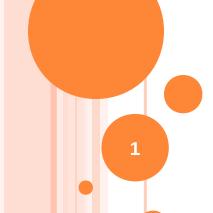


操作系统课程设计







内容简介

- <u>○设计目的</u>
- ○设计内容
- ○实施方法及要求
- ○时间安排
- ○辅导





设计目的

- ○掌握 Linux 操作系统的使用方法
- ○了解 Linux 系统内核代码结构
- ○掌握实例操作系统的实现方法





内容简介

- ○设计目的
- <u>○设计内容</u>
- **○**实施方法及要求
- ○时间安排
- ○辅导





设 计 内 容 (1)

○要求:熟悉和理解 Linux 编程环境

○内容

1) 编写一个 C 程序,用 read 、 write 等系统调用实现文件拷贝功能。命令形式:

copy < 源文件名 > < 目标文件名 >

2) 编写一个 C 程序,使用图形编程库 (QT/GTK) 分窗口显示三个并发进程的运行 (一个窗口实时显示当前系统时间,一个窗口循环显示 0 到 9 ,一个窗口做 1 到 1000 的累加求和,刷新周期均为 1 秒)。





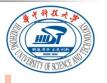
设 计 内 容 (2)

○要求: 掌握添加系统调用的方法

○内容

- 采用编译内核的方法,添加一个新的系统 调用,实现文件拷贝功能
- 编写一个应用程序,测试新加的系统调用





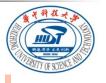
设 计 内 容 (3)

○要求: 掌握添加设备驱动程序的方法

○内容

- ❖采用模块方法,添加一个新的字符设备驱动程序,实现打开/关闭、读/写等基本操作
- *编写一个应用程序,测试添加的驱动程序





设 计 内 容 (4)

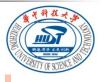
○要求: 使用 GTK/QT 实现一个系统监控器(选做)

○内容

- ❖了解 /proc 文件的特点和使用方法
- ❖ 监控系统状态,显示系统部件的使用情况
- ❖用图形界面监控系统状态,包括 CPU 和内存利用率、所有进程信息等(可自己补充、添加其他功能)







设 计 内 容(5)

○要求: 设计并实现一个模拟的文件系统 (选做)

•内容

- ❖基于一个大文件(如 100M),模拟磁盘
- ❖格式化,建立文件系统管理数据结构
- ❖实现文件/目录创建/删除,目录显示等基本功能(可自行扩充文件读/写、用户登录、权限控制、读写保护等其他功能)



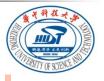




内容简介

- ❖设计目的
- *设计内容
- *<u>实施方法及要求</u>
- ❖时间安排
- ❖辅导



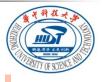


实施方法及要求

• 独立完成课程设计内容

- ○支持借鉴和学习已有的优秀知识!
- ○反对全盘拷贝,不求甚解!
- ○吸收和消化他人经验,做自己的课程设计!

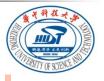




实施方法及要求

- 上机检查:根据要求演示完成的系统,并回答老师 的问题或按要求现场修改程序
- •报告提交:
 - 纸质课程设计报告(双面打印):内容包括实验目的、实验内容、实验设计、实验环境及步骤、 调试记录和课程设计心得等
 - 光盘:课程设计报告电子版和程序清单(附注 释),每个班一张光盘





要求

● 成绩依据: 检查情况 + 报告撰写情况

● 完成前两题: 60-65

● 完成前三题: 65-75

● 完成选做题: 75 以上





内容简介

- ❖设计目的
- *设计内容
- *实施方法及要求
- <u>*时间安排</u>
- ❖辅导





时间安排

- ○课程设计时间:第一周、第二周
- ○课程设计地点: 以课表为准
- ○中期检查:

第一周周五上午(8:00-11:30)过时不候

○最后检查:

第二周周五上午(8:00-11:30)过时不候

○实验报告提交:

第四周





内容简介

- ❖设计目的
- *设计内容
- *实施方法及要求
- ❖时间安排
- ***辅导**





课程设计辅导

- * Linux 系统的相关知识
- * 进程并发
- *添加系统调用
- *添加设备驱动程序
- */proc 文件分析





LINUX 系统的相关知识 发行版:











内核版本: major.minor.patch-build

○ major: 主版本号,有结构性变化时变更

o minor: 次版本号,新增功能时发生变化

奇数表示开发版,偶数表示稳定版

○ patch-build:修订版本号

内核最新版 4.9



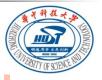




LINUX 系统的常用目录







LINUX 系统的核心源码

Linux CPU类型相关的核心代码。每一个子目录代表一种 CPU类型,如 arch i386是关于Intel CPU 及与之相兼容的体系结构的子目录 所有的设备驱动程序;每种驱动程序又各占用一个子目录 , 如/block drivers 下为块设备驱动程序 编译核心所需要的大部分头文件 。与平台无关的头文件在 include include /linux 子目录下,与Intel CPU相关的头文件在 include /asmi386子目录下 init 包含核心的初始化代码,包含两个文件 main .c和version .c 所有独立于 CPU体系结构的内存管理代码 . 与体系结构相关的内存 mm 管理代码则位于 arch /*/mm/下 主要的核心代码, 包括大多数 Linux 系统的内核函数 , 其中最重要 kernel 的文件当属进程调度 sched .c. 同样,和体系结构相关的代码在 arc h/*/kernel 中 ...



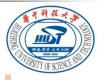




课程设计辅导

- * Linux 系统的相关知识
- <u>*进程并发</u>
- *添加系统调用
- *添加设备驱动程序
- */proc 文件分析





进程并发

○ pid=fork(): 创建子进程。

返回值:0 从子进程返回

>0 从父进程返回

- oexit 进程自我终止,进入僵死状态
- wait() 等待进程终止(由父进程调用)
- oexec() 执行一个可执行程序(文件)





FORK()系统调用

```
main()
                                                      pid_t p1;
                                                      pid_t t1;
                                                     p1=fork();
                                                      if (p1 == 0)
                                                         puts("sub1 created\n");
main()
                                                                                       父进程
                                                   else
                                                                                       实际执
     pid_t p1;
                                                     t1=waitpid(p1,&status,0);
                                                                                       行的程
     pid tt1;
                                                                                       序段
    p1=fork();-
     if (p1 == 0)
                                                main()
                                                      pid_t p1;
        puts("sub1 created\n");
                                                      pid_t t1;
    else
            //main
                                                     p1=fork();
if (p1 == 0)
                                                                                        子进程实
       t1=waitpid(p1,&status,0);
                                                                                        际执行的
                                                       puts("sub1 created\n");
                                                                                         程序段
                                                     else
                                                             //main
                                                        t1=waitpid(p1,&status,0);
                                                                                            23
```





课程设计辅导

- ○Linux 系统的相关知识
- ○进程并发
- ○添加系统调用
- ○添加设备驱动程序
- ○/proc 文件分析

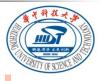




添加系统调用

- ○Linux 系统调用机制
 - ❖ Linux 内核中设置了一组用于实现各种系统功能的 子程序,称为系统调用
 - ❖ 用户可以通过系统调用命令在自己的应用程序中调用它们
- ○系统调用与普通函数调用的区别
 - ❖系统调用 核心态 操作系统核心提供
 - ❖普通的函数调用 用户态 函数库或用户自己提供





- ○Linux 系统调用机制
 - int 0x80

使用寄存器中适当的值跳转到内核中事先定义好的代码中执行:跳转到系统调用的总入口system_call,检查系统调用号,再查找系统调用表 sys call table,调用内核函数,最后返回

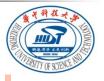
❖ 系统调用是靠一些宏,一张系统调用表,一个系统调 用入口来完成的





- ○获取 linux 内核源码,下载地址:
 https://www.kernel.org/pub/lin
 ux/kernel/
- ○根据自己安装的 linux 发行版所用的内核版本,选择下载版本号接近的稳定版本
- ○解压源码,修改即在此源码版本上进行

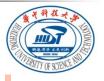




- ○与系统调用相关的内核代码文件:
 - ❖系统调用服务例程定义 如 arch/kernel/sys.c
 - ❖系统调用函数声明
 如 include/linux/syscalls.h
 - ◆系统调用表(为每个系统调用分配唯一号码)如 arch/x86/syscalls/syscall_32.tbl本课件以ubuntu 14.4.04、内核源码 4.0.1 版为例,不同版本 Linux 的文件名和存放位置会有所不同!



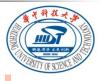




步骤 _1 添加源代码 编写添加到内核中的源程序,函数名以 sys 开头。

```
如: mycall(int num), 在 arch/kernel/sys.c 文件中添加如下代码:
    asmlinkage long sys_mysyscall(int number)
    {
        return number; // 该系统调用仅返回一个整型值
    }
```

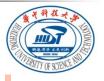




- 步骤 _2 连接新的系统调用使内核的其余部分知道该系统调用的存在。为此,需编辑两个文件:
 - ❖ include/linux/syscalls.h —— 系统调用定义 增加新系统调用的函数定义:
 asmlinkage long sys_mysyscall(int number);
 - * arch/x86/syscalls/syscall_32.tbl —— 系统调用表 在系统调用表中为新增的系统调用分配一个系统调 用号和系统调用名。







步骤 _3 重建 Linux 内核

#make menuconfig // 生成内核配置文件 如编译中报错缺少软件包,则先安装:

#sudo apt-get install package
#apt-get install libncurses5-dev

#make bzlmage //编译内核映像

#make modules // 编译内核模块

#make modules_install // 生成并安装模块

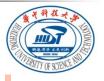
#make install // 安装新的系统





- 步骤 _4 修改 /etc/default/grub 文件 , 注释掉 GRUB_HIDDEN_TIMEOUT=0,
 然后运行 update-grub 命令
- 步骤 _5 重启,选择新修改的内核
- 步骤 _6 编写应用程序,测试新增系统调用





• 编写内核代码时的注意事项

- 打印调试信息应该用内核提供的函数 printk,不能用 printf。 printk 打印的信息可以用 dmesg命令查看。
- 文件操作应使用对应的内核函数 sys_open、sys_read等,在调用这些函数时,为了避免内存保护检查错误,要暂时将访问限制值设置为内核的内存访问范围,然后再修改为原来的值。使用以下语句:

mm_segment_t old_fs =get_fs()
set_fs (KERNEL_DS)

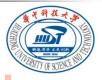




课程设计辅导

- ○Linux 系统的相关知识
- ○进程并发
- ○添加系统调用
- ○添加设备驱动程序
- ○/proc 文件分析





添加设备驱动程序

- ○设备驱动程序
 - 一组常驻内存的具有特权的共享库,是低级硬件处理例程
 - 每个设备文件有两个设备号
 - 主设备号标识驱动程序
 - 从设备号表示使用同一个设备驱动程序的不同硬件设备
 - 设备驱动程序的功能
 - ○对设备初始化和释放
 - 把数据从内核传送到硬件和从硬件读取数据
 - 读取应用程序传给设备文件的数据和回送应用程序请求的数据
 - 检测和处理设备出现的错误





35



添加设备驱动程序(续)

- ○Linux 支持的设备类型
 - ※字符设备— c

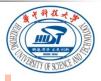
存取时没有缓存;对字符设备发出读写请求时,实际的 I/0 就发生了。如:鼠标、键盘等。

❖块设备— b

利用一块系统内存区域作缓冲区,当用户进程对设备请求能满足用户要求时,返回请求数据,否则,调用请求函数进行实际的 I/O 操作。如:硬盘、软盘、 CD-ROM 等。

*网络设备





- ○注册设备: 向系统登记设备及驱动程序的入口点
 - int register_chrdev (unsigned int major, const char *name, struct file_operations *fops);

```
// 向系统的字符设备表登记一个字符设备
//major:希望获得的设备号,为 0 时系统选择一个没有被占用的设备号返回。
//name:设备名
//fops:登记驱动程序实际执行操作的函数的指针
// 登记成功,返回设备的主设备号,否则,返回一个负值
```

int register_blkdev (unsigned int major, const char *name, struct file_operations *fops);

// 向系统的块设备表登记一个块设备







- ○设备卸载
 - int unregister_chrdev (unsigned int major, const char *name);

```
// 卸载字符设备
```

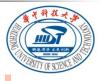
//major: 要卸载设备的主设备号

//name: 设备名

int unregister_blkdev (unsigned int major, const char *name);

// 卸载块设备





- ○Linux 系统采用一组固定的入口点来实现驱动设备的功能。
 - ❖ open 入口点: 打开设备。对将要进行的 I/0 操作做好必要的准备工作,如清除缓冲区等
 - * close 入口点: 关闭一个设备
 - ❖ read 入口点: 从设备上读数据
 - ❖ write 入口点: 往设备上写数据
 - ❖ ioctl 入口点: 执行读、写之外的操作
 - ❖ select 入口点: 检查设备,看数据是否可读或设备 是否可用于写数据



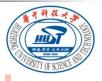




- 内核模块(LKM, Loadable Kernel Modules)
 - Linux 核心是一种 monolithic 类型的内 核,即单一的大核心
 - linux 内核是一个整体结构,因此向内核添加或者删除某些功能,都十分困难。为了解决这个问题,引入了模块机制,从而可以动态的在内核中添加或删除模块







○模块的实现机制

- ❖ 模块初始化(注册) int init_module(){};
- ❖ 模块卸载 (注销) int cleanup_module(){};
- *操作
 - ✓ unsigned long sys_create_module (char *name, unsigned long size); // 重新分配内存
 - ✓ int sys_delete_module (char *name); // 卸载
 - ' int sys_query_module (const char *name, int which, void *buf,
 size_t bufsize, size_t *ret); // 查询





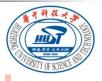
- ○模块编程实例
 - ❖ hello.c 源码





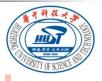
- ○模块的实现机制
 - 模块加入: insmod modulename.ko
 - 查看模块: lsmod
 - ●删除模块: rmmod modulename





- 添加设备驱动程序的方法
 - 1. 编写设备驱动程序 mydev.c
 - 2. 设备驱动模块的编译 Makefile 文件的使用
 - 3. 加载设备驱动模块: insmod mydev.ko 若加载成功,在文件/proc/devices 中能看到新增加 的设备,包括设备名 mydev 和主设备号。
 - 4. 生成设备文件: mknod /dev/test c 254 0 其中, test 为设备文件名, 254 为主设备号, 0 为 从设备号, c 表示字符设备





ifneq (\$(KERNELRELEASE),)

#kbuild syntax.

mymodule-objs :=test.o // 模块的文件组成

obj-m:=mymodule.o // 生成的模块文件名

else

PWD :=\$(shell pwd)

KVER :=\$(shell uname -r)

KDIR :=/lib/modules/\$(KVER)/build

all:

(MAKE) - C (KDIR) M = (PWD)

clean:

rm -f *.cmd *.o *.mod *.ko

endif







○ 编写应用程序,测试驱动程序

```
#include <stdio.h>
                                          if ( testdev == -1 )
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
                                              printf("Cann't open file \n");
#include <fcntl.h>
                                              exit(0);
|int main()
                                           read(testdev,buf,10);
  int testdev;
                                           for (i = 0; i < 10; i++)
  int i:
                                           printf("%d\n",buf[i]);
  char buf[10];
  testdev =
                                           close(testdev);
   open("/dev/test",O_RDWR);
```



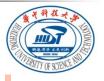




课程设计辅导

- ○Linux 系统的相关知识
- ○进程并发
- ○添加系统调用
- ○添加设备驱动程序
- ○/proc 文件分析



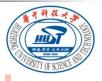


/PROC 文件分析

- oproc 文件系统
 - 进程文件系统和内核文件系统组成的复合体
 - 将内核数据对象化为文件形式进行存取的一种内存文件系统
 - 监控内核的一种用户接口,拥有一些特殊的纯文本文件,从中可以获取系统状态信息
 - 系统信息:与进程无关,随系统配置的不同而不同
 - 进程信息: 系统中正在运行的每一个用户级进程的信息





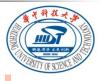


/PROC 文件分析

- 系统信息
 - ❖ /proc/cmd/line: 内核启动的命令行
 - ❖ /proc/cpuinfo: CPU 信息
 - ❖ /proc/stat: CPU 的使用情况、磁盘、页面、交换、所有的中断 、最后一次的启动时间等
 - ❖ /proc/meminfo: 内存状态的有关信息
- ○进程信息
 - /proc/\$pid/stat
 - /proc/\$pid/status
 - /proc/\$pid/statm

•••••





/PROC 文件分析

- ○监控系统功能
 - ❖ 通过读取 proc 文件系统,获取系统各种信息,并以比较容易理解的方式显示出来
 - **◆** C 语言开发,图形界面直观展示
 - ❖具体包括:

主机名、系统启动时间、系统运行时间、版本号、所有进程信息、 CPU 类型、 CPU 的使用率、内存使用率.....

---- 参照 WINDOWS 的任务管理器,实现其中的部分功能







模拟文件系统设计(选做)

- ○用磁盘中的一个文件(大小事先指定)来模拟一个 磁盘
- 确定文件目录项的结构
- ○空闲块的管理 (每个块=连续的N个文件字节)
- ○扩充系统调用命令实现文件的操作: open、 close、 read、 write、 cp、 rm等
- ○选择支持: 多用户、树形目录。
- ○要求:写清楚设计思路、设计框架、设计方案等





课程设计辅导—参考资料

o 计算机操作系统实验指导(Linux 版), 郑然,庞丽萍编著,人民邮电出版社

其他各种网络、 书籍资源

