1/0设备组成

● I/O设备一般由机械和电子两部分组成

- (1) 机械部分是设备本身 (物理装置)
- (2) 电子部分又称设备控制器(或适配器)
 - (端口) 地址译码
 - 按照主机与设备之间约定的格式和过程接受计算机发来的数据和控制信号 或 向主机发送数据和状态信号
 - 将计算机的数字信号转换成机械部分能识别的模 拟信号,或反之
 - 实现设备内部硬件缓冲、数据加工等提高性能或 增强功能



设备接口一控制器的作用

- 操作系统将命令写入控制器的接口寄存器(或接口缓冲区)中,以实现输入/输出,并从接口寄存器读取状态信息或结果信息
- 当控制器接受一条命令后,可独立于CPU完成指定操作, CPU可以另外执行其他计算;命令完成时,控制器产生一个中断,CPU响应中断,控制转给操作系统;通过读控制器寄存器中的信息,获得操作结果和设备状态
- ◎ 控制器与设备之间的接口常常是一个低级接口
- 控制器的任务: 把串行的位流转换为字节块,并进行必要的错误修正: 首先,控制器按位进行组装,然后存入控制器内部的缓冲区中形成以字节为单位的块;在对块验证检查和并证明无错误时,再将它复制到内存中



1/0端口地址

- I/O端口地址:接口电路中每个寄存器具有的、唯一的地址,是个整数
- 所有I/O端口地址形成I/O端口空间(受到保护)

1/0指令形式与1/0地址是相互关联的, 主要有两种形式:

- o 内存映像编址(内存映像I/O模式)
- o I/O独立编址(I/O专用指令)

Two address Spaces

OxFFFF...

I/O ports

I/O ports

Two address spaces

Two address spaces

内存映射 I/O的数据 缓冲区

独立I/O端 口的控制寄 存器



1/0瓣立编址

分配给系统中所有端口的地址空间 完全独立,与内存地址空间无关

◎ 使用专门的I/O指令对端口进行操作

◎ 优点

外设不占用内存的地址空间

○ 编程时,易于区分是对内存操 作还是对I/O端口操作

缺点: I/O端口操作的指令类型少, 操作不灵活

⑥ 例子: 8086/8088, 分配给I/O端口的地址空间64K, 0000H~0FFFFH, 只能用in和out指令进行方端口地址

I/O地址范围	设备
000 - 00F	DMA控制器
020 - 021	中断控制器
040 - 043	定时器
060 - 063	键盘
200 - 20F	控制器
2F8 - 2FF	轴上
320 - 32F	硬盘控制
378 – 37F	并口
3D0 - 3DF	图像控制器
3F0 - 3F7	磁盘驱动控制
的这个范围,以及一	



內存映像编址

- 分配给系统中所有端口的地址空间与内存的地址空间统一编址
- 把I/O端口看作一个存储单元,对I/O的读写操作等 同于对内存的操作
- 优点
 - 凡是可对内存操作的指令都可对I/O端口操作
 - o 不需要专门的I/O指令
 - o I/O端口可占有较大的地址空间
- 缺点
 - 占用内存空间

它的缺点是它占用了一部分的内存空间 下面我们来讨论一下内存映射



內存映射1/0的优点

◎ 不需要特殊的保护机制来阻止用户进程执行I/O操作

操作系统必须要做的事情:避免把包含控制寄存器的那部分地址空间放入任何用户的虚拟地址空间之中

◎ 可以引用内存的每一条指令也可以引用控制寄存器

例如,如果指令TEST可以测试一个内存字是否为0,那么它也可以用来测试一个控制寄存器是否为0



0 因为每个控制寄存器它的端口地址是在内存的某一个位置

內存映射1/0的缺点

● 对一个设备控制寄存器不能进行高速缓存

考虑以下汇编代码循环,第一次引用PORT_4将导致它被高速缓存,随后的引用将只从高速缓存中取值并且不会再查询设备,之后当设备最终变为就绪时,软件将没有办法发现这一点,结果循环将永远进行下去

为避免这一情形,硬件必须针对每个页面具备选择性禁用 高速缓存的能力,操作系统必须管理选择性高速缓存,所 以这一特性为硬件和操作系统两者增添了额外的复杂性

LOOP: TEST PORT-4 //检测端口4是否为0 BEQ READY //如果为0,转向READY BRANCH LOOP //否则,继续测试

READY:



下面我们介绍一下 I/O 硬件的组成。 通常 I/O 设备呢是由机械部分和电子部分组成的 所谓机械部分实际 0:00 上就是设备本身,它是硬件装置 而电子部分呢是我们熟悉的设备控制器或者是话配器 电子部分主要的工 作呢是地址的译码 按照主机与设备之间约定的格式和 过程接受计算机发来的数据或者是控制信号 或者是 像主机发送数据和状态的信号 另外呢 电子部分还负责将计算机发来的数字信号转换成机械部分 能识别的 模拟信号,或者是反过来 在电子部分还有一项重要的工作就是提供相应的缓冲区 那么在这个缓冲区当中 可以进行相应的数据加工 那么提供一些性能和增强功能的这个机制 下面我们来看一下控制器的作用 操作 系统将命令 写入控制器的接口寄存器或者是接口缓冲区当中 用来实现输入输出的过程。 同时,操作系统 还会从控制寄存器当中去读取设备的状态或者是结果信息 对控制器而言,当它接受到了一条命令之后 它 可以独立于 CPU 完成对设备的控制操作 这个时候 CPU 去可以执行其他的运算过程 当这条命令完成之 后,控制器会产生一个中断 CPU 响应中断,然后进入操作系统去做后续的工作 比如说,操作系统会去读 控制寄存器当中的信息,获得议次操作的 结果和状态信息 控制器与设备之间的接口诵常是一个低级接口 因此控制器的任务呢就是要把串行的位流转换成 字节块并进行必要的错误修正。 具体来说呢 就是首先, 控制器按位进行相应的组装 并且存入控制器内部的缓冲区当中,形成以字节为单位的块 再对块相应的数 据讲行检验 并证明没有错误之后再把相应的内容复制到内存中 那么电子部分或者是 设备控制器,其中一 个很重要的工作之一呢是讲行端口的地址译码 我们来看一下 I/O 端口的概念。 I/O 端口地址呢实际上是 接口电路当中每个寄存器所具有的唯一的一个地址,是一个整数 所有的 I/O 端口地址呢实际上是形成了 一个 1/0 端口的一个空间,那么这个空间呢是受到保护的 1/0 的指令形式实际上是和 1/0 的端口 地址是 密切相关的,通常我们提供了两种形式的这种 I/O 端口地址 第一种呢叫做内存映像编址,第二种叫做 I/O 独立编址 而内存映像编址呢,实际上我们也称之为内存映像的 I/O 模式 而 I/O 独立编址呢实际上是 专门有相应的 I/O 专用指令。 这是一个示意图 左边我们可以看到,最左边的是一个内存 还有一个是 I/O 端口空间。 中间这个呢实际上就是一块内存 这个内存呢实际上是有一部分用作 I/O 的端口 而在右边这种 情况呢是一个混合的。 在内存里头 也有一部分空间用于 I/O 端口,而且还有一部分是 I/O 的独立端口 因 此我们可以这里看一下,那么在这种混合方式当中,内存的映射 I/O 的数据缓冲区呢在内存里有一块空 间,同时还有一个独立的 I/O 的端口的控制寄存器空间 所以这是三种不同的形式 下面我们介绍一下 I/O

独立编址 所谓 I/O 独立编址指的是分配给系统当中 所有 I/O 端口的地址空间是完全独立的 是与内存的地 址空间没有任何关系的 在这里的呢会使用专门的 I/O 指今对这个端口进行相应的操作 它的优点是,各种 各样的外部设备 它的端口不占据内存的地址空间 在编程的时候,由于使用专用的指令 可以很容易区分哪 些操作是对 内存的操作,哪些操作是对 I/O 端口的操作 但是它的缺点呢是由于提供给 I/O 端口操作的种 类很少,操作呢不够灵活 我们简单地举个例子,在 8086/8088 当中呢分配给 I/O 端口的地址空间呢一共 是 64K 只能用 in 和 out 这样的指令对它进行读写操作 这里给出了一个 I/O 端口地址的这个范围,以及 不同的,针对不同设备的分配的地址的范围 下面我们来介绍一下内存映像编址 内存映像编址指的是分配 给系统当中所有 I/O 端口的地址空间与内存的地址空间是统一进行编址的 也就是说把 I/O 的端口看作是 一个存储单元。 对 I/O 的读写操作 等同于对内存的操作。 它的优点是 凡是可以对内存操作的指令,都 可以去对 I/O 端口 进行操作,不需要专门设计相应的 I/O 指令 那么 I/O 端口的空间呢也可以有比较大的 地址空间 它的缺点是它占用了一部分的内存空间 下面我们来讨论一下内存映射 I/O 的优缺点 它的优点 是,不需要特殊的 保护机制来阻止用户进程进行相应的 I/O 操作 操作系统所需要做的就是要避免 把包含 了控制寄存器的那部分 地址空间放入到用户的虚拟地址空间当中 采用内存映射 I/O 的另外一个优点呢, 是可以引用 内存的每一条指令都可以适用于引用控制寄存器 比如说,如果指令 TEST 可以测试一个内存 字是否为 0 那么我们也可以拿它来测试某一个控制寄存器是否为 0 因为每个控制寄存器它的端口地址是 在内存的某一个位置 内存映射 I/O 的缺点是,不能够 对一个控制寄存器它的内容进行高速缓存 我们来举 一个例子 这段代码呢实际上是对端口 4 进行相应的检测 检测的端口是不是为 0 , 如果这个 端口是 0 说明 "这个端口准备好了可以讲行相应的 I/O 操作了 如果不为 0 就要持续进行检测 但是如果我们把设备控制寄 存器讲行了 高速缓存,那么第一次引用这个端口 4 的时候就把它 放入了高速缓存。 以后再对它的引用 都是从 高速缓存当中取值,而不会再去对设备进行相应的检测 之后如果设备变成就绪的时候呢 软件已经 没有办法发现到这一点,因此这个循环就会 永远进行下去了。 为了避免这一情形,硬件 必须针对每个页 面 具备了一个选择性禁用高速缓存的能力 我们在前面讲到虚存的 列表项的时候,我们就看到有这么一个 叫棽止缓存位 那么这一位就是操作系统可以通过它来管理 选择性的高速缓存。当然,有了这样一个要求

之后 那么这个特点就为 硬件和操作系统增添了额外的复杂性 所以呢我们把它称之为内存映射 I/O 的一个 缺点,也就是 对设备控制寄存器我们不能够进行高速缓存