\*\*

 $\Box$ 

# 西安邮电大学课程考试试题(A卷)

## ( 2023 —— 2024 学年第 2 学期)

课程名称: 操作系统 A

考试专业、年级: 计科 22 级

考核方式:(填写开卷或闭卷) 闭卷 可使用计算器(填写是或否)否

题号	 	三	四	五.	六	七	八	九	总分
得分									
评卷人									

## 得分: 一、单项选择题(每题1分,共30分)

### 请将答案写在下表中。

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
21	22	23	24	25	26	27	28	29	30

- 1. 计算机系统中与硬件直接打交道的是谁? 用户想要用硬件资源如何使用? ( )
- A. 操作系统 系统调用 B. 操作系统 普通函数 C. CPU 系统调用
  - D. CPU 普通函数
- 2. 在分时系统中,时间片一定,(),响应时间越长。
- A. 内存越多
- B. 内存越少
- C. 用户数越多
- D. 用户数越少
- 3. 由多个计算机组成的一个系统,这些计算机之间可以通信来交换信息,互相之间无主次之分,它们共享 系统资源,程序由系统中的全部或部分计算机协同执行,管理上述计算机系统的操作系统是( )。
- A. 分时 OS
- B. 实时 OS
- C. 分布式 OS
- D. 网络 OS

- 4. 在设计批处理系统时,首先要考虑的是 ( )。
- A. 灵活性和可适应性 B. 交互性和响应时间 C. 实时性和可靠性 D. 周转时间和系统吞吐量

- 5. 当 CPU 执行操作系统代码时,称 CPU 处于( )。
- A. 执行态
- B.用户态
- C.系统态
- D.就绪态
- 6. 下列的进程状态变化中, ( ) 变化是不可能发生的。
- A. 运行到就绪
- B. 就绪到运行
- C. 阻塞到就绪
- D. 就绪到阻塞

- 7. 一个运行的进程用完了分配给它的时间片后还没运行完,它的状态将变为( )。
- A. 运行
- B. 就绪
- C. 等待
- D. 由用户自己确定

- 8. 线程控制块 TCB 中不应拥有的内容是( )。
- A. 内存地址空间
- B. 指令计数器 PC C. 用户栈指针
- D. 线程状态

- 9. 原语是 ( )。
  - A. 一条机器指令

- B. 用于完成特定功能,中途能被打断的指令
- C. 一条完成一定功能的特定指令
- D. 若干条机器指令组成,不可中断
- 10.在创建进程时, ( ) 不是创建进程所必须的步骤。
- A. 为进程分配内存

- B. 建立一个 PCB
- C. 由调度程序为进程分配 CPU
- D. 将进程插入就绪队列
- 11.设与某资源关联的信号量初值为 3, 当前值为 -1。若 M 表示该资源的可用个数, N 表示等待该资源的 进程数,则 M、N 分别是()。
- A. 0, 1
- B. 1, 0
- C. 0, 2
- D. 1, 2
- 12.采用记录型信号量解决进程间互斥问题,同一信号量的 wait 和 signal 操作( )。
- A. 会在系统中成对出现,但不出现在同一进程中
- B. 会在系统中成对出现, 并且出现在同一进程中
- C. 不会在系统中成对出现
- D. 不出现在同一进程中
- 13.在非抢占调度方式下,运行进程执行 V 原语后,其状态( )。
- A. 要变
- B. 可能要变
- C. 不变
- D. 可能不变
- 14.我们把在一段时间内,一次只允许一个进程访问的资源,称为临界资源,因此,可以得出下列论述,正 确的论述为( )。
  - A. 对临界资源是不能实现资源共享的
  - B. 只要能使程序并发执行,这些并发执行的程序便可对临界资源实现共享
- C. 为临界资源配上相应的设备控制块后, 便能被共享
- D. 对临界资源, 应采取互斥访问方式, 来实现共享
- 15.某系统采用固定分区分配存储管理,内存空间为512K,其中地址0到32K-1被系统占用,其它空间按 分区大小相等的方法划为 4 个分区,则当有大小分别为 70KB、90KB、30KB、20KB 的作业进入内存时, 无法再分配的用户空间内存总和为( )。
  - A. 302KB
- B. 270KB
- C. 150KB
- D. 182KB

- 16.分页系统中的页面是为())所感知的。
  - A. 操作系统

A. 编译

- B. 编译系统
  - C. 连接装配程序
- D. 用户 17.一个分段存储管理系统中,地址长度为32位,其中段号占12位,则最大段长是()。
- A. 2^12 字节
  - B. 2^20 字节
- C. 2^24 字节
- D. 2^32 字节

- 18.静态重定位是在作业()过程中进行的。
  - B. 链接
- C. 装入
- 19.在可变分区存储管理中,最佳适配算法要求对空闲区表项按()进行排列。
- D. 运行

- A. 地址从大到小
- B. 地址从小到大 C. 容量从大到小
- D. 容量从小到大

- (1)请画出 P1~P5 进程被调度执行的过程(忽略进程切换时间消耗),并在图中标出切换的时间点
- (2) 计算 P1~P5 进程各自的周转时间及平均周转时间
- (3) 根据前面的计算,针对本题的场景,对 FCFS 和 HRN 算法进行性能分析

中

姓名

产业班级

务时间+等待时间)/要求 CPU 服务时间,请回答以下问题:

得分: 2. 假定磁头的当前位置为 120 柱面, 磁头正向磁道号减小的方向移动。现有一磁盘读写请 追踪系统调用的过程包括如下步骤: A.传送系统调用参数 B.执行陷入(trap)指令 C. 查找中断向量表 IDT D. 求队列, 柱面号依次为: 190, 10, 160, 80, 90, 130, 100。请回答以下问题: 查找系统调用表 E.从系统调用返回,请根据此过程回答以下问题: (1) 若分别采用 FCFS (先来先服务) 和 SCAN (扫描) 磁盘调度算法完成上述请求,请写出磁头移动的 (1) 在图中, A、B、E 对应的指令或语句是什么? C 查找的是哪个函数名? D 查找的是哪个服务例程? 顺序,并计算磁头移动总量 (2) 用户程序中创建进程时,调用 fork()系统调用,是发生在用户态还是内核态?在 libc.a 静态链接库中 (2) 根据计算出的结果,对这两种算法进行分析比较 把 fork()对应的系统调用号 2 放入寄存器 eax 的存在是发生在用户态还是内核态? (3) 请编写调用 fork()创建一个子进程的示例程序,要求在父进程中输出"I'm father!",子进程中输出"I'm 偨 谷 女 得分: \_\_\_\_ 三、简答及分析题(每小题 10 分,共 20 分) 得分: \_\_\_\_ 1. 从用户态追踪 fork() 系统调用到内核的过程如图所示: Kernel user task ENTRY(system\_call) /\* arch/i386/kernel/entry.S \*/ main() SAVE ALL 莊 싉 call \*SYMBOL\_NAME(sys\_call\_table)(,%eax,4) fork() 0x0 divide\_error() debug() ret\_from\_sys\_gall (schedule, signal, bh\_active, nmi() nested interrupt handling) libc.a sys\_call\_table fork() movi 2, %eax 0x80 system\_call() 1 sys\_exit() 2 sys\_fork() sys\_fork() /\* arch/i386/kernel/process.c \*/ 3 sys\_read () 4 sys\_write () /\* kernel/fork.c \*/

**得分:** \_\_\_\_\_\_ **2.** 设在一个请求分页存储管理系统中,正在处理器上执行的一个进程的请求分页页表情况如下表所示,表中的页号和块号是十进制数,起始页号、块号、均为 0。所有的地址均是存储器字节地址。页的大小为 1KB。

页号	块号	状态位	访问位	修改位
0	4	1	1	0
1	-	1	1	1
2	3	0	0	0
3	2	1	0	0
4	-	0	0	0
5	0	1	0	1

#### 请回答以下问题:

- (1) 分别解释页表中块号、状态位、访问位、修改位的作用是什么。
- (2) 简述虚地址 5499 转换成物理内存地址的过程,并给出最终转换出的物理内存地址。
- (3)要访问虚地址 2024,它对应的页在内存吗?若在内存,请写出它进行地址转换后的物理内存地址,若不在内存,请写出缺页处理过程。

# 得分: \_\_\_\_ 四、综合分析题(每小题 10 分, 共 30 分)

1.void	I* producer(void *p){//生产者线程	1.void * consumer(void *p){//消费者线程		
2. while(1){		2. while(1){		
3.	sem_wait(&space);	3. sem_wait(∏);		
4.	<pre>printf("Put a product\n");</pre>	4. printf("Get a product\n");		
5.	sem_post(∏);	5. sem_post(&space);		
6.	}	6. }		
7. 1	return NULL;	7. return NULL;		
}		}		

### 请回答以下问题:

- (1) space.value 和 prod.value 的初值分别为多少?
- (2) 假设系统中 producer 线程和 consumer 线程并发执行,当执行完 producer 线程的第 3 行后,开始执行 consumer 线程的第 3 行,此时 consumer 线程是否会被阻塞?为什么?
- (3) 当有 m 个生产者,k 个消费者,n 个缓冲区时,是否需要新设置一个互斥信号量 mutex?为什么?在这种情况下,space、prod 和 mutex 的初值分别为多少?
- (4) 针对第三问,请给出多个生产者,多个消费者,多个缓冲区的完整代码。

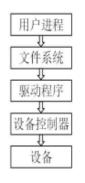
**得分:** \_\_\_\_\_ **2.** 某系统中有 A、B、C、D 共 4 种资源,数量为[3,12,14,14],某时刻系统运行中 出现下述资源分配情况:

	己分配资源数	仍需分配资源数
进程	(ALLOCATION)	(NEED)
	A B C D	A B C D
Р0	0 0 3 2	0 0 1 2
P1	1 0 0 0	1 7 5 0
P2	1 3 5 4	2 3 5 6
Р3	0 3 3 2	0 6 5 2
P4	0 0 1 4	0 6 5 6

#### 请回答以下问题:

- (1) 此时系统的可用资源数量 Available 如何计算? 计算结果为多少?
- (2) 试采用银行家算法分析系统当前是否是安全,请写出完整判断过程,若安全请写出安全序列。
- (3) 如果进程 P2 此时提出资源申请(1,2,2,2),系统能否将资源分配给它?

**得分:** \_\_\_\_\_ **3.** 如图(a)为 I/O 系统层次结构,图(b)为程序 mypf.c 的代码片段,在 Linux 下通过 open() 系统调用打开一个文件,并打印其内容,其中,"/mnt/dos/test.c"是 FAT 文件系统中的一个文件,假设生成的可执行程序名为 mypf,请把所学原理应用于以下问题:



- 1. int fd, bytesRead;
- $2. \quad char\ buffer[MAX\_BUFFER\_SIZE];$

3. fd=open("/mnt/dos/test.c",O\_RDONLY,0);

- 4. while ((bytesRead = read(fd, buffer, MAX\_BUFFER\_SIZE 1)) > 0) {
- 5. buffer[bytesRead] = '\0';
- 6. write(STDOUT, buffer, bytesRead);
- 7. }
- 8. close(fd)
- (a) I/O 系统层次结构

- (b) 打印一个文件的代码片段
- (1) 当执行./mypf 时,mypf 程序被装入到进程的虚拟地址空间还是物理地址空间?通过什么命令可以查看mypf 程序的内容?
- (2) 当这个程序执行到第 3 行时,在与哪种文件系统打交道?已知该文件系统中的文件控制块(FCB)包含了文件的所有属性,则一个 FCB 占 32 字节还是 16 字节?
- (3) 代码中的 open(), read(), write()和 close()属于图(a)的哪一层?这些系统调用属于文件系统还是进程管理?
- (4) 图(b)中第 3 行通过 open()系统调用打开文件时,读入内存的是 test.c 文件的内容还是索引节点信息? 为什么?
- (5)图(b)中第6行中的STDOUT表示在显示器输出,在图(a)中对应显示器控制器,控制显示器输出,请叙述显示器控制器的作用是什么?