四川大学期末考试试题 (闭卷,A卷)

(2009—2010 学年第2学期)

课程号	3040	19030	_课疗气	} :	课程名	称: 近	算机操/	悸统	(闭卷)	任识教	师: 失	敏、刘征	私性	<u>军、文</u>	艺、左颉
适用专	业年级:	计算技	[科学(2	008级	_学生/	人数: _	人	印题份	数:		学号	:	<u></u>	生名:	
考试违	考 试 须 知 四川大学学生参加由学校组织或由学校亲办的各级各类考试,必须严格执行《四川大学考试工作管理办法》和《四川大学考场规则》。有考试违纪作弊行为的。 律按照《四川大学学生考试违纪作弊处罚条例》进行处理。 四川大学各级各类考试的监考人员,必须严格执行《四川大学考试工作管理办法》、《四川大学考场规则》和《四川大学监考人员职责》。 有违反学校有关规定的,严格按照《四川大学教学事故认定及处理办法》进行处理。														
题号	_	=	三	四	五	六	七	八	九	+	考勤	实验	期中	期末	总分
得分															
考试时	考试时间 年 月 [] 阅卷教师签名														
(2) f (3) ((4) f (5) f (6) f (7) f (8) f (9) f	1. 填空(每空 1.5 分,共 24 分) (1) 在预防死锁的方法中,资源有序分配法是破坏死锁的()条件。 (2) 打印机可以通过 () 技术变成可供多个用户共享的虚拟打印机。 (3) () 存储管理方法较好地解决了"外零头"问题。 (4) 在分页存储管理系统中使用了 () 地址重定位技术。 (5) 在物理上,进程由 ()、()和 ()组成。 (6) 操作系统中的三级调度是指 (), ()和 ()。 (7) 在含有通道的计算机系统中,在分配外设的同时还应分配与设备相关的 ()和 ()。 (8) 操作系统提供了文件操作功能,要求用户在使用文件前先调用 ()操作,然后才能进行读写,使用完之后要调用 ()操作。 (9) 在所有虚拟存储管理系统中,使用 ()和 ()技术实现了比实际内存大得多的虚拟存储器。														
(1)	单机:	系统中,	可护	亍的 是(().									. 4
	a. 进和	异与进程	¥.	ь ф	火处理	机与设	备	c.	中火处	型机、i	通道、i	设 条	d. 通道	与设备	
(2)	下列	周皮算剂	上中即为	传虑了短	作业,	冇照顾	了长作	业,同	时也叛國	可先来	先服务	的算法	是().	
	a I	时间片轴	往法	Ь. Ф	应比高	者优先	调度算	法 c.	短作	k优先证	制度算法	:	d 釗	队列调点	度算法
(3) 操作系统的主要作用是 ()。 a. 管理设备 b. 提供操作命令 c. 管理文件 d. 为用户提供使用计算机的接口,管理计算机的资源															
(4) 若信号量的初值为 2,当前值为-3,则表示有()等待进程															
	a. 1			b. 3		c. 2			d. 5						. 1
(5) 作业在执行中发生了缺页中断,经缺页中断服务处理返回后,应让共执行()指令。															
	a. 被中断的前 条 b. 启动时第 条 c. 被中断的后 条 d. 被中断的那 条														
(6) 若系统中有5台绘图仪,有多个进程均需要使用2台,规定每个进程一次仅允许申请1台,则至多允许()															
	个进程参与竞争,而不会发生死锁。 a.5 b. 2 c.3 d. 4														

在页式存储器管理中,页表内容如下图所示。若页的人小为 4K,则地址转换机构将逻辑地址 12293 转换成的物 (7)) . 理地址为(

2	
5	
6	
8	
3	
11	

- a. 20485
 - b. 32773
- c. 24581
- d. 12293
- 在可变式分区分配方案中,某一作业完成后,系统收回其主存空间,并与相邻空闲区合并,为此需修改空闲区 (8) 表,造成空闲区数减1的情况是()。
 - a. 无上邻空闲区,也无下邻空闲
- b. 有上邻空闲区,但无下邻空闲区
- c. 有下邻空闲区, 但无上邻空闲区 d. 有上邻空闲区, 也有下邻空闲区
- (9) 文件系统的主要目的是(

 - a. 实现对文件的按名存取 b. 实现虚拟存储 c. 提高外存的读写速度 d. 用于存储系统文件

- (10) 段可供多个进程共享的程序应该是()。
 - a. 可重入的
- b. 可执行的
- c. 可读的
- d. 可再现的
- 3. 判断正误, 非简要说明原因 (每题 4 分, 共 16 分)
- 在分页存储管理系统中, 页而的大小事由程序员解决的。 (1)
- 在磁带上的文件可以按串联结构方式存放,因而只能进行顺序存取。 (2)
- 某时刻系统处于不安全状态,所以死锁发生了。 (3)
- 磁带机的使用应遵循先中请后使用,使用完后再归还的原则。 (4)
- 4. (本题11分) 在某单机单道系统中,有4个作业先后达到系统,请用最高响应比优先调度算法完成下表:

作业	提交时刻(时)	运行时间(小时)	开始时刻	完成时刻	周转时间
1	8: 00	2. 0	8. 00		
2	8: 50	0. 5	-		
3	9: 00	0. 1			
4	9: 50	0. 2			

(本题 8 分) 某移动臂磁盘的柱而由外向里从 0 开始顺序编号,假定当前磁头停在 100 号柱而而移动方向外的,现 在一个请求队列在等待访问磁盘,访问的柱而号分别为: 190、10、160、80、90、125、30、20、140 和 25。请给出分别 采川最短寻找时间先和电梯调度算法处理上述请求的执行次序,并分别计算出它们的平均寻道长度。

6. (本题 10 分) 下而是 2 个并发执行的进程。它们能并发执行吗? 若不能,请举例说明,并改正之。

Parbegin

Parend

Var x: integer;

Process pl

Var y, z: integer

Begin

X := 1 : (1)

Y:=0:(3)

If $x \ge 1$ then y := y+1:(4)

Z:=y:(5)

End

process p2

var t, u: integer;

begin

x:=0; (2)

t:=0:6

if x<1 then t:=t+2; (7)

u:=t:(8)

end

7. (本题10分) 请求分页管理系统中,假设某进程的页表内容如下表所示。

页表内容

页号	块号	存在位(1-在内存,0-不在内存)
0	101H	1
1		0
2	254H	1

页而大小为4KB, 次内存的访问时间是100ns, 次快表 (TLB) 的访问时间是10ns, 处理 次缺页的平均时间 为10°ns (已含更新TLB和调入后的访问页表的时间,指令重新执行的时间忽略不计),进程的驻留集大小固定为2,采川最 近最少使用置换算法(LRU)和局部淘汰策略。假设①TLB初始为空;②地址转换先访问TLB,若TLB未命中,再访问页表(忽 略访问页表之后的TLB更新时间)。设有虚地址访问序列2362H、1565H、25A5H,请问:

- (1) 依次访问上述3个虚地址,各需要多少时间,给出计算过程。
- (2) 基于上述访问序列, 虚地址1565H 的物理地址是多少, 请说叨理由。
- 8. (本题 6 分)某操作系统的文件管理采用直接直接索引和多级索引混合方式,文件索引表共有 10 项,其中前 8 项时 门接索引项,第 9 项时一次间接索引项,第 10 项是二次间接索引项,假设文件物理块的大小事 2K,每个索引项占 4 个 字节,请问答:
- (1) 该文件系统中最大的文件可以达到多大?
- (2) 假定 个文件的实际大小事 128M 字节,该文件实际占用磁盘空间多大? (包括间接索引)

评分标准及参考答案

- 1. 填空(每空1.5分, 共24分)
- (1) 循环等待链
- (2) SPOOLing.
- (3) 分页/段页式
- (4) 动态
- (5) 程字、数据和 PCB
- (6) 作业调度, 进程调度, 中级调度。
- (7) 控制器、通道
- (8) 打开, 关闭
- (9) 请求调入, 置换
- 2. 单选(每题1.5分, 共15分)
- (1) c
- (2) b
- (3) d
- (4) b
- (5) d

- (6) d
- (7) b
- b (8)
- (9) a (10) a
- 3. 判断正误((每题4分,判断正确得2分,因为说对得2分,本题16分)
 - (1) 错,页面大小事由机器硬件决定的
 - (2) 错,磁带上的文件智能顺序存放
 - (3) 错,不安全并不代表死锁,只能说有死锁的风险或可能。
 - (4) 正确, 因为磁带机是临界资源。
- 4. (本题 11 分, 每个数字 1 分)

作业	提交时刻(时)	运行时间(小 时)	开始时刻	完成时刻	周转时间
1	8: 00	2. 0	8. 00	10:00	120分钟
2	8: 50	0. 5	10:06	10:36	106分钟
3	9: 00	0. 1	10:00	10:06	66分钟
4	9: 50	0. 2	10:36	10:48	58分钟

5. (本题8分)

(1) 4分。其中给出正确执行次序2分,平均寻道长度2分

采用最短寻找时间优先算法时处理各请求的次序为:

90, 80, 125, 140, 160, 190, 30, 25, 20, 10

平均寻道时间为:

[(100-90) + (90-80) + (125-80) + (140-125) + (160-140) + (190-160) + (190-30) + (30-25) + (25-20) + (20-10)]

(2)4分。其中给出正确执行次序2分,平均寻道长度2分

采用电梯调度算法时的次序为:

90, 80, 30, 25, 20, 10, 125, 140, 160, 190

平均寻道时问为: (10+10+50+5+5+10+115+15+20+30) ÷10=27

6. (本题 10 分) 评分标准: 号量初值 2 分, A, B, C, D进程各 2 分

只要说到 "因为X是临界资源,必须互斥访问,这里没有互斥"这类原因得 2 分。举出例子 得 3 分 例子: 若顺字执行, 有结果 Y=1, Z=1, T=2, U=2; 按①②③④⑤⑦⑧的顺宁并发执行, 结果 Y=0, Z=0. 出现并发错误 修改: 共5分

设置信号量S, 初值为1。本步正确得1分

本题 5 页,本页为第 4 页 教务处试题编号:

Parbegin

Var x: integer;

Process pl process p2

Var y, z: integer var t, u:integer;

Begin begin P(S) P(S)

X:=1;(1) x:=0; ② Y:=0;3 t:=0;6

If $x \ge 1$ then y := y+1; if x<1 then t:=t+2;⑦

V(S) V(S) Z:=y;⑤ u:=t:(8) End end

Parend

P,V操作写对位置, 个得1分, 共4分

7. (本題10分)

(1)6分, 每个2分

2362H: 页号P=2,访问快表10ns,因初始为空,访问页表100ns得到块号合成绝对地址后访问内存花100ns,共计 10ns+100ns+100ns=210ns.

1565H: 页号P=1,访问快表10ns,落空,访问页表100ns落空,缺页中断处理10°ns,合成物理地址后访问内存100ns, 共订10ns+100ns+108ns +100ns。

25A5H: 页号P=2,访问快表10ns,命中,化10ns,根据绝对地址访问内存100ns,共计10ns+100ns=110ns。

访问虚地址1565H,产生缺页中断,必须淘汰一页,根据置换算法应淘汰0号页而,因此1565H对应页的块号为101H, 由此得到1565H的绝对地址为101565H。

(本题6分)评分标准:(1)3分,(2)3分。

物理块大小是2k,每个索引占4个字节,则1块可容纳2°个索引项,即一个问接索引块可指向2°个物理块,二次 间接索引块可指向2°×2°个物理块

- (1) 可得文件物理块 8+ 2°+2°*个,文件可达16k+1M+512M
- (2) 文件自身占川 128M/2K= 2 16个物理块,加上 129 个索引块。