浙江大学 2004 — 2005 学年 冬 学期期终考试《操作系统分析与实验》课程试卷

老	試时间	l: _	120	开i	果学院 : _							
姓名:					任课教师:							
	题序 评分		_		-	=	四		五	总分	总分	
	评阅。	人										
-,						·个正确的智)				40分,每题)	— 〔2分)	
) ()						
						()						
1.	Linux内核 A. Linus					ernel.org	C. RedHa	at D.	http://ww	w.gnu.org		
2.						是 C. 2.4.18		2.6.1	0-rc3-bk	15		
3.	3. 在bash shell提示符后,键入set并且按下 <enter>键。系统显示。 A. 一个帮助界面,列出了shell常用命令; B. set命令应该随带的参数名称及其意义; C. 环境变量和它们当前设置的列表; D. shell的出错提示信息,表示set命令不存在。</enter>											
4.	Linux继执 A. 与pas C. passwo	- 。 swd命	令相关的]命令;	是供在:	线帮助系统	B. pa	asswdf	passwd 命令的格 命令的历		、 会显示	
5.	shell是L A. comma C. TC she	and.co	m是一种	LINUX			说法中, B. C shell是 D. Korn she	是一种		shell;		

6.	在Linux文件系统中,有一个目录叫"/dev"A. 是某个设备的逻辑标识; C. 是某类设备的逻辑标识;	。该目录下的文件。 B. 也是包含一串二进制数的通用文件; D. 以上全不对。
7.		_。 B. 是一种描述目录的数据结构; D. 保存了某一子目录或某一文件的全部信息。
8.	使用,不能显示你的家目录的绝对A. 显示/etc/passwd的内容; C. 查看环境变量\$PWD;	
9.	命令显示当前目录下文件名满足如始,后面跟着一个数字1、2、6、8或9,以. A. ls chapter[12689].eps C. file chapter[1,2,6,8,9].eps	-
10.		理。 B. chmod 444 sample D. chmod 400 sample
11.		R略2号signal和15号signal。尽管如此,命令 B. kill-2%3 D. kill-2%10974
12.		中使用。 B. SJF D. priority
13.	命令编译power.c并把生成的可执行代A. gcc –c XpowerY power.c C. gcc –o XpowerY power.c	B. gcc –g XpowerY power.c
	SHELL终端中,输入"!vi",将。 A. 不带参数执行vi命令 C. 无条件执行vi命令	B. 执行以"vi"开头的一条命令 D. 执行最近刚执行过的以"vi"开头的命令
15.	在一个磁盘分区中创建一个与Windows兼容A. mknod C. mkfs	的文件系统,可以用。 B. mkdir D. mkfs.ext2
16.	Linux为每一个文件系统设置了magic number A. 描述文件系统的类型 C. 表达了共享该文件系统的进程数	er,其作用是。 B. 记录了该文件系统中文件、目录总数 D. 唯一表示该文件系统的id
17.	Linux的系统调用mount(),属于。 A. 设备管理的操作	B. 文件系统的操作

	C.	存储管	管理的	的操作			D.	进程管理	理的操	作		
18.	A.		く进れ	呈的pid]建一个	>子进程。	B.	建的子进 返回值之 不返回	大于0	fork()	· · · · · ·	
19.	A.	ux内核 jiffies ROOT			的衤	刃值决定∃	F计算机 B. D.	硬件。 kstat high_me	emory			
20.	A.	用于i	己录完	程变量jiff 定时器初如 管理的计算	台时间	。 基准时间	B. D.			法用来记		转时间片的
<u> </u>		折题。x (,中(共2 5. (每题2分)
	6.	()	7. ()	8. ()	9. ()	10. ()	
2. 3. 4. 5. 6. 7. 8. 9.	2. Linux没有版权,可以免费使用。 3. 使用whoami命令可以让系统显示你的用户名。 4. 利用/etc/passwd文件,可以判断你的系统允许哪些用户登录。 5. LINUX系统中有一文件 "entry.S"。其扩展名 ".S"表示特殊文件类型,即汇编语言源程序。 6. 事实上,shell命令全部由对应的文件来执行。例如,"ls"命令就是通过执行"/bin/ls"文件实现的。 7. bg %1命令把后台的1号作业转为前台作业。											
时, (1)	往往 请说 阅读	主调用p 1明函数	ath_i (follo 内核	nit()和pat ow_dotdot	h_walk :()的作	()。其中, 用。	用到了	函数follo	ow_dot	dot(),如	下所	技对应inode示。 必要的数据结
sta {		ile(1 stru read) { ict I_Io ind-	vfsmou ck(&cu >dentr	ınt * ırren y ==		; str >lock nt->f	uct de); s->roo	ntry t &&		·	ı

```
read unlock(&current->fs->lock); break;
       }
       read_unlock(&current->fs->lock);
       spin_lock(&dcache_lock);
       if (nd->dentry != nd->mnt->mnt_root) {
          dentry = dget(nd->dentry->d_parent);
          spin_unlock(&dcache_lock);
          dput(nd->dentry);
          nd->dentry = dentry;
          break;
       }
       parent=nd->mnt->mnt parent;
       if (parent == nd->mnt) {
          spin_unlock(&dcache_lock);
          break:
       }
       mntget(parent);
       dentry=dget(nd->mnt->mnt_mountpoint);
       spin_unlock(&dcache_lock);
       dput(nd->dentry);
       nd->dentry = dentry;
       mntput(nd->mnt);
       nd->mnt = parent;
}
struct nameidata {
   struct dentry *dentry; struct vfsmount *mnt; struct qstr last;
   unsigned int flags; int last_type;
};
struct vfsmount
   struct list_head mnt_hash;
   struct vfsmount *mnt_parent; /* fs we are mounted on */
   struct dentry *mnt_mountpoint; /* dentry of mountpoint */
   struct dentry *mnt_root;
                          /* root of the mounted tree */
   struct super_block *mnt_sb; /* pointer to superblock */
   struct list_head mnt_mounts;
                              /* list of children, anchored here */
   struct list_head mnt_child; /* and going through their mnt_child */
```

```
atomic_t mnt_count; int mnt_flags;
   char *mnt devname; /* Name of device e.g. /dev/dsk/hda1 */
   struct list head mnt list;
};
struct dentry {
   atomic t d count; unsigned int d flags;
   struct inode * d_inode; /* Where the name belongs to - NULL is negative */
   struct dentry * d parent; /* parent directory */
   struct list_head d_hash; /* lookup hash list */
   struct list_head d_lru;
                            /* d_count = 0 LRU list */
   struct list head d child; /* child of parent list */
   struct list head d subdirs; /* our children */
   struct list_head d_alias; /* inode alias list */
    int d_mounted; struct qstr d_name;
   unsigned long d time;
                            /* used by d revalidate */
   struct dentry_operations *d_op;
   struct super_block * d_sb; /* The root of the dentry tree */
   unsigned long d_vfs_flags;
                          /* fs-specific data */
   void * d_fsdata;
   unsigned char d iname[DNAME INLINE LEN]; /* small names */
};
struct fs_struct {
   atomic_t count; rwlock_t lock; int umask;
   struct dentry * root, * pwd, * altroot;
   struct vfsmount * rootmnt, * pwdmnt, * altrootmnt;
};
四、编程序,显示系统的缺页中断次数(20分)
```

- (1) 请叙述Linux的缺页中断调用机理。
- (2) 请给出你的显示方案。