第六章 设备管理

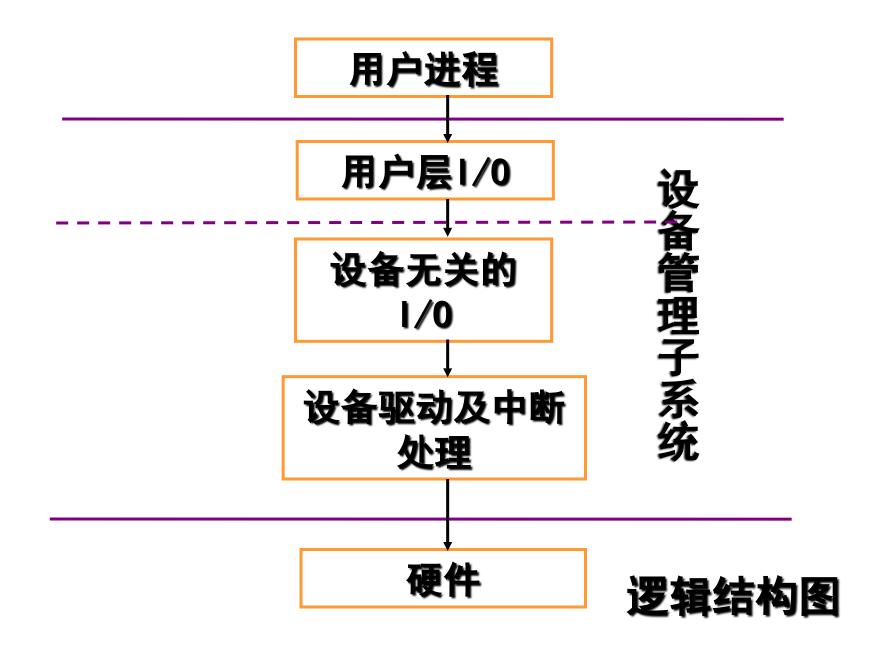
目的与要求:理解设备管理子系统的层次、 功能及技术

重点与难点:层次结构,设备驱动程序,缓冲技术,虚拟设备技术

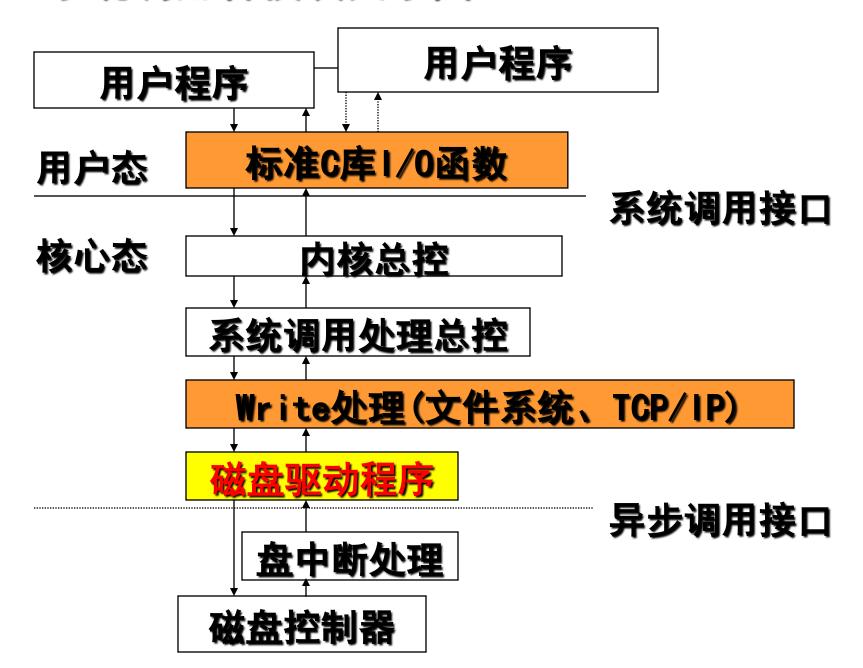
设备1/0子系统的主要目录

- 1、1/0层次结构
- 2、缓冲技术
- 3、设备分配
- 4、虚拟设备

- 1、1/0软件的设计目标和原则
- I/0软件总体设计目标:
- 高效率。
- 通用性
 - 1/0软件总体设计要考虑的问题:
- 设备无关性
- 出错处理
- 同步(阻塞)—异步(中断驱动)传输
- 独占性外围设备和共享性外围设备



系统调用各模块关系图



(1) 用户层1/0

与设备的控制细节无关,不直接与设备打交 道。将所有的设备看做逻辑资源

为用户进程提供各类I/O函数。用户以设备标识符和一些简单的函数来使用设备,如打开、关闭、读、写等如C库中的函数fopen(), fread(), fwrite(), fclose()等

(2) 设备无关的1/0

执行适用于所有设备的公共1/0功能,并向 其上层提供统一的系统调用接口。 主要任务包括:

- 1. 设备命名及与设备驱动程序的映射。 在UNIX中,如/dev/tty00惟一地确定了一 个inode数据结构,其中包含了主设备号, 通过主设备号可以找到相应的设备驱动程序。
 - 2. 设备访问保护。
 - 3. 分配及释放独占型设备。
 - 4. 设备1/0数据缓冲机制。
 - 5. 文件系统功能、TCP/IP协议等。

(3)设备驱动与中断处理

1. 设备驱动程序

包括了所有与设备相关的代码,其功能是从与设备无关的软件中接收1/0的请求,排入请求队列或执行之。

2. 中断处理

当进程进行I/O操作时,将其阻塞至I/O操作结束并发生中断。中断发生时,由中断处理程序启动请求排队的下一请求并解除等I/O进程的阻塞状态,使其能够继续执行。

Linux 设备管理实例

- 屏蔽各类硬件设备,提供统一操作
- Linux内核:提供硬件抽象层、磁盘及文件系统的控制,处理机调度,内存分配与管理的系统软件。采用可加载模块化设计(LKMs),支持可插入式模块。有三种类型
 - -编译在内核中
 - 可动态加载的模块
 - -不加载,从Linux中取消
- 驱动程序: 动态加载驱动模块,如声卡、网卡驱动。Linux基本驱动,如CPU、PCI总线、ACPI、VFS等编译在内核中

Linux中加载硬件设备

- #>Dmesg | less命令
- 查看Linux的起动过程
- #>ls pci
- 查看硬件设备

Linux中的模块

- 列出系统中已加载的模块
- #>Is mod
- 删除模块
- #>rmmod cdrom
- 加载模块
- #>modprobe cdrom
- 可通过配置内核加载模块

2、缓冲技术

在进程数据区与外设之间设立缓冲区可以改善进程运行速度与1/0传输速度之间的速差矛盾。

(1) 单缓冲

当用户进程发出I/0请求时,操作系统在主存的系统空间为该操作分配一个缓冲区,可以实现预读和滞后写。

问题:说明为什么在单、双缓冲的情况下,对一块(假定一块缓冲正好存放一块)信息的处理时间分别为Max(C,T)+M和

Max(C.T)?

(2) 双缓冲

可以实现用户数据区—缓冲区之间交换数据 和缓冲区—外设之间交换数据的并行

(3) 循环缓冲

引入系统缓冲池,采用有限缓冲区的生产者 /消费者模型对缓冲池中的缓冲区进行循环 使用

缓冲区结合预读和滞后写技术对具有 重复性及阵发性I/O进程、提高I/O速度很 有帮助。

3、设备分配

- (1)设备的独立性
- (2)与设备被分配有关的数据结构

(1)设备独立性

- 用户不指定特定的设备,而指定逻辑设备,使得用户作业和物理设备独立开来,再通过其它途径建立逻辑设备和物理设备之间的对应关系,称这种特性为"设备独立性"。
- 设备独立性带来的好处

用户与物理的外围设备无关, 系统增减或 变更外围设备时程序不必修改; 易于对付 输入输出设备的故障。

设备分配的数据结构

- 设备类表和设备表。
- 系统中拥有一张设备类表,每类设备对应于表中一栏,包括内容有:设备类、总台数、空闭台数和设备表起始地址等。
- 每一类设备都有各自的设备表,用来登记这类设备中每一台设备的状态,包含的内容有:物理设备名、逻辑设备名、占有设备的进程号、已分配/未分配、好/坏等。

设备分配的数据结构

- 采用通道结构的系统中,设备分配的数据结构设置:系统设备表、通道控制表、控制器控制表和设备控制表。
- 系统建立一张系统设备表,记录配置 在系统中的所有物理设备的情况。
- 每个通道、控制器、设备各设置一张表,记录各自的地址(标识符)、状态(忙/闲)、等待获得此部件的进程队列指针、及一次分配后相互勾链的指针,以备分配和执行1/O时使用。

4、虚拟设备

- (1) 问题的提出
- (2) SPOOLING的设计和实现
- (3) SPOOLING应用例子

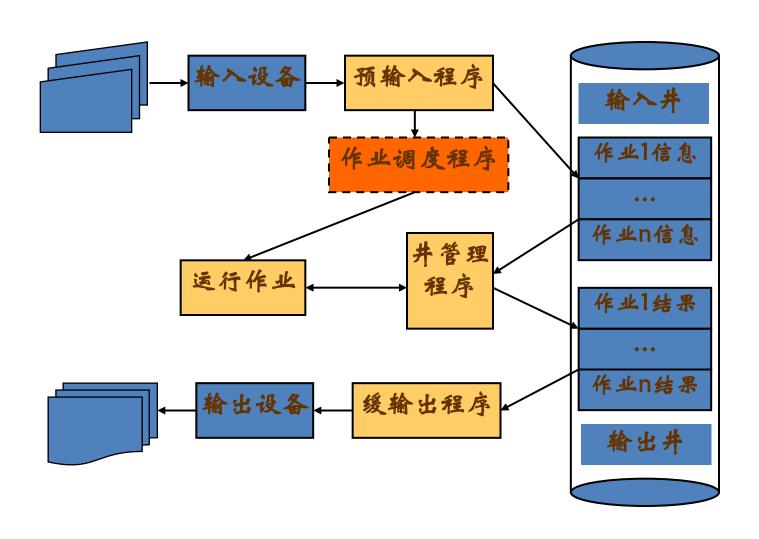
(1) 问题的提出

- 静态分配方式是不利于提高 系统效率
- 采用脱机外围设备操作
- 联机同时外围设备操作(又 称作假脱机操作)

5.7.2 斯普林系统的设计和实现(1)

- "井"是用作缓冲的存储区域,采用井的技术能调节供求之间的矛盾,消除人工干预带来的损失。
- "预输入程序"
- "缓输出程序"
- "井管理程序"

SPOOLING组成和结构



输入井中作业状态

- 输入状态:
- 收容收态:
- 执行状态:
- 完成状态:

SPOOLING数据结构

- 作业表 登记进入系统的所有作业的作业名、状态、预输入表位置等信息。
- 预输入表 每个用户作业有一张用来登记 该作业的各个文件的情况,包括设备类、 信息长度及存放位置等。
- 緩輸出表每个用户作业拥有一张包括作业名、作业状态、文件名、设备类、数据超给位置、数据当前位置等。

井文件空间的管理

第一种是连接方式,输入的是接待之式,输入的建模成选接,文件。一种组织成是数据信息对种方式的优点是数据信息可以不连续存放,文件空间利用率高。

井文件空间的管理

第二种是计算方式,假定磁盘井文件空间,每个磁道存放100个80字节记录,每张卡片为80个字节,若每个柱面有20个磁道,则一个柱面可存放2000张卡片信息。第n张卡片信息被存放在:

磁道号=卡片号n/100 记录号= (卡片号n) mod100

• 用卡片号n除以100的整数和余数部分分别为其存 放的磁道号和记录号。

Spooling应用例子

- (1)打印机spooling守护进程
- (2)网络通信spooling守护进程

Spooling的模拟

SPOOLing輸出模拟系统		×
	一 作业调度算法 字体「颜色「大小	短作业优先 输入作业 打印作业 新入作业 打印作业 新入作业 打印机1 S d a s d d s
dsdssdds 0 dsdsdsds 0 dsdsdsds 1	Forte 黑色 三号 Forte 黑色 三号 Forte 黑色 三号 Forte 黑色 三号 Forte 黑色 三号	
		打印机2 □ print2已停止使用!
		打印机3 print3已停止使用!

打印队列		輸入并信息				
打印任务 属主 字体大小 打印内名	打印内容	输入进程	打印任务	块数		
			删除进程			
			暂停进程			
			使用帮助			
W40 E 5				输出并信息		
进程信息 打印任务:	sdsdd			打印任务 sdsdd	块数 16	
大小:	10			2 2 1	8 9 6	
瑜出:dsadsd dsdfdsfds	lfdsfdsfdsf					
打印任务的进	挂度:					

操作系统的设备管理应具备的主要功能是__、__和

监视设备状态、进行设备分配、完成I/O操作、缓冲管理与地址转换

在UNIX系统中, 所有的1/0设备按其物理特性分为_字符设备和块 设备。

SPOOLing技术可以实现设

- 备的(C)分配。
 - A. 独占
 - **B.** 共享
 - C. 虚拟
 - D. 物理

使用户所编制的程序与实际使用的物理设备无关,这是由设备管理的($_{A}$)功能实现的。

- A. 设备独立性
- B. 设备分配
- C. 缓冲管理
- D. 虚拟设备

判断对错并改正虚拟

利用共享分配技术可以提高设备的利用率,使得打印机之类的独占设备成为可共享的、快速1/0设备。(大人)