原理:信息交换完全交给主机执行程序实现,主机对设备的状态进行询问,然后根据结果决定下一步是传送数据还是等待 优点:设计简单日设备量小 程序查询方式 缺点:CPU需要花费大量时间进行查询和等待 一段时间内只能和一台外设交互信息 效率低 CPU存在原地踏步现象 当计算机出现异常情况或者特殊请求,CPU暂时中止当前程序,转去处理异常或者特殊情况 实现CPU与IO并行工作 中断的基本概念 **处理硬件故障和软件错误** 实现人机交互,用户干预机器需要用到中断系统 7.4 IO方式(上) 作用 实现多道程序、分时操作,多道程序的切换需借助于中断系统 实时处理需要借助中断系统来实现快速响应 实现应用程序和操作系统(管态程序)的切换,称为"软中断" 多处理器系统中各处理器之间的信息交流和任务切换 内中断: 内中断主要是指在处理器和内存内部产生的中断,包括程序运算引起的各种错误,如地址非法、校验错等 内/外中断 外中断:外中断是指来自处理器和内存以外的部件引起的中断,包括I/O设备发出的I/O中断等 硬件中断:通过外部的硬件产生的中断,硬件中断属于外中断 中断请求 硬件中断与软件中断 软件中断:通过某条指令产生的中断,这种中断是可以编程实现的,软件中断是内中断 非屏蔽中断:非屏蔽中断是一种硬件中断,不受中断标志位IF的影响,即使在关中断(IF=0)的情况下也会被响应。 非屏蔽与可屏蔽中断 程序中断方式 可屏蔽中断:可屏蔽中断也是一种硬件中断,受中断标志位IF的影响,在关中断情况下不接受中断请求 通过中断判优逻辑确定响应哪个中断源的请求 硬件实现:硬件实现是通过硬件排队器实现的,它既可以设置在CPU中,又可以分散在各个中断源中 软件实现: 软件实现是通过查询程序实现的 中断判优 硬件故障中断属于最高级 软件中断 非屏蔽中断优于可屏蔽中断 一般逻辑 DMA 请求优于I/O设备传送的中断请求 高速设备优于低速设备 输入设备优于输出设备 实时设备优于普通设备 工作流程 中断源有中断请求 CPU响应中断条件 CPU允许中断及开中断 一条指令执行完毕,且没有更紧迫的任务 CPU响应中断后,经过某些操作,转去执行中断服务程序 中断隐指令 关中断:保证被中断的程序在中断服务程序执行完毕后能接着正确地执行 完成操作 保存断点:将原来的PC内容保存 引出中断服务程序:取出中断服务程序的入口地址并传送给程序计数器(PC) 中断向量:中断服务程序的入口地址 该方法叫做中断向量法 关中断 保存断点 引出中断服务程序 保存现场和屏蔽字 中断处理过程 开中断 执行中断服务程序 关中断 恢复现场和屏蔽字 开中断、中断返回