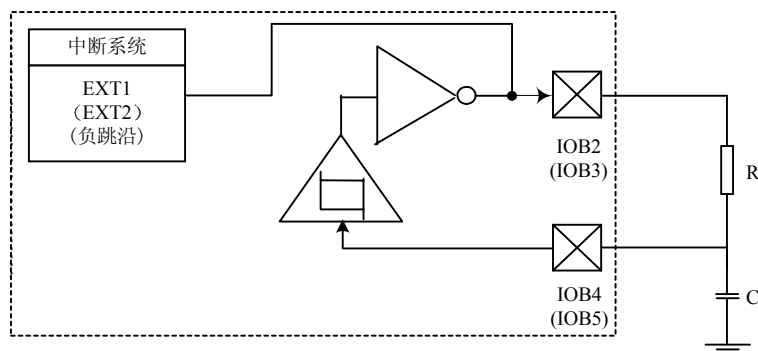


图 1.2 IOB2、IOB4 或 IOB3、IOB5 之间的反馈结构

Q: 定时/计数器 B 时钟源应为 ClkC, 否则定时/计数器 A 和定时/计数器 B 对 ClkA 有不同的要求, ClkA 应如何设置?

- A: 定时/计数器 B 时钟源虽然为与定时/计数器 A 的 ClkA 相同，但二者的选择设置却是在两个不同的单元中进行的。可参见定时器/计数器的配置介绍和定时器/计数器的控制后面的注释。
- Q: 请详细解释定时/计数器 TA_TimeOut/2 的确切含义？是否相当于占空比为 1/2 的信号？
- A: 定时/计数器 TA_TimeOut/2 的确切含义是 TimerA 计数溢出频率被 2 分频输出。
- Q: P_UART_Command1、P_UART_Command2 以及 P_UART_Data 是否为 8 位？若向 P_UART_Data 写入 16 位数，如何发送？高 8 位低 8 位？
- A: P_UART_Command1、P_UART_Command2 以及 P_UART_Data 的有效位均为 8 位（低字节）。若向 P_UART_Data 写入 16 位数，则只发送低字节部分，高字节部分需经移位处理到低位字节部分方可发送。
- Q: UART 数据格式只有一种？
- A: UART 数据格式目前只规定了一种，见图 1.3。其中 TX 端在发送数据时应与接收其数据的 RX 端严格地按照协议好的数据格式进行数据传输，见图 4.6，否则会引起数据帧错误。

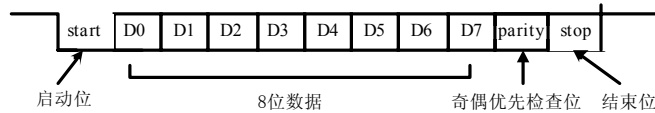


图 1.3 UART 数据帧的格式

- Q: SIO 接口中数据接受/发送端口 SDA 是双向？对应 IOB1 应设置为输入还是输出？
- A: SIO 接口中数据接受/发送端口 SDA 可根据需要将其设置为输入或输出端口。
- Q: 请给出 SIO 接口较详细的解释说明。请给出 SIO 设备地址的详细解释。SPRS512 的详细资料。其容量多大？地址如何确定？
- A: SIO 设备地址的详细解释可参见 061 书的 2.1.3 串行设备输入输出端口 SIO 部分，其中有 SIO 接口较详细的解释说明。SPRS512 容量为 512KB，地址选通可通过对其 \overline{CS} 管脚的控制来实现。连接图见图 1.4

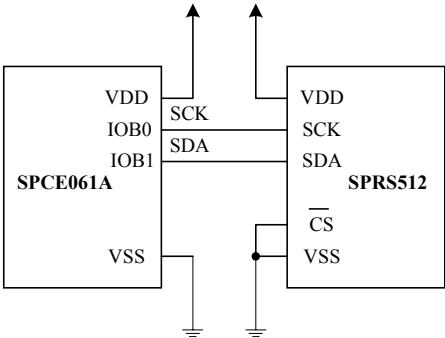


图 1.4 SPCE061A 与 SPRS512C 的连接图

- Q: ADC 的自动方式可以很方便的实现转换功能为什么还要手动方式?
- A: 当 ADC 自动转换方式的速度（为多少？）与输入的模拟信号源形成的速度匹配时，自然可以使用自动方式转换；而当二者的速度不匹配（尤其是后者的速度低于前者的速度）时便可考虑使用手动方式，即以软件编程方式进行控制。
- Q: ADC 的模拟量输入范围是什么？
- A: A/D 模拟量输入范围： $1/2V_{DD}+/-1/4V_{DD}$ 。
- Q: 如何理解 ADC 的硬件转换速率限制是 $F_{osc}/32/12\text{ Hz}$ ？
- A: ADC 的硬件转换速率限制 $F_{osc}/32/12\text{ Hz}$ 是指控制 ADC 进行模/数转换的最高速率，它除了取决于系统时钟 F_{osc} 外，也取决于控制 ADC 转换的中断服务子程序的周期。如果超出了此最高转换速率，便会出现转换数据不准确之情况。
- Q: 音频输出有两种方式:Tone Mode 和 Speech Mode 二者的区别是什么？音频输出的两种方式下 Timer 的作用分别是什么？
- A: 音频输出的两种方式 Tone Mode 和 Speech Mode 的区别在于:其输出的控制机理不同。前者是通过控制 Timer 溢出所产生的不同频率来决定声波振动次数的多少，从而决定发出的声音音调的高低，譬如好听的乐音；后者则是用与声音（不论是音乐还是语音）数据采样率相同的速率将声音数据通过数/模转换（D/A）通道还原成音频电压或电流输出，其中声音数据采样率可决定声音音质的好坏，并决定了声音数据所需占据的存储空间。Timer 对于前者是必须要有的组件之一。其作用是控制 Tone Mode 中发声频率。DAC 或 PWM 方式无非是 D/A 转换的 2 种不同形式，它们自己本身都可用来实现 Speech Mode 的音频输出(只是形式不同);并且它们分别与 Timer 结合使用可实现 Tone Mode 的音频输出，其中 Timer 起音频调频的作用，而 DAC 或 PWM 则起调幅值的作用。两种方式的音频输出波形参见图 1.5

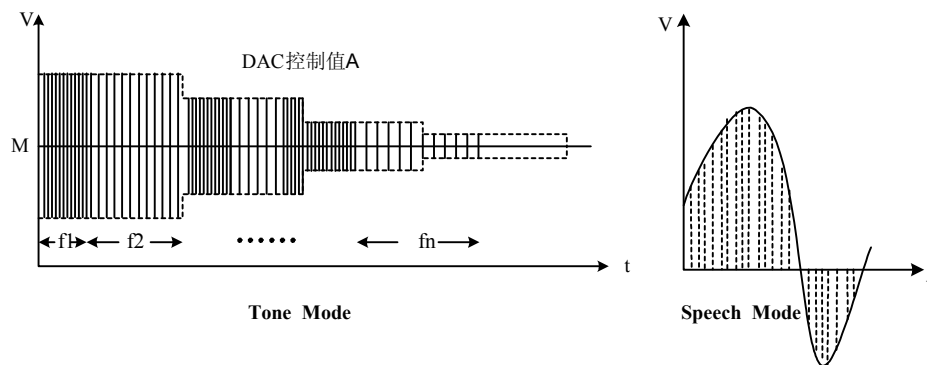


图 1.5 $\mu'nSPTM$ 两种音频输出方式的波形

- Q: PWM 锁存方式所涉及的硬件是不是只有 PWM 预锁存器和 PWM 计数器？给出图还涉及其它的硬件像加法器、10 位数据锁存器、怎么理解？
- A: user 将资料填入预锁存器，等待 PWM timer INT 发生将资料送入锁存器中，加法器依据 PWM 计数器的数值不断比较锁存器中的值以产生对应的周期方波，这里的加法器名称让人觉得奇怪，实际上做的是比较计数器与锁存器中的值，只是在 IC 硬件上是用半加法器来实现的。

◆ 中断系统

Q: 凌阳单片机是否在执行每条指令的最后检测中断请求信号?

A: 是的, 所有中断请求信号都是在指令执行完后才检测。

Q: 在凌阳单片机的中断响应周期中, 是否自动保护断点地址与标志位、关中断?

A: 是的, 当中断发生时会将断点位置 PC 及 SR 存入堆栈后才会开始执行中断服务程序。

详细的动作说明如下: 凌阳单片机 CPU 在响应中断请求过程中, 首先会做

PC → [SP]

SR → [SP+1]

[中断向量] → PC

0 → CS

保护断点的举动。待从中断服务子程序返回时 (RETI 指令的执行) 便会做出 [SP] → SR、[SP - 1] → PC 的举动。

Q: 允许中断的中断源在中断请求被 CPU 响应, 并按照中断优先级执行完中断服务程序后, 是否会自动进入同级中断中下一级中断向量所指的中断服务程序, 直到所有的中断服务程序都被执行完, 才回到中断发生前程序指令处继续执行源程序?

A: 是的, 在凌阳单片机中有两种不同性质的中断: FIQ、IRQ。FIQ 的优先级最高可以中断 IRQ 中断服务程序, 而 IRQ 中断则只能中断使用者程序, 并按照中断优先级依序执行。允许中断的中断源在中断请求被 CPU 响应, 并按照中断优先级执行中断服务程序过程中, 通常是由用户写的指令来引导同级中断服务程序的执行顺序, 待从中断服务程序返回时, 如果有下一级中断请求便会继续响应, 直到响应完毕所有的中断请求之后, 才会回到响应中断前的断点处继续执行下面的指令。

◆ 汇编语言程序设计

Q: 定义段是否可嵌套?

A: 为了使程序在链接时具有更大的灵活性,用户可以用伪指令`SECTION`来定义某些段。定义的段名最多不可超过 32 个字符,且最多可定义 4096 个段,但不可嵌套使用。

Q: 伪指令 `END` 在什么情况下是必须使用的?

A: 在欲停止编译的地方写上 `END`,即停止编译。若未撰写的话,则在遇到档尾时会自动停止编译。

◆ 实验中遇到的问题

Q: 在试验中. define TIMER_DATA_FOR_8KHZ 0xFA23

R1=TIMER_DATA_FOR_8KHZ ;

[P_TimerA_Data]=R1;为什么“TIMER_DATA_FOR_8KHZ”能定义以8KHZ采样?

A: TIMER_DATA_FOR_8KHZ是指定时的初始值,你也可以用任何符号代替

当定时的时钟源选择为Fosc/2时,如果我们需要8K采样率则需记数1500次即(24M/2)

/1500=8K

所以[P_TimerA_Data]寄存器初始值为(0xffff-1500)=0xFA23,而TIMER_DATA_FOR_8KHZ就是指0xFA23

Q: 在A/D转换的试验中: R1=[P_ADC_MUX_CTRL]

TEST R1, 0x8000 此处比较R1与0x8000,有何意义,起何作用?

A: 判断[P_ADC_MUX_CTRL]寄存器是否为0x8000,是因为该寄存器的B15位是用来判断10位转换是否结束当B15=0时,表示没有转换完毕继续返回进行转换,否则转换完毕。

Q: 作键唤醒实验时下列三语句不解, R1=[P_IOA-LATCH]; R1=0X0007;

[P-SYSTEMCLOCK]=R1, 不知第一个语句的作用。

A: 键唤醒实验中的 r1=[P_IOA_RL], 该指令语句只是通过读寄存器[P_IOA_RL]来激活A口的唤醒功能,并锁存IOA0-IO7的键状态,所以R1的值是没有任何意义的。

Q: 做AD转换实验时,我设置了LINE6-IN通道,利用TimerA触发A/D转换,同时利用TimerA开中断,读[P-ADC-MUX-Ctrl]时,发现其值为0X4000。

A: [P-ADC-MUX-Ctrl]的值为0X4000是指MIC的A/D转换,之所以会出现这种情况是因为: 061的A/D转换有直接方式也有定时器A或B方式,但是电压模拟量输入只可以用直接方式,即通过读取P_ADC_MUX_Data单元触发A/D转换,而MIC输入则可以用直接和定时两种方式。

Q: 对P_IOA_DATA和P_IOA_BUFFER读写的区别?

A: 向P_IOA_DATA单元写入数据和向P_IOA_BUFFER单元写入数据的作用是相同的,都是写入数据寄存器,区别在于读,也就是说读出P_IOA_DATA的数据来自I/O管脚,而P_IOA_BUFFER则来自于数据寄存器。例如:当A口设置为输入时,可以将任意端口接VCC或GND,运行程序从寄存器窗口会看到P_IOA_DATA的值改变,而P_IOA_BUFFER的值为初始化值。

Q: 在SACM-DVR实验中,你们给的例子中的SRAM是采用16位地址线,在此实验中调用的InitWriteSRAM(),WriteSRAM(),InitReadSRAM()等函数都是采用16位地址线编写的程序吗?为什么我在单步运行的时候不能看到上面的函数的原程序,如果我想改为17位地址线,我该怎么更改程序;

A: 在SACM-DVR实验中所给的对SRAM操作的几个函数是采用16位地址线编写的,对于InitWriteSRAM(),WriteSRAM(),InitReadSRAM()等几个函数的内容及如何采用17位地址线编程,则可参考第八章的8.2.5中[语音播放](#)部分内容。

Q: 在FIR滤波器算法例程中,要实现N阶FIR低通滤波器,采样频为10KHz。我们理解这个采样率是通过定时/计数器溢出中断启动ADC来确保的。那么在中断服务程序中是否还需要[P_ADC_CTRL]=ADC_START来启动ADC呢?

A: 不用了!当定时/计数器溢出中断触发ADC时,你只需检查RDY是否为1代表转换完成,

然后直接读取P_ADC之转换结果即可。也就是说，在ADC自动方式下通过定时/计数器溢出中断服务子程序F_IRQ1_Service_10kHz中读取P_ADC单元就足以启动ADC了。因此，[P_ADC_CTRL]=ADC_START是多余的举动，已去掉。