2021 天勤计算机考研八套模拟卷 • 卷八

操作系统篇

一、选择题 (单选)

- 1. 下列关于批处理技术和多道程序设计技术说法中, 正确的是()。
- 1. 批处理系统的最主要缺点是不能并发执行
- Ⅱ. 所谓多道程序设计, 是指每一个时刻有若干个进程在执行
- Ⅲ. 引入多道程序设计的前提条件之一是系统具有中断功能
- Ⅳ. 采用多道程序设计的系统中, 系统的程序道数越多, 系统的效率越高
- A. 仅 I 、 II

B. 仅Ⅱ、Ⅲ

C. 仅Ⅲ

- D. 仅I、IV
- 2. 假设系统中所有进程是同时到达,则最不利于短作业的进程调度算法是()
- A. FCFS

B. SPF

C. RR

D. 高响应比优先

有多个优先级相同的进程 Pi。试问下列同时运行多个进程 Pi,可能会出现的错误是()。

- A. 内存泄露
- B. 内存越界访问
- C. 内存泄露和内存越界访问
- D. 无
- 4. 生产者进程和消费者进程代码如下。生产者进程有一个局部变量 nextProduced, 以存储新产生的新项:

```
while(1){
    /*produce an item in nextProduced*/
    while((in+1) % BUFFER_SIZE==out); /*do nothing*/
    buffer[in]=nextProduced;
    in=(in+1) % BUFFER_SIZE;
}

消费者进程有一个局部变量 nextConsumed, 以存储所要使用的项:
while(1){
    while(in==out); /*do nothing*/
    nextConsumed=buffer[out];
```

```
out=(out+1) % BUFFER_SIZE;
/*consume the item in nextConsumed*/
}
```

当 in==out 和(in+1) % BUFFER_SIZE==out 条件成立的时候,缓冲区中 item 数目各是 ()。

- A. 0, BUFFER_SIZE
- B. 0, BUFFER_SIZE-1
- C. BUFFER_SIZE-1, 0
- D. BUFFER_SIZE, 0
- 5. 某操作系统采用可变分区分配存储管理方法,操作系统占用低地址部分的 126KB。用户区大小为 386KB,且用户区始址为 126KB,用空闲分区表管理空闲分区。若分配时采用分配空闲区高地址的方案,且初始时用户区的 386KB 空间空闲,对下述申请序列:作业 1 申请 80KB,作业 2 申请 56KB,作业 3 申请 120KB,作业 1 完成并释放空间,作业 3 完成并释放空间,作业 4 申请 156KB,作业 5 申请 80KB。如果用首次适应算法处理上述序列,最后的空闲分区的首地址为 ()。
- A. 126
- B. 432
- C. 256
- D. 220
- 6. 在分页式系统中,分页由()实现。
- A. 程序员
- B. 编译器
- C. 系统调用
- D. 系统
- 7. 在页式虚拟管理系统中,假定驻留集为 m 个页帧(初始所有页帧均为空),在长为 p 的引用串中具有 n 个不同页号 (n>m) ,对于 FIFO、LRU 两种页面替换算法,其缺页中断的次数的范围分别为()。
- A. [m, p]和[n, p]
- B. [m, n]和[n, p]
- C. [n, p]和[m, n]
- D. [n, p]和[n, p]
- 8. 设有一个记录式文件,采用链接分配方式,逻辑记录的固定长度为 100B,记录类型是英文文本(例如: WelcOmE to TiaNqin!) ,在磁盘上存储时采用成组分解技术。盘块长度为 512B。如果该文件的目录项已经读入内存,用户现在需要规范第 22 个逻辑记录中的大小写格式,该操作共需启动硬盘的次数为()。
- A 1
- B 2
- C. 5
- D. 6

9. 考虑一个有如下参数的磁盘:

参数	值
旋转速率	7200r/min
Tavg seek	9ms
每条磁道的平均扇区数	400

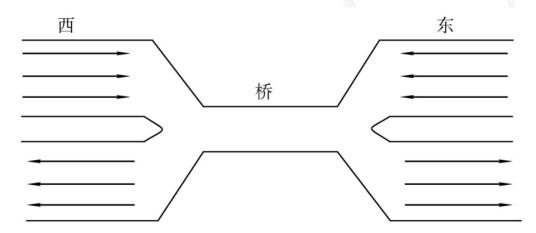
估计访问一个磁盘扇区的平均时间 Taccess 约为 ()。

- A. 4ms
- B. 8ms
- C. 13ms
- D. 17ms
- 10. 下列关于设备驱动程序的叙述中, 正确的是()。
- 1. 与设备相关的中断处理过程是由设备驱动程序完成的
- Ⅱ. 由于驱动程序与 I/O 设备 (硬件) 紧密相关, 故必须全部用汇编语言书写
- Ⅲ. 磁盘的调度程序是在设备驱动程序中运行的
- IV. 一个计算机系统配置了 2 台同类绘图机和 3 台同类打印机,为了正确驱动这些设备,系统应该提供 5 个设备驱动程序
- A. 仅 I 、Ⅲ
- B. 仅Ⅱ、Ⅲ
- C. 仅 I 、 II 、 IV
- D. I. I. II. IV

二、综合题

- 1. 在某页式管理系统中,假定主存为 64KB,分成 16 块,块号为 0, 1, 2, …, 15。设某进程有 4 页,其页号为 0, 1, 2, 3, 被分别装入主存的第 9, 0, 1, 14 块。 试问:
- (1) 该进程的总长度是多大?
- (2) 写出该进程每一页在主存中的起始地址。
- (3) 若给出逻辑地址[0, 0]、[1, 72]、[2, 1023]、[3, 99],请计算出相应的内存地址。(方括号内的第一个数为页号,第二个数为页内地址,题目中的数字均为 10 进制)

2.给出一个单车道的简易桥,如下图:



车流如箭头所示。桥上不允许有两车交会,但允许同方向车依次通行(即桥上可以有多个同方向的车)。该桥最大可载重 5 辆汽车。用 P、V 操作实现交通管理以防止桥上堵塞。

答案

一、选择题答案

1.C 2.A 3.C 4.B 5.A 6.D 7.D 8.D 9.C 10.A

二、综合题答案

1.

- (1) 总长度为: (64KB/16) x 4 = 16KB
- (2) 页面大小为 4KB (212B) , 则页内地址有 12 位。

主存有 16 (24) 块, 因此块号 4位。

每一页在主存中的起始地址为:

0	9	9000Н
1	0	0000Н
2	1	1000н
3	14	E000H

(3)

[0, 0]	9000Н
[1, 72]	0048H
[2, 1023]	13FFH
[3, 99]	Е063Н

2.

本题为一个多写者可以同时写的读者-写者问题: 相关变量定义:

```
semaphore mutex;
mutex.value = 1;
semaphore wmutex;
wmutex.value = 1;
semaphore emutex;
emutex.value = 1;
semaphore roadWidth;
roadWidth.value = 5;
int westCount = 0;
int eastCount = 0;
```

东方来车代码:

```
westVehicle()
{
  while(true)
```

```
{
    P(wmutex);
    if(westCount == 0)
        P(mutex);
    westCount++;
    V(wmutex);
    P(roadWidth);
    cross();
    V(roadWidth);
    P(wmutex);
    westCount--;
    if(westCount == 0)
    V(mutex);
    V(wmutex);
}
```

西方来车代码:

```
eastVehicle()
{
    while(true)
    {
        P(emutex);
        if(eastCount == 0)
            P(mutex);
        eastCount++;
        V(emutex);
        P(roadWidth);
        cross();
        V(roadWidth);
        P(emutex);
        eastCount--;
        if(eastCount == 0)
            V(mutex);
        V(emutex);
        V(emutex);
    }
}
```

全套模拟卷以及答案解析视频讲解来辉解读公众号获取:

