#### 计算机组织结构

# 17 输入输出

吴海军, 任桐炜, 刘博涵

2021年12月21日





## 教材对应章节



第8章 互联及输入输出组织



第7章 输入/输出





## 你眼中的计算机是什么









### 外围设备

 输入/输出操作通过连接到输入输出模块的各种外部设备完成, 这些外部设备提供了在外部环境和计算机系统之间的数据交 换,通常被称为外围设备(peripheral device),简称为外设 (peripheral)

- 类型
  - 人可读设备:适用于与计算机用户通信
    - 显示器, 打印机, ......
  - 机器可读设备:适用于与设备通信
    - 磁盘, 磁带, .....
  - 通信设备: 适用于与远程设备通信





## 能否将外设直接连接到系统总线上?



### 能否将外设直接连接到系统总线上?

# 不可以





#### 为什么不能把外设直接连接到系统总线上

- 外设种类繁多,操作方法多种多样
- 外设的数据传送速度一般比存储器或处理器的慢得多
- 某些外设的数据传送速度比存储器或处理器要快
- 外设使用的数据格式和字长度通常与处理器不同



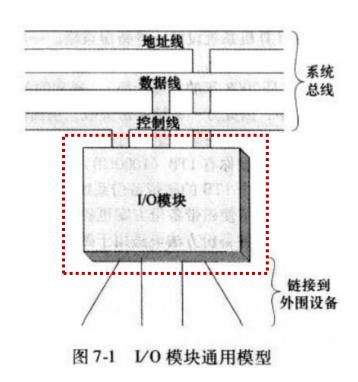






#### I/O 模块

- 通过系统总线或中央交换器和存储器连接
- 通过专用数据线与一个或多个 外设连接



#### I/O模块是计算机内部系统和外设之间的桥梁

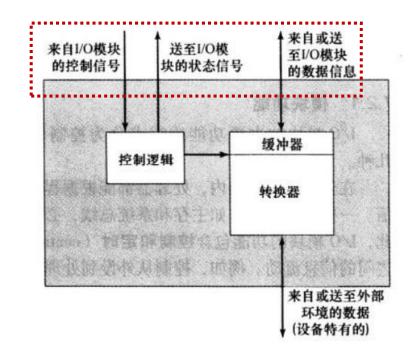






#### 外围设备的接口

- 输入/输出模块的接口以控制、状态和数据信号的形式出现
- 与设备相关的控制逻辑控制外设的操作,以响应来自输入/输出模块的命令
- 缓冲器用于缓存输入/输出模块和 外设之间传送的数据
  - 缓冲器的大小一般为8位或16位











### I/O模块的功能

#### • 处理器通信

- 命令译码:输入/输出模块接收来自处理器的命令,这些命令一般 作为信号发送到控制总线
- 数据:数据是在处理器和输入/输出模块之间经由数据总线来交换的
- 状态报告:由于外设速度很慢,所以知道输入/输出模块的状态很重要
- 地址识别:输入/输出模块必须能识别它所控制的每个外设的唯一地址

#### • 设备通信

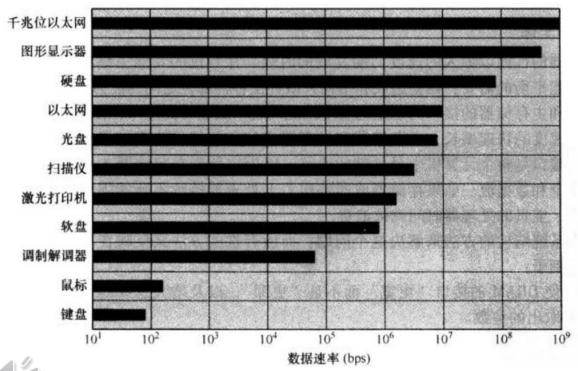
• 通信内容包含命令、状态信息和数据





## I/O模块的功能(续)

- 数据缓冲
  - 外设的数据传送速度一般比存储器或处理器的慢得多
  - 某些外设的数据传送速度比存储器或处理器要快







## I/O模块的功能(续)

- 控制和定时
  - 处理器会非预期的与一个或几个外设进行通信
  - 一些内部资源,如主存和系统总线,是被共享的
  - 例如: 控制从外设到处理器的数据传送包括以下几个步骤
    - 处理器查询输入/输出模块以检验所连接设备的状态
    - 输入输出模块返回设备状态
    - 如果设备运转并准备就绪,则处理器通过向输入/输出模块 发出一条命令,请求数据传送
    - 数据从输入/输出模块来到处理器





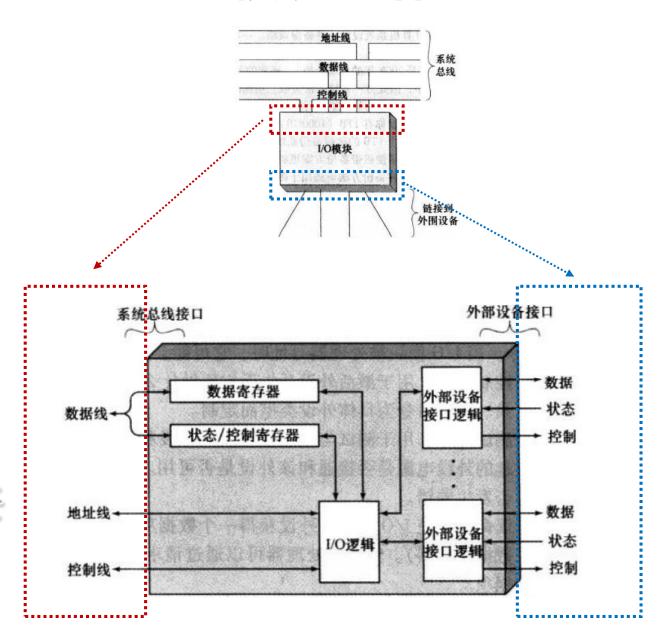
## I/O模块的功能(续)

- 检错
  - 检错并把差错信息报告给处理器
  - 差错类型
    - 设备报告的机械和电路故障
    - 传输过程中数据位的变化





## I/O模块的结构

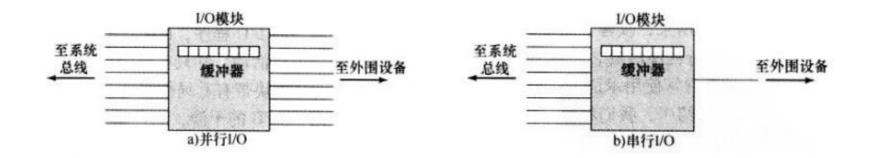






## 外部接口

- 接口类型
  - 并行接口: 多根线连接输入/输出模块和外设, 同时传送多位数据
  - 串行接口: 只有一根线用于传输数据, 每次只传输一位数据
- 由于并行接口要求每次同时传送,当传输速度和总线长度增加时, 总线的时钟频率会受到限制









### FireWire和USB

• FireWire: IEEE标准1394串行总线

• USB: 通用串行总线 (Universal Serial Bus)



	USB				FireWire		
	1.1	2.0	3.0	3.1	400	800	3200
数据传输速率	12Mbps	480Mbps	5Gbps	10Gbps	400Mbps	800Mbps	3.2Gbps
最多连接设备数	127				63		
总线类型	串行						
结构	主从设备模式				点对点		







### I/O操作技术

- 编程式 I/O: 处理器通过执行程序来直接控制I/O操作, 当处理器 发送一条命令到I/O模块时, 它必须等待, 直到I/O操作完成
- 中断驱动式 I/O:处理器发送一条I/O命令后,继续执行其他指令; 并且当I/O模块完成其工作后,才去中断处理器工作
- 直接存储器读取 (Direct Memory Access, DMA) : I/O模块与 主存直接交换数据,而不需要处理器的干涉

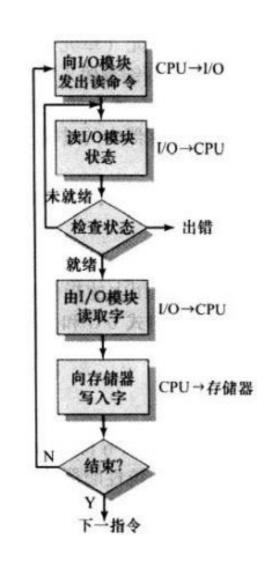
传递方式	无中断	使用中断	
1/0 与存储器之间的传递通过处理器实现	编程式 1/0	中断驱动式 1/0	
1/0 与存储器直接传送		直接存储器存取 (DMA)	





### 编程式I/O

- 当处理器在执行过程中遇到一条与I/O操作有关的指令时,它通过发送指令到适当的I/O模块来执行这条指令
- I/O模块将执行所要求的动作,然后在I/O 状态寄存器中设置一些适当的位
- I/O不会中断处理器,因此处理器需要周期性地检查I/O模块的状态,直到发现该操作完成







## 编程式I/O: I/O命令

- 为了执行I/O操作,处理器发送一个指定具体I/O模块和外设的 地址,并发送一条I/O命令
- 类型
  - 控制命令: 激活外设并告诉它要做什么
  - 测试命令: 测试I/O模块及其外设相关的各种状态条件
  - 读命令: 使I/O模块从外设获得一个数据, 把它存入内部缓冲区
  - 写命令: 使I/O模块从数据总线获得一个数据, 把它传入外设





### 编程式I/O: I/O指令

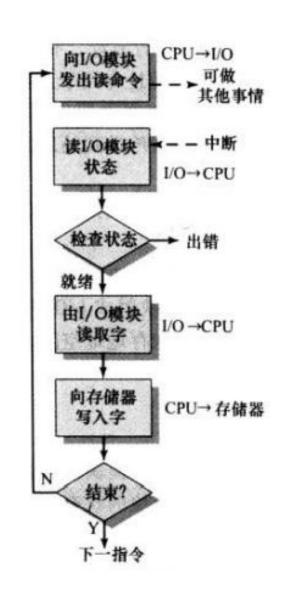
- I/O指令很容易映射为I/O命令, 并且两者之间通常是简单的一一对应关系
  - 指令的形式取决于外设寻址的方式
- 编址方式
  - 存储器映射式I/O: 存储单元和I/O设备有统一的地址空间
    - 能使用大的指令系统,可进行更有效的编程
  - 分离式I/O: 让总线既有存储器的读线和写线,同时也有输入和输出命令线





## 中断驱动式I/O

- 处理器发送一个I/O命令到模块,然后 去处理其它有用的工作
- 当I/O模块准备和处理器交换数据时, 它中断处理器以请求服务
- 处理器执行数据传送,最后恢复它原 先的处理工作









## 中断驱动式I/O (续)

- 从I/O模块的角度来看
  - I/O模块接收来自处理器的读命令
  - I/O模块从相关的外设中读入数据
  - 一旦数据进入I/O模块的数据寄存器后,该模块通过控制总线给处理器发送中断信号
  - I/O模块等待直到处理器请求该数据时为止
  - 当处理器有数据请求时,I/O模块把数据传送到数据总线上,并准备另一个I/O操作





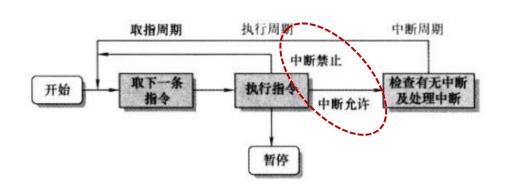
## 中断驱动式I/O (续)

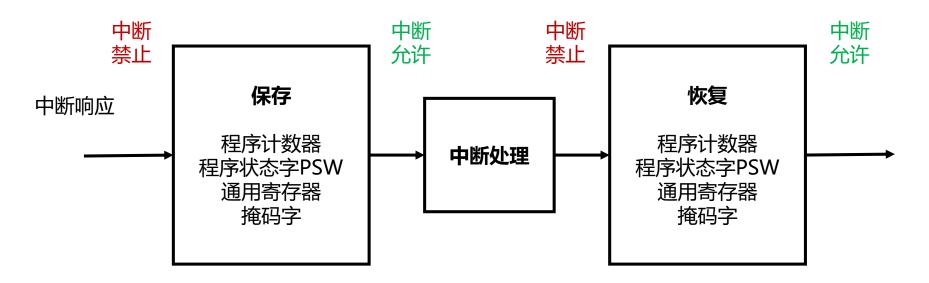
- 从处理器的角度来看
  - 处理器发送一个读命令
  - 处理器离开去做其它的事情,并在每个指令周期结束时检查中断
  - 当来自I/O模块的中断出现时, 处理器保存当前程序的现场
  - 处理器从I/O模块读取数据字并保存到主存中
  - 处理器恢复刚才正在运行的程序的现场, 并继续运行原来的程序





### 中断驱动式I/O: 中断允许和中断禁止









#### 中断驱动式I/O:响应优先级和处理优先级

• 例子:假设中断系统中有4个中断源,其响应优先级为L1>L2>L3>L4,处理优先级为L1>L4>L3>L2。如果在主程序执行时同时发生L1、L3和L4中断,并且在处理L3中断的过程中发生L2中断,写出掩码字和所有中断服务程序的过程。





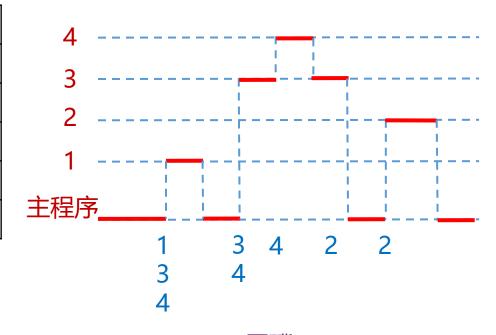
#### 中断驱动式I/O:响应优先级和处理优先级

例子:假设中断系统中有4个中断源,其响应优先级为L1>L2>L3>L4,处理优先级为L1>L4>L3>L2。如果在主程序执行时同时发生L1、L3和L4中断,并且在处理L3中断的过程中发生L2中断,写出掩码字和所有中断服务程序的过程。

#### 掩码字/屏蔽字

	掩码字							
	L1	L2	L3	L4				
L1	1	1	1	1				
L2	0	1	0	0				
L3	0	1	1	0				
L4	0	1	1	1				

#### 中断服务程序







### 中断驱动式I/O:设备识别

- 多条中断线
  - 即使有多条中断线可用,每条线上也需要采用其它三种技术中的一种
- 软件轮询
  - 轮询每一个I/O模块来确定是哪个模块发生的中断
- 菊花链
  - 所有的I/O模块共享一条中断请求线,中断应答线采用菊花链穿 过这些中断模块
- 独立请求
  - 特定的中断控制器用于解码和分析优先级





## 中断驱动式I/O: 分配优先级

• 多条中断线: 处理器仅仅挑选具有最高优先级的中断线

• 软件轮询: 模块的轮询次序就决定了模块的优先级

• 菊花链:链接模块次序就决定了模块的优先级

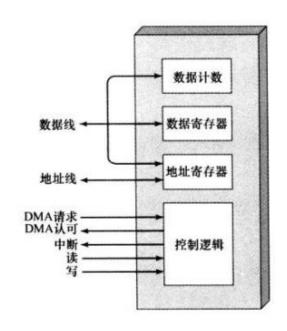
• 独立请求: 中断控制器决定





#### 直接存储器存取

- 不足
  - I/O传送速度受处理器测试和服务设备速度的限制
  - 处理器负责管理I/O传送,对于每一次I/O传送,处理器必须执行很多指令
- 直接存储器存取
  - 无需经过处理器即可直接访问内存的模块





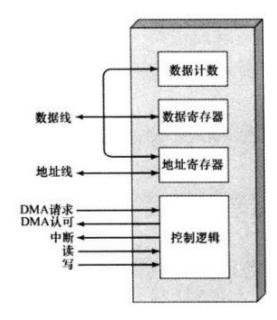


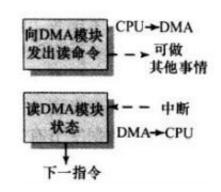




## 直接存储器存取(续)

- 处理器通过发送以下信息向DMA模块发出命令: 读/写、I/O设备地址、内存中的起始位置、字数
- 处理器继续进行其他工作
- DMA模块将全部数据块,每次一个字, 直接将数据传输到存储器或从存储器读出, 而无需经过处理器
- 当传输完成时,DMA模块向处理器发送 一个中断信号











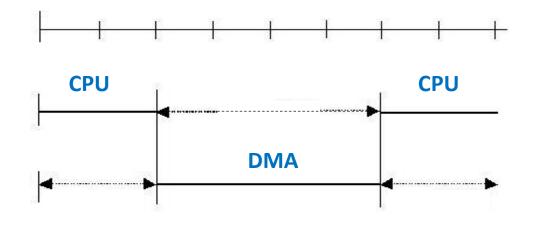


### DMA内存访问: CPU停止法

存储周期

CPU控制总线和 访问存储器

DMA控制总线和 访问存储器



• 优点:控制简单

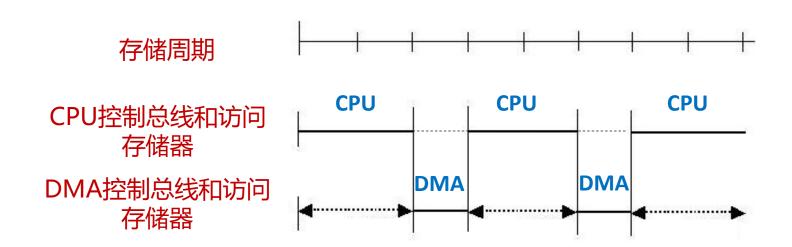
• 缺点:影响CPU,没有充分利用内存

• 适用: 高速I/O设备的块传输





#### DMA内存访问: 周期窃取



· 优点:充分利用CPU和内存,及时响应I/O请求

· 缺点: DMA每次都请求总线

• 适用: I/O周期大于存储周期



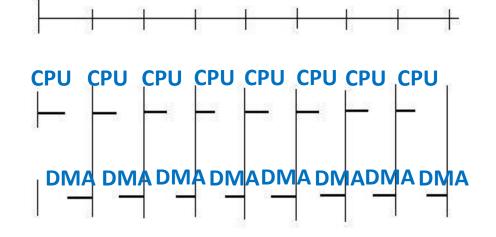


### DMA内存访问:交替分时访问

存储周期

CPU控制总线和访问 存储器

DMA控制总线和访问存储器



• 优点: CPU未停止或等待, DMA不请求总线

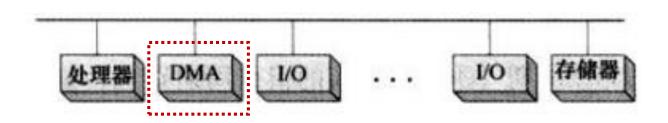
• 缺点: CPU周期大于存储周期





#### DMA配置机制: 单总线分离DMA

- 所有模块共享相同的系统总线
- DMA模块使用编程式I/O,通过DMA模块在存储器和I/O模块 之间交换数据
- 便宜但低效

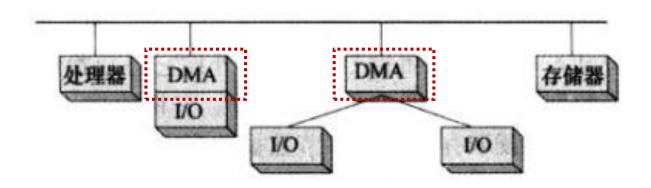






#### DMA配置机制:单总线集合的DMA-I/O

- DMA逻辑实际上可能是I/O模块的一部分,也可能是控制一个或多个I/O模块的单独模块
- 减少总线周期数

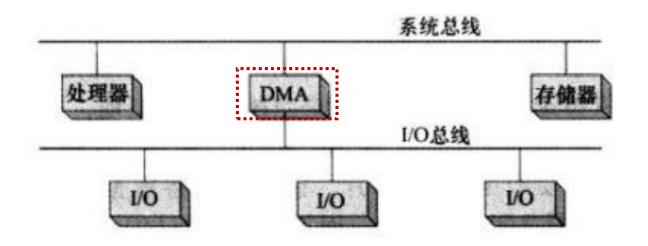






### DMA配置机制: I/O 总线

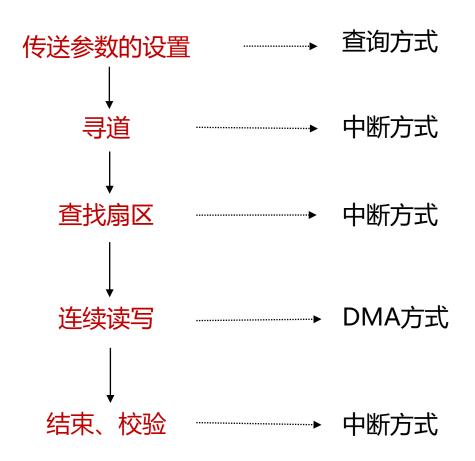
- 使用I/O总线将I/O模块连接到DMA模块
- · 多个I/O模块共享DMA, 且易于扩展







## DMA示例: 硬盘存取







#### I/O模块的演变

- CPU直接控制外设
- 增加控制器或I/O模块,CPU使用编程式I/O,将CPU与外围设备的细节分离
- 采用中断,CPU无需花费时间等待外围设备就绪
- I/O模块可通过DMA直接存取存储器,无需CPU负责存储器和I/O模块之间的数据传递
- I/O通道 (I/O channel) : I/O模块有自己的处理器,带有专门为I/O操作定制的指令集
  - CPU指示I/O通道执行存储器中的I/O指令,只有在执行完成后才会中断CPU
- I/O处理器 (I/O processor): I/O模块有一个局部存储器, I/O模块成为一个自治的计算机, 常用于与交互式终端进行通信
  - 只需最少的CPU参与即可控制大量I/O设备











## 总结

- 外围设备
- I/O模块:功能,结构
- I/O操作技术
  - 编程式I/O
  - 中断驱动式I/O
  - 直接存储器存取
- · I/O模块的演变





# 谢谢

rentw@nju.edu.cn







