(J.

操

作系

统

合肥工业大学 计卷(4)

姓名	学号	专业班级 (教学班)		系/教研室	
一、 填空题(10%)				扩试日期 2015. 1. 11	成绩
L 操作系统的资源	原管理功能包括进程管理、工行流、管理	、设备管理和文件管理。	2. 林子安全升本的多	布可能会转换为不安全状态。	
(2) Windows系统的	用户使用键盘输入"direil"来列出C:\下	所有的文件。这时使用的是操作系统接口中	的 D. 处于不安全状态的?	经可能会转换为完全状态。	
		5(3-1)	5. 使用wait/signal原语协调	n(n>10)个讲程共享临界资源。 44	文设置一五斥信号量S。如果系统运行
经证系统中不会	发生死债,则x的值最少为	个A资源,在无任何死锁控制机制的情况下,			SO J.A
4. SPOOLing系统的	细胞和新 经入股 张山 晚中		B. 当时有1个进程正在	该临界资源得不到而处于阻塞状态; F使用字的是经验	10 7 1P)
程.	1 1		7 1 7 1 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	。本状套即干价而修不称就资界部刻	10 20 1
5.) 假定在磁盘调度	算法中、当前磁头所在位置是80号磁道。	, 当前磁头运动方向为磁道号增加的方向,系则 采用 SCAN 等 注 財 联 4 系 元 序 列 4	D. 没有进程正在使用证	刻临界资源:	TO THE
中的磁道请求	序列为36-18-90-728-75-38-75-63。1	则采用SCAN算法时磁头移动序列为	Windows系统中通过剪 共享存储器	站板在两个进程间交换信息属于()高級进程通信技术。
80- 90-17	13-126-13-63-38-36-18		C_管道通信	B. 消息通信的直接	
当斯题(10%)			(7.) 有关分页系统中页表的	D. 消息通信的间接 说法错误的是()。	烟 用刀丸
∨ 1. 一个被阻塞的进程	可以被其他进程或自己唤醒。(X)		A. 可以通过页表限制和	序仅能访问该程序占用的主存储器	器空间;
/ X 2 两次打开Word程序	,编辑同一篇文章,因为程序一样(都	是Word),数据一样(同一篇文章),所以	了。 为了提高存取页表的	速度,页表一般存储在CPU中的零	帝定寄存器里:
统甲运行的这两个	程序是同一个进程		C. 的以通过贝森美观用		
4.) 全引入機程的系统	中,进程是资源分配的基本单位。线程	是调度和分泌的基本单位())	8. 某语求页式系统中,进	页的容取权限的控制。	
5. 分段系统比分页系统	基法中通常进程的优先级越高分到的时 使更便于实现整据的共享和保护	司片越小。	〇 法计算师页置换次数 (不包括头3款)为()。)	3 2 1 3,为 10 全 2 10 存储块为3,请
X B. 联想存储器是联想公	司役计新制的达到世界先进水平的存在	ARTER (X)	Q A. 2	C 4	D. 5.
7 可重定位分区分配为	家需要动态地址重定位机制的支持。(9. 程序在执行中发生了缺		其执行()加令。
X 8. 设备独立性就是指系	统具有使用不同设备的能力。()	A. 被中斯指令的前一。 C. 被中斯的指令		的后一条指令
有了事务机制的保护	只要修改了文件数据,就能保证文件			D. 其它作业/1 型方式中,进程在内存中可占据2	程的某条指令 连续的存储空间
今. (〉)	内核的速度,系统调用是通过普通程序	装衫有一条进行,如Initial #86 CPU的CALL	- A-10 E-10 - B. B.	分区 €.分页系统 D: 单一	人民
			11)Windows提供磁盘碎片	77 野雄岩鸟是《中域》,名野野	SOLID TO BE
三、选择歷(30%)		E 4 1 1 20	A. 可以降低磁盘旋转	迟时间,	
1. 响应时间要求最严格的		15	B. 可以降低磁盘导道的	寸间:	
A. 批处理系统 B	. 分时系统 C. 实时系统 D 可的同步机制应遵循的原则不应包括(C. 可以降低磁盘传输	双语时间:	min.
A 当于讲程使用陈晃	资源时,一旦有进程提出使用申请。同	At to the to the second second	12.) 下面有关文件的说法错	的不同部分放到一个或相邻的磁	
如果有进程在使用	临界资源时,则其它提出使用申请的进	程都將等待。/	A. 文件是一组相关信息	的集合,必须有文件名:	6493
C. 同步机制应让等待的	的进程能在有限的时间内得到所申请的	资源,避免"死等"\	B. 文件可分有结构文件	和无结构文件两种。	THR = 10 64 F ?.
· V 等待进程应不断测计	动临界资源是否已经使用完毕,以便在	资源空闲后能以最块的速度使用之,提高	密 C. 对文件进行存取可以	以记录或字符为单位:	D-18 - 716.
/ 源使用率。			D. 有结构文件的数据:	且织中可以命名的最小数据单位是	是记录,发文7/229人
3.) 采用为系统中的所有资	源编号,并在分配资源时严格按编号从	小到大进行分配的方法,破坏了产生死	18.) 若是一个磁盘容量是64	MB,磁盘盘块大小为1KB,若是	采用显式链接的方式,PAT表至少需
刀 的()条件。			子节存储空间。		
A. 互斥条件 B. 请求	和保持条件 C. 不剥夺条件 D.	环略等符条件	A. 128K B. 25		TR 16/16 PAN
4. 对丁多进程开及系统的第一人。系统进入安全状态后	安全状态和不安全状态,下面的说法律	F读的是()。	14. 设置当前目录的主要原		11
B. 系统进入不安全状态	月 足小会及生 外领。 后传史六世上死解		A. 节省主存空间 C. 节省辅助空间	B. 加快文件查找速度 D. 便于打开文件	
) WALLEY THE SEALON	卢卢尼安及生死 與;		公 下面補助工的	D. 1877171217	Grok :
			. •		

=128k

A 删 T 业 大 学 试 卷 (A)

(共3页第2页)

2014-2015 学年第一 学期 课程代码 0521122B 2015. 1. 11 专业班级(教学班) 对下列的资源分配图进行化简(面出化简过程),判断是否有死领发生。 文件控制块中存放的信息不应该包括《 A. 文件名 B. 文件修改时间 (C. 文件长度) D. 文件的路径名 四、 角答题(20%) 1. 进程的基本状态有哪些。 न्युं खे (Ch 7601 假定文 在内, 占用 号均从0 舞记录 程的段表如下(01发示16进制): 业位专名 畏长 展号 00000 1024K 10-137 1280K 1 2800K 0x0300002 0x08000000 3000K 3400K 0x09000000 1000K 0x02000000 《将逻辑地址0x0049F38D、0x0030140E分别转换为物理地址。 给出计算过程? 0x 00 49 F38D **BK1** 20位 other 9F390 0x050 9F38D. Ox o 5000000

专品传统统宗: 1、李生必须完备号题序答题; 答题时只写答案; 请尽量在一张答题纸内(正、反)答题。 5、交错对试卷纸与答题纸分开,试卷换灯时只要过李生答题纸。 3、学生试卷纸由各系(较研室、中心)负责牧园,学校练《辐驳。 会题表师注意事项: 1、主考教师必须于考试一月前将"试卷 A"、"试卷 B" 经教研室主任审批签字后送载《科印刷。 2、请命题教师用黑色水笔工整地书写题目或用 A4 纸模式打印贴在试卷版芯中。

10

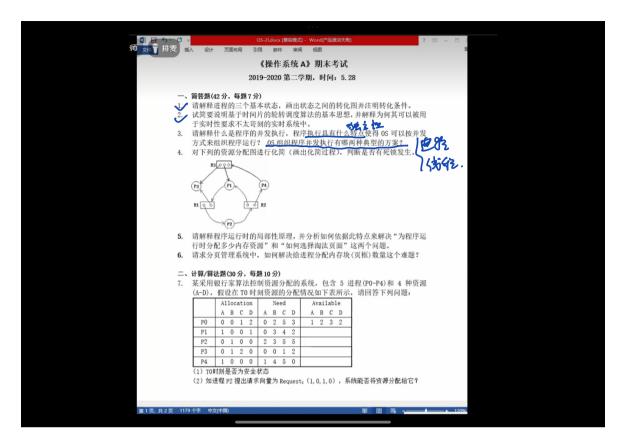
合肥工业大学试卷(A)

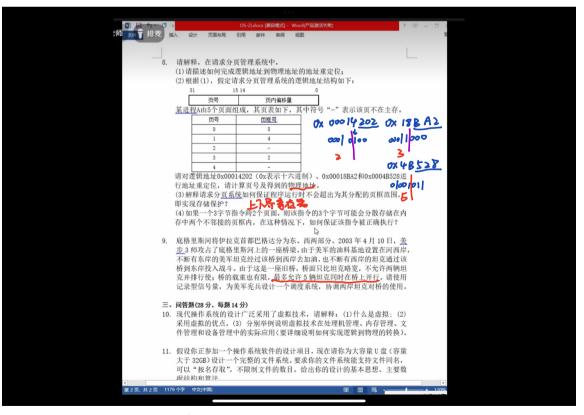
(共3页第3页)

2014 2015 #14	F第学期 课程代码052	1122B 课程名称 操作系统	学分_4 命题教师			任审批签名	_ waiti St
	学县 	专业班級(教学班)		考试日期 201	5. 1. 11	成绩	5+9n=1: 5+1
姓名 五、计算/算法题(20	2%)		producer.			Semaphore S=100	2
1. 某采用银行家算行	去控制资源分配的系统,包含 5 进程(P0-	P4)和 4 种资源(A~D),假设在 T0 时刻资源的分	wait (empty)	14		consumer ()	· produce()
配情况如下表所元 Alloca	r, 清回答下列问题: (10%)		wait (miter)	A 9300		(,
A B	C D A B C D A B C D		(Marion	but wis 7	26.8 27	1 wait	//produce
PO 0 0 :		3 9	0	bH 党对。	7份1份量	· Weasumer.	Stynul.
PI 1 0 0		WORLD O 4 FFFF	Signal (nutex))	,
P3 0 1 3		World FFFF	3 9 11 10 11	L& buttet	≫N.	,)
P4 0 0 1 (1) TO时到是否为	4 0 6 5 6	7					
(2) 如进程 P2 提出	出演求向量为 Request ₂ (1,2,0,0) , 系统	能否将资源分配给它?		ENGERNA -			
er 1 proc		7	一六、 阿普恩(10%)				
m			1. 包代集作系统的设计	广泛采用了虚拟技术	虚拟技术的表。 明虚拟技术在处理	是引入物理的与逻辑的两机管理、文件	类概念,并在特
He [1hd			时进行逻辑到物理的	等 请分别 举例说 证明 如何实现 型 對到		(10%)	A THE
((1.n) (1.m)	Max=						
	New +AI						
((m))	1141)	To wastelle					
ed (1.1) (1.m))		(m) avant talk			1		
west_ The	- 000k.	Girith (1-m/2 talk	OF THE PARTY OF TH				
Very 7 Y	worldle) worth	Sarigh Clarity				Series .	
it (reg.	wailalle) Wor						
. (reg 7°		dore the production of the state of the) _	· .	(46)		11/1
raid pre ()		Thomas the allowance of the control is	10/0	一色からわれ	*		
Join 4	d== ren.		22.45				
(pare	de = red.	Marke.	217:	刘揽特行	すかつり	had Etts	
0,110	cored to real	W.CATE		V1 1200 1	200 0.	2 690	
ON	(A)	I all firstly Cotte frame.	1/2	Spooli.	1++0		
1	Spleche-pre.	if all training tourse.	P O	0/1001.	184		
. , ,	4 0/2	1,00	v.,		V	*	
	else undo-see.	ele "					
5.消费老问题由 +	加黑尔佐生在李到游费老同时还包绍						

在生产者-消费者问题中,如果允许生产者和消费者同时访问缓冲池,即生产者写时,允许消费者读,但不能同时访问缓冲池相同位置,其他条件不变。请: (1)分析此问题中进程的同步与互斥关系; (2)编写并发程序,并使用记录型信号量机制 Watt/Signal 协调进程。(10%)

考试特别提示: 1、学生必须接题号程序答题; 答题时只写客桌; 请尽量在一张答题纸内(正、反)答题。 2、交替时试卷纸与答题纸分开,试卷装订时只靠订学生答题纸。 3、学生试卷纸由各系(数研室、中心)负责收回,学校统一销型。 今后教师注意事项: 1、主考教师必须于考试一周前将"试卷 A"、"试卷 B" 经教研室主任审批签字后送数务科印刷。 2、请命题教师用黑色水笔工整地书写题目或用 A4 纸模式打印贴在试卷版芯中。





VAR Lmutex. Rmutex. : somaphire := 1,1

للمنطق في الأن المالية المالية المالية

Left count, Kight count: Integer: = 0,0

empty: Semaphore: = t

W > E

woit lempth)

vait (Limutex)

if (Licount == 0) wait (Rimutex)

Liont: == Lount+1

Signt Limutex)

**E

Wait (Limutex)

**E

Wait (Limutex)

**E

Count -
if (int =0) Shynul (Rimitex)

Signal (Limutex)

Signal (Limutex)

Signal (Limutex)