安电子科技大学 试时间 120 分钟

題号	操作系	_=-			1 1 1 1 1 1
分数		开卷口:	L-12-40	生四大题, 有	南分 100 分, 与在装订线分

1. 下列选项中,会导致用户进程从用户态切换到内核态的操作是(

I. 整數除以零 II. Sin()函數调用 III. read 系统调用 A. 仅 I. II B. 仅 I. III C. 仅 II、III D. I. II 和 III

2. 单处理机系统中,可并行的是()。 L进程与进程 Ⅱ.处理机与设备 Ⅲ.处理机与通道 Ⅳ. 设备与设备

A. I、I和III

B. I、II和IV

C. I、II和IV

D. II、III和IV

3. 某系统有 n 台互斥使用的同类设备, 3 个并发进程各需要 3、4、5 台设备,

可确保系统不发生死锁的设备数 n 最小为()。

A. 9

B. 10

C. 11

D. 12

4. 设与某资源相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()。 D. 2, 0 B. 1, 0 C. 1, 2

A. 0, 1

- 5. 下列关于管程的叙述中, 错误的是()。
- A. 管程只能用于实现进程的互斥
- B. 管程是由编程语言支持的进程同步机制
- C. 任何时候只能有一个进程在管程中执行
- D. 管程中定义的变量只能被管程内的过程访问
- 6. 下列调度策略中,不可能导致饥饿现象的是()。

A. 时间片轮转

B. 静态优先级调度

C. 非抢占式短作业优先

D. 抢占式短作业优先

7. 下列有关基于时间片的进程调度的叙述中,错误的是().

第1页共 页

- A. 时间片越短。进程切换的次数越来,系统开情也越大
- B. 热前进程的时间片用宽层。该进程状态由执行态变为阻塞态
- C. 时钟中断发生后, 系统会格改当龄进程在时间片内的剩余时间
- D. 影响时间片大小的主要因素包括响应时间、系统开锁和进程数量等
- 8. 若某单处理器多进程系统中有多个软鳍态进程。而下列关于处理机调度的叙 述中错误的是(
- A. 在进程结束时能进行处理机调度
- B. 创建新进程后能进行处理机调度
- C. 在进程处于临界区时不能进行处理机调度
- D. 在系统调用完成并返回用户态时能进行处理机调度
- 9. 在支持多线程的系统中, 进程 P 创建的若干个线程不能共享的是(
- A. 进程 P 的代码段
- C. 进程 P 的全局变量
- B. 进程 P 中打开的文件 D. 进程 P 中某线程的栈指针
- 10. 在缺页处理过程中,操作系统执行的操作可能是()。
- Ⅰ. 修改页表 Ⅱ. 磁盘 1/0 Ⅲ. 分配页框
- A. 仅1、II
- B. 仅II
- C. 仅Ш
- D. I、II和田
- 11. 某系统采用改进型 CLOCK 页面置换算法, 页表项中字段 A 为访同位, M 为修改位。A=0 表示页未被访问过,M=1 表示页被修改过。接(A, M)所有 可能的取值,将页分为四类: (0,0)、(1,0)、(0,1)和(1,1),则该算法 淘汰页的次序为(
- A. (0, 0), (0, 1), (1, 0), (1, 1)
- B. (0, 0), (1, 0), (0, 1), (1, 1)
- C. (0, 0), (0, 1), (1, 1), (1, 0)
- D. (0, 0), (1, 1), (0, 1), (1, 0)
- 12. 假设磁头当前位于第 105 道,正在向磁道序号增加的方向移动。现有一个 磁道访问请求序列为 35, 45, 12, 68, 110, 180, 170, 195, 采用 SCAN 调 度(电梯调度)算法得到的磁道访问序列是()。 A. 110, 170, 180, 195, 68, 45, 35, 12 B. 110, 68, 45, 35, 12, 170, 180, 195

- C. 110, 170, 180, 195, 12, 35, 45, 68 D. 12, 35, 45, 68, 110, 170, 180, 195
- 13. 在系统内存中设置磁盘缓冲区的主要目的是(
- A. 减少磁盘 I/O 次数
- B. 减少平均寻道时间
- C. 提高磁盘数据可靠性
- D. 实现设备无关性
- 14. 设置当前工作目录的主要目的是()。
- A. 节省外存空间
- B. 节省内存空间

第2页共页

DE	3	1	一世第二年		
The state of the s		20. 加快文 10. 加收文 10. 加收 10. mv 10. mv 1	件的进入多速度)。		
		D	EUR) alle EL V		
	2. 一种的技术员	Marie R. P. R.		er III	
C.	加快文件加	多种政治 部	1	.1 . п . ш	
	下列进项中, 河岸	世界 理 並附 的海化地段的遊程 的 (2 11 进程首次打开的过程 建程首次打开的过程 中 中 連球球型 中 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一 一	1、11	west 3.	
1.3	在图 P 市情也改革	th 化电极的一C. 仅	- 医统希做	的是	
n. 3	直程 P 从 分配	N II LESS	中,操作,然到内不	9中	
III.	系统特 上	一世打开的过去	件控制原冲区首	日本178777	
A. 5		进程首公 B.格文	件數据域	字中 份针返回给进程 生接(软链接)文	
16. 3	生一个文件数内存	中国权限	~ FI 的符号	性接(軟链接)文 p2 和 F3 的引用 D. 2、1	
A. 10	文件内等域中的	出 1. 先至	红 以。此时,	F2 (P)	
C. #	改文件还	3月计数值为 然后即	HIN	2 1	
10	文件 FI 的当期	融後文件 137	14:	D. 2. 1	
17. D.	再建立 FI 即以	C. 1.	2	-ma ().	
计数值:	分别是((1) (2) (1) (1) (1) (1) (1) (1) (1) (1) (1) (1	"世使用的设备"	连接(软链接)文 F2 和 F3 的引用 D. 2、1 标识是 ()。	
A. 0	1	a met	KE US TO		
	一四五统调用	打开的理设备名		CONTRACTOR	
18. 程序	吳利用 新 5000	B. 机设备号			
A. 逻辑	设备名	D. Mar	- in Mr.	Managari	
C. 主设	备号	······································	(下栗作:		
The same	医实验的证据	D. P.			
19. 系统	将数据从出中斯博 控制器发出中斯博	求		(10 (10 (10)	
(L)DNA 1	the time of the Line	日元 (
②初始化1	MA 控制器开作 输一块数据到内	存缓冲区			
③从磁盘传	和一头或"中断	服务程序			
○ 黄 左 "D/	MA SHIM		E (CL (D))		
正确的执行	即广ル	0 0 1 10	4)		
A. 3-0-	-(2)->(4)	n n-2->@->	3 an 18 E	至投稿交出前	
c. 2->0->	3-×4	р. Ф	51 (6) -35 (NOTE BE RETURNS	
二、填空题	(#28分)				
			1 21 26 21 2	相分离	Per che
	如社与生和讨论	程中,需要遵循_		The second secon	Maria
	区以一大小人				
则。		As AL III		田非副艺	रंध ज
2. 死锁产	生的四个	必要条件是	: 且片便	用、非剥る	1 II
劇、	A CONTRACTOR OF THE PARTY OF TH	ARKER SETTIONS			
	4664	é 施成內方的	+th tol-	称为地址重定	村。
3. 把程序的			Name of the last o		
4. 从资源分配的	力角度可以把设	各分为独占设备	r、共享设备以	以及虚拟设备,	其中
丁印机属于	设备、磁	盘属于	设久		
		SECURIO, SERVICE DE LA COMPANION DE LA COMPANI		罗当班工作员	14111
	17, 帝见的文件	物理块分配方式	以有	N	和
方式。				S. (HILEOTHICE	
- 3 3					

第3页 共 页

6. 管道分为和 程间通信。 7. 计算机系统中的程序大体上		C 100 100 100 100	D
6. 管道分为和	两种,	# # 1	
程间通信。		可用于不知	14
7. 计算机系统中的程序大体上。	分为系统程序和用	户程序、操作工具	15
程间通信。 7. 计算机系统中的程序大体上状态被称为,用户程序	运行的状态被称为	日日中	the.
			"1"
8. 採作系统在实现讲起调度时	通常将讲程分为	和	
11人主,处行习衡处理。			-
9. 在操作系统内核 1/0 子系统出	n.	负责直接与硬件设备	M
为上层提供一个统一的接口。	STATE OF THE STATE OF	——从山里及一硬件设备	30
为上层提供一个统一的接口。 10. 在 Linux 系统中,采用 统类型。	抽傷	据从石林园内L.	A
统类型。		除TF系统问时支持多种	24-
11. 在初华地址一山。			-11-2
11. 在现代操作系统当作	中,OS 迪 7	存在逻辑上将文	DE.
P OC THE	各文件类型与内容	等 在 逻 辑 上 将 文 等的识别交由相应应用	7 4
成,OS需要识别	大件 。	44	EPS %
12. 在操作系统 1/0 子系统中,主	要使用	ME ALL STATES	
三种 1/0 掉	制方式。	At all the party	- 2
13. 在操作系统安全中,保护域(Protection Dome	oin) 且此	
	的各人	サマヤー ハー	
低,需要遵循	四天日	为了把可能的损害	231
~~~~	原则。		100
三、简答题(共11分)			
解释普通函数调用和系统调用的	IN ILA		
	四加。(4万)		

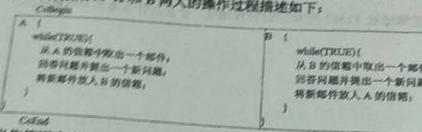
2. 被投系统中有 4 个阿贵贾斯、进程 P1、P2 和 P3 需要的资源数分别为 4、3 和 3、P1、P2 和 P3 已申请到的资源数分别为 2、1 和 0。判断系统是否处于安全 3、P1、P2 和 P3 已申请到的资源数分别为 2、1 和 0。判断系统是否处于安全 数据 2、 2 和 P3 已申请到的资源数分别为 2、1 和 0。判断系统是否处于安全 数据 2、 2 和 P3 已申请到的资源数分别为 2、1 和 0。

3.访问控制矩阵如下图所示。给出 D4 的能力列表(Capability List)和 F3 的(Access List)(4分)

object	Fi.	F ₂	5	printer
D ₁	read		read	
D ₂				print
D _a		read	execute	1,35
D.	read	1	read	

## 二、综合題(共23分)

1. (8 分) 有 A。B 两人通过倍缩进行辩论,每个人都从自己的任 对方的问题,将各案和向对方提出的新问题组成一个部件放入对方 假设 A 的倍缩最多放 M 个邮件,B 的倍缩最多 N 个邮件。初始时 / 有 x 个邮件(0~x~M),B 的倍缩中有 y 个邮件(0~y~N)。辩论者每3 件,邮件数减 1。A 和 B 两人的操作过程描述如下;



当信箱不为空时,辩论者才能从信箱中取邮件,否则等待。当信如此者才能将新邮件放入信箱,否则等待。请添加必要的信号量和 P signast操作,以实现上述过程的同步。要求写出完整的过程,并让含义和初值。

- 2. (9分) 请求分页存储管理系统,逻辑地址长度为 20 位(bit),页面大小为 40% 字节。某作量 J 的逻辑地址空间划分为 6 页 (页号从 0 开始),已装入 3 页。分别贫入内存的第 2、8、7 号物理块中(从 0 开始编号)。
- (1) 建圆出此此时作业 J 的页面变换表。
- (2) 於出遊釋差世 4936 所对应的物理地址,并用地址交换图表示其地址变换
- 3) 若要求逻辑地址 12303 所对应的物理地址,会发生什么现象并解释原因。

为型别,所控制。 中心地形象入街道,省前等信。可

malitä作,以实现上建设是即得