## 山东大学 2016——2017 操作系统考题

## 一: 概念解释

- 1. 抢先式调度(剥夺式调度 抢占式调度)
- 2. RAID
- 3. SPOOLING
- 4. 虚拟机
- 5. 虚拟文件系统

## 二: 简答题

- 1. 什么是颠簸(抖动 thrashing)?说明采用工作集模型预防系统抖动的思想与过程。
- 2. 请图示说明页式存储管理系统中对页面共享的方法,并说明共享代码和共享数据有何限制条件。
- 3. 设有四个进程,到达就绪队列时间及执行时间如下,若采用剥夺式(抢先式) 最短作业优先调度,geichu8 各进程的调度次序及平均等待时间,给出计算过程。

进程到达及执行时间:

进程	到达就绪队列时间	执行时间
P1	0	6
P2	1	8
P3	2	3
P4	3	12

- 4. 在文件系统的管理中,当用户访问某文件时,需要给出要访问的文件名,系 统根据该文件对应的文件控制块 FCB 确定该文件在磁盘上的物理位置,然后 对文件内容进行存取。
  - (1) 请说明文件系统如何依据用户给出的文件名找到该文件对应的 FCB:
  - (2) 在连续、链式、索引三种文件的磁盘块组织方式中,分别说明 FCB 如何给出文件在磁盘上的物理位置。

## 三:回答下列问题

1. 有两个并发进程 P1 和 P2, 他们都要使用临界资源 A 和 B, 为了实现对着两种资源的互斥访问,定义了两个信号量 mutexA 和 mutexB 分别对应资源 A 和 资源 B, 信号量的定义及进程 P1 和 P2 的程序如下。

Semaphore mutexA=1, mutexB=1;

```
Process P1 {
    wait(mutexA);
    wait(mutexB);
    使用资源 A 和 B;
    signal(mutexA);
    signal(mutexB);
    signal(mutexB);
    signal(mutexB);
    signal(mutexA);
    signal(mutexA);
    signal(mutexA);
}
```

请回答以下问题:

- (1) 上述两个并发进程 P1 和 P2 会不会存在死锁的可能?说明理由。
- (2) 如果可能产生死锁,请修改上述程序,使得不会产生死锁,说明你的修改依据。
- 2. 计算机系统为保证操作系统及应用程序的可靠真确执行,采取了很多保护措施,阐述你所了解的相关技术。(提示:从硬件的执行模式、进程对临界区的并发访问、存储管理、文件管理、设备管理等内容涉及的保护技术进行阐述)
- 3. 有一个活动场地最多可容纳 22 名同学参加活动,其中一部分同学参与打篮球活动,不妨设为活动 A,另一部分同学参与大羽毛球活动,不妨设为活动 B。规定如下:
  - (1) 若活动场地中同学人数已经超过 22 人,则申请进入活动场地的同学 等待。
  - (2) 参与 A、B 类活动的同学人数之差不能超过 5 人,即若参与活动 A 的人数比参与活动 B 的人数多 5 人,则申请参与活动 A 的同学等待;若参与过的 B 的人数比参与 A 的人数多 5 人,则申请参与活动 B 的同学等待。
  - (3) 参与 A、B活动的同学可以随时离开。

请用"参与 A"、"参与 B"、"来开 A"、"离开 B"及信号量机制描述同学进入活动场地的过程。

4.某进程创建了一个子进程,子进程中又创建了两个线程,程序的大致结构如下:

```
void *Runner1(void *param);
void *Runner2(void *param);
Int main(int argc;char *argv[])
{
    pthread_t tid1,tid2;
    pthread_attr_tattr1,attr2;
    int value=5;
    int pid=fork();
    If(pid=0)
```

```
{
    pthread attr init(&attr1);
     phread_create(&tid1,&attr1,Runner1,NULL);
    pthread join(tid1,NULL);
                                                  //输出 1
    printf("\nCHILD:Runner1:value=%d\n",value);
    pthread_attr_init(&attr1);
     pthread_create(&tid2,&attr2,Runner2,NULL);
    pthread join(tid2, NULL);
                                                  //输出 2
    printf("\nCHILD:Runner2:value=%d\n",value);
}
else
if(pid>0)
{
    wait(NULL);
    [rintf("prarent:value=%d\n",value); //输出 3
void *Runnre1(void *param)
{
    value=value+3;
    Ptjread_exit(0);
Void *Runner2(void *param)
     palue =valer=3;
     Pthread_exit(0);
 }
```

请问上述陈慧娴执行时,三条输出语句(输出 1、输出 2、输出 3)分别输出的结果是什么,说明你的理由。