第10章 输入输出系统

- 10.3 简述中断处理的过程,指出其中哪些工作是由硬件实现的,哪些是由软件实现的。答:
- (1) 关中断。进入不可再次响应中断的状态,由硬件自动实现。
- (2) 保存断点和现场。保存断点是将当前的程序计数器 PC 中的内容保存起来。保存现场是指保存程序状态字、中断屏蔽寄存器和 CPU 中某些寄存器的内容。

保存现场即可通过硬件,也可通过软件即中断服务程序实现。

- (3) 判断中断源,转向中断服务程序。判断并响应优先权最高的那个中断源,转入相应的中断服务程序。
- (4) 开中断。允许更高级中断得到响应,实现中断嵌套。
- (5) 执行中断服务程序。实际有效的中断处理工作是在此程序段中实现的。
- (6)退出中断。即关中断、恢复现场、恢复断点,然后开中断、返回原程序执行。 其中开关中断和保存断点、恢复断点一般是硬件实现,保存现场和恢复现场既可以硬件,也可以软件实现,判断中断源和执行中断服务程序一般是软件实现。
- 10.7 假定某外设向 CPU 传送信息,最高频率为 40 千次/秒,而相应的中断处理程序的执行时间为 40 微秒,问该外设是否可以采用中断方式工作?为什么?
- 答:不可以。由最高频率为40千次/秒,计算可得请求中断的周期为25微秒,而处理一次中断需要40微秒,因此会失去数据。
- 10.11 设有一磁盘盘面共有磁道 200 道, 盘面总存储容量为 1.6MB, 磁盘旋转一周时间为 25ms, 每道有 4 个区, 各区之间有一间隙, 磁头通过每个间隙需 1.25ms。
- (1) 磁盘通道所需最大传输率是多少(B/s)?
- (2)设有人为上述磁盘机设计了一个与主机之间的接口,磁盘读出数据串行送入一个移位寄存器,每当移满16位后,向处理机发出一个请求交换数据的信号。处理机响应请求信号,并取走移位寄存器的内容后,磁盘机再串行送入下一个16位的字,如此继续工作。如果现在已知处理机在接到请求交换的数据以后,最长响应时间为3微秒,这样的接口能否正确工作?应如何改进?

答:

$$=$$
 磁道存储量
$$\frac{\text{磁道存储量}}{\text{盘转-圈时间-磁头通过4个扇区间的间隙时间}} = \frac{1.6MB/200}{25ms-4\times1.25ms} = \frac{8KB}{20ms} = 400KB/s$$

(2) 从盘上读出 1 位的时间 =
$$\frac{1}{66}$$
 = $\frac{1}{400K \times 8/s}$ = $0.31us$,即移位寄存器的移位间隔

时间。

磁盘接口不能正常工作,因为移位寄存器保持一个字不变的时间仅 0.31 微秒,而 CPU 的最大响应时间为 3 微秒,所以会丢失数据。

改进方法:再设置一个发送寄存器,每当移位寄存器内移满一个字(16位)时就将其内容送入发送寄存器(移位寄存器可以接收下一个字),再由发送寄存器将数据送CPU。发送寄存器保持一个字的时间 = 0.31 微秒 X 16 = 5 微秒,大于 3 微秒。

- 10.12 今有一磁盘存储器,转速为3000r/min,分8个扇区,每扇区存储1KB。主存与磁盘传送数据的宽度为16b(即每次传送16b)
- (1 描述从磁盘处于静止状态开始将主存缓冲区中 2KB 传送到磁盘的整个工作过程。
- (2)假如一条指令最长执行时间为30微秒,是否可采用在指令结束时响应DMA请求的方案? 为什么?如果不行,应采用怎样的方案? 答:
- (1) 数据传送过程如下:
- A 主程序先启动磁盘驱动器, 然后继续执行主程序。
- B 磁盘转速正常后,接口向 CPU 发中断请求。CPU 响应后,由中断服务程序向接口发送设备地址、主存初始地址和传送字数(2KB = 1K 字)等,然后返回主程序继续工作。
- C 磁头找道,并等待磁盘转到访问的扇区后,通过接口向 CPU 发 DMA 请求,传送数据,因为传送 1K 字,所以总共发出 1K 个 DMA 请求。
- D 传送数据结束,接口向 CPU 发中断请求,CPU 响应中断后,由中断服务程序判断是继续传送还是停止传送。这里应是停止磁盘工作。
- (2) 不可以,因为转速 = 3000 r/min = 50 r/s,转一圈的时间为 20 ms,每一磁道的存储容量为 8 KB = 4 K 字。磁盘写入一个字的时间为转一圈的时间 / 磁道存储量 = 20 ms / 4 K = 5 微秒,由于 CPU 执行一条指令的最长时间为 30 微秒,如果要待指令结束后响应 DMA 请求,有可能产生错误。

可以采用让CPU在每个机器周期都能响应DMA请求或者增加磁盘机内的数据寄存器数量等方案。