2021 天勤计算机考研八套模拟卷 • 卷七

操作系统篇

一、选择题 (单选)

- 1. 下列关于系统调用说法中,正确的是()。
- 1. 当操作系统完成用户请求的"系统调用"功能后,应使 CPU 从内核态转到用户态工作
- Ⅱ. 用户程序设计时, 使用系统调用命令, 该命令经过编译后, 形成若干参数和屏蔽中断指令
- Ⅲ.用户在编写程序时计划读取某个数据文件中的 20 个数据块记录,需使用操作系统提供的系统调用接口
- Ⅳ. 用户程序创建一个新进程, 需使用操作系统提供的系统调用接口
- A. 仅 I 、 Ⅲ
- B. 仅Ⅱ、Ⅳ
- C. 仅I、Ⅲ、Ⅳ
- D. 仅Ⅱ、Ⅲ、Ⅳ
- 2. 下列关于线程的叙述中, 正确的是 ()。
- 1. 在采用轮转调度算法时,一进程拥有 10 个用户级线程,则在系统调度执行时间上占用 10 个时间片
- Ⅱ. 属于同一个进程的各个线程共享栈空间
- Ⅲ. 同一进程中的线程可以并发执行, 但不同进程内的线程不可以并发执行
- Ⅳ. 线程的切换, 不会引起进程的切换
- A. 仅 I 、 II 、 III
- B. 仅II、IV
- C. 仅Ⅱ、Ⅲ
- D. 全错
- 3. 在一单道批处理系统中,一组作业的提交时间和运行时间见右表。以下3种作业调度算法的平均周转时间分别是()。
- (1) 先来先服务 (2) 短作业优先 (3) 响应比高者优先
- A. 0.5, 0.875, 0.825
- B. 0.85, 0.875, 0.625
- C. 0.85, 0.675, 0.825
- D. 0.5, 0.675, 0.625

3 题表 作业提交时间和运行时间表

作业	提交时间	运行时间
1	8.0	1.0
2	8.5	0.5
3	9.0	0.2
4	9.1	0.1

- 4. 设有 10 个进程共享 n 个资源,每次允许 3 个进程同时使用该资源。试问:信号量的变化范围是 ()。
- A. [3n-10, 3n]
- B. [n-10, n]
- C. [n-10/3, n]
- D. [3n-10, n]
- 5. 如果对经典的分页式存储管理策略的页表做细微改造,允许不同页表的页表项指向同一物理页帧,可能的结果有()。
- I. 实现对可重人代码的共享

II IV A. B. C.	21 天勤计算机考研八套模拟卷 (卷七) 2 . 只需要修改页表项,就能实现内存"复制"操作 . 容易发生越界访问 . 实现进程间通信 仅 I 、 II 、 IV 仅 II 、 III
А. В. С.	作业在执行中发生缺页中断,经操作系统处理后,应让其执行的指令是()。被中断的前一条被中断的那一条被中断的后一条 信动时的第一条
1 \. A. B. C.	在一个请求分页系统中,采用 LRU 页面置换算法时,假如一个作业的页面走向为: 1、3、2、1、1、3、5 3、2、1、5。当分配给该作业的物理块数分别为 3 和 4 时,试计算在访问过程中所发生的缺页率是()35%, 25% 35%, 50% 50%, 33% 50%, 25%
А. В. С.	下面关于目录检索的论述中,正确的叙述是()。由于 Hash 法具有较快的检索速度,故现代操作系统中都用它来替代传统的顺序检索方法在利用顺序检索法时,对树形目录应采用文件的路径名,且应从根目录开始逐级检索在利用顺序检索法时,只要路径名的一个分量名未找到,便应停止查找在顺序检索法时的查找完成后,即可得到文件的物理地址
А. В. С.	在磁盘文件系统中,对于下列文件物理结构,() 不具有直接读写文件任意一个记录的能力。顺序结构 链接结构 索引结构 散列结构
I III A. B. C.	. 下列几种类型的系统中,适合采用忙等待 I/O 的有()。 . 专门用来控制单 I/O 设备的系统 . 运行一个多任务操作系统的个人计算机 . 作为一个负载很大的网络服务器的工作站 仅 I 仅 I、 II 仅 I、 II

二、综合题

1.在一个段式存储管理系统中,逻辑地址为 32 位,其中高 16 位为段号,低 16 位为段内偏移,以下是段表试问(下面每一问的结论都适用于其他问):

段	基地址	长度	保护
0	10000	18C0	只读
1	11900	3FF	只读
2	11D00	1FF	读-写
3	0	0	禁止访问
4	11F00	1000	读-写
5	0	0	禁止访问
6	0	0	禁止访问
7	13000	FFF	读-写
6	0	0	禁止访问

以下是代码段的内容:

main		sin	
240	push x[10108]	360	mov r2, 4+(sp)
244	call sin	364	push r2
248		366	
		488	ret

- (1) x 的逻辑地址为 10108H, 它的物理地址是多少?
- (2) 栈指针所指的当前地址是 70FF0H, 它的物理地址是多少?
- (3) 第一条指令的逻辑地址和物理地址各为多少?
- (4) push x 指令的执行过程: 将 SP (堆栈寄存器) 减 4, 然后存储 x 的值。试问 x 被存储在什么地方 (物理地址)?
- (5) call sin 指令的执行过程: 先将当前 PC 值入栈, 然后在 PC 内装入目标 PC 值。试问哪个值被压入栈了? 新的栈指针的值是多少? 新的 PC 值是多少?
- (6) 语句 "mov r2, 4+(sp)" 的功能是什么?

2.有一个文件系统如下图所示。其中的方框表示目录,椭圆圈表示普通文件。根目录常驻内存,目录文件组织成链接文件,不设文件控制块,普通文件组织成索引文件。目录表目指示下一级文件名及其磁盘地址(各占2B, 共4B)。若下级文件是目录文件,指示其第一个磁盘块地址。若下级文件是普通文件,指示其文件控制块的磁盘地址。每个目录文件磁盘块最后4B供链接地址使用。下级文件在上级目录文件中的次序在下图中为左至右。每个磁盘块有512B,与普通文件的一页等长。

普通文件的文件控制块组织结构如下表,其中每个磁盘地址占 2B, 前 10 个地址直接指示该文件前 10 页的地址。第 11 个地址指示一级索引表地址,一级索引表中每个磁盘地址指示一个文件页地址;第 12 个地址指示二级索引表地址,二级索引表中每个地址指示一个一级索引表地址;第 13 个地址指示三级索引表地址,三级索引表中每个地址指示一个二级索引表地址。

	该文件的有关描述信息	
1	磁盘地址	
2	磁盘地址	
3	磁盘地址	
11	磁盘地址	
12	磁盘地址	
13	磁盘地址	

当前用户为 admin, 当前目录为该用户的用户主目录, 试问:

- (1) a.dat 文件的绝对路径名和相对路径名。
- (2) 若要读取顺序文件 a.dat 中的某一页, 最少启动磁盘多少次, 最多启动磁盘多少次?
- (3) 如果已知顺序文件 a.dat 的大小。试问如果要读取该文件的最后一个记录,是否能预估出启动磁盘的次数? 若能,请详述过程。

答案

一、选择题答案

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

二、综合题答案

1.

(1)

x的逻辑地址为0001 0108H

段号为 1, 基地址为 1 1900H

物理地址为: 1 1900H+0108H=1 1A08H

(2)

同 (1) 问, 7 为段号, 0FFO 为段内偏移, 13000H+0FF0H=13FF0H。

(3)

辑地址 240, 物理地址为基址加段内偏移, 即 10000+240=10240。

(4)

试问 x 被存储在: 13FFOH - 00004H = 13FECH

(5)

PC 在调用 call sin 命令之后, 自增为 248, 所以逻辑地址 248 被压入栈。

由第 (4) 问我们知道,每次入栈栈指针是减少 4,那么将当前 PC 值入栈后,栈指针移动两次 (第 (4) 问中移动过一次),则栈指针的值为 70FF0H-4H-4H=70FE8H。即新的栈指针值为 70FE8H,新的 PC 值为 360。

(6)

(sp) = 70FE8H

4 + (sp) 为 x 的逻辑地址

因此 mov r2, 4+(sp)是把 x 的逻辑地址传送到 r2 中, 访问 x, 即输入函数 sin 的参数。

2.

(1)

a.dat 文件的绝对路径为: root/users/admin/download/a.dat

a.dat 文件的相对路径为: download/a.dat

(2)

因为当前目录为/users/admin。该目录中有目录 download 的磁盘地址,将其读入内存,访问磁盘一次;

从目录 download 中找出文件 a.dat 的文件控制块地址并将文件控制块读入内存,又访问磁盘一次;

在最好情况下,要访问的页在文件控制块的前 10 个直接块中,按照直接块指示的地址读文件 a.dat 的相应页又访问一次磁盘。

所以在最好的情况下, 只需启动磁盘 3 次。

在最坏情况下,要访问的页存放在三级索引下,这时候需要一级一级地读三级索引块才能得到目标页的地址,总共访问 五次磁盘,最后读入目标页需要再访问一次磁盘。所以在最坏情况下,需启动磁盘 6 次。

能。因为给出了 a.dat 文件的大小,且要访问的位置也给出(文件末尾,也就是文件的最后一页)。通过文件大小,可以算出文件最后一页的地址是在直接块中,还是在第 i 级索引块中。若在直接块中,访问次数就是最好情况下的 3 次。若在第 i 级索引块中,访问次数就是 3+i 次。

全套模拟卷以及答案解析视频讲解来辉解读公众号获取:



(8)