华东师范大学期末试卷 (软院 A 卷)

2012 - 2013 学年第 二 学期

课程名称	: 操作系统	充						
学生姓名:			学号:					
专业: 软件工程			年级/班级					
课程性质	: 专业必何	修						
	_	=	=	四	总分	阅卷人签名		
		., . ,	, , . –			和 F 表示,并对 [。]	」 错误的叙	
处进 们	以止,「	说明理日	日。 20 分	万 , 母 定	型 / 万)			
() 2.	、以索引	3分段系约 方式组织 含有相应	R盘块(b	lock) 宮	区间的文件	件中,索引表的每个 盘块号。	个表项描述	
() 3	、最短寻	道时间位	光先调度((SSTF)算	法是每次	次选择离磁头当前位	五置最近的	
I/O 请求	,其寻道	ઇ长度必 然	然是最短	的,但有	可能出现	见饥饿现象。		
() 4.	. 微内核	操作系统	充中,CPI] 调度、	进程间通	祖和虚存管理功能	必须在微	
内核中의	采现。							
() 5.	. 对于鼠	【标这样的	り低速字2	符设备,	采用 DMA	A 方式进行数据交换	 是不合适	
的。								
() 6.	. 在目录	文件中,	必须保	存文件名	和文件指	空制块信息。		
() 7.	. 在虚存	至管理时,	采用先	进先出(FIFO)员	页面替换策略,必然	《会发生	
Belady 5	早常 (即	分配页框	越多,每	决页率反	而越高)。)		
() 8.	. 页表由	各个进程	呈自己管:	理,进程	可在用户	中态对页表进行更新	۴.	
() 9.	假脱机	(spooli	ng) 方式	常被用一	于处理字	符设备 (characte	device),	
如终端,	的 I/0 排	操作。						
() 10	O. RAID S	技术有助	于增强有	字储系统	的可靠性	(availability),	降低存储	
系统的哨	向应时间	(respon	se time),但是会	会降低访	问的吞吐率(thro	ughput)。	

2、单选题(30分,每题2分)

1,	A.物理内存			B.磁盘空间大小 D.计算机地址位数		
		运储管理的系统 长度是。	中,若地址用	24 位表示,其	中 8 位表示段号	·,则
	$A.2^{24}$	$B.2^{16}$		$C.2^8$	$D.2^{32}$	
3、	在分页系统中	口,一个进程的	页表如下所示	Ñ:		
		Page No.	Frame No.	- -		
		0	2			
		1	1			
		2	6			
		3	3			
		4	7	_		
如是	果页面大小为	4KB,则逻辑地	包址0所对应的	物理地址为	o	
	A.8192	B.4096	C.2048	D.1024		
	3, 2, 5, 2,	分配给该作业	三个内存块。	次缺页中断	2, 3, 2, 1, 5, 2 ΰ	<u>'</u> , 4,
	A. 7	B. 8	C. 9	D. 10		
5、	、采用LRU页	面置换算法会产	生	次缺页中断	0	
		B. 7		D. 9		
6、	、采用最优页	面(OPT)置换算	法会产生	次缺〕	页中断。	
	A. 5	B. 6	C. 7	D. 8		
若	问12号柱面的 干个请求者在	请求者服务后, 等待服务,它们	当前正在为记]依次要访问的	方问14号柱面的	号为0 [~] 49),如果 请求者服务,同 15、9、35、25、 答案。	时有
	、如果采用先 过的总磁道数		FS)调度算法	,则满足所有这	这些请求过程中的	滋臂
	A. 50	B. 105	C. 120	D. 130		
_		短寻道时间优势 磁道数为	_	度算法,则满足	已所有这些请求证	过程
	A. 46	B. 47	C. 48	D. 49		

总磁道数为	· · ·			
A. 51	B. 61	C. 79	D. 44	
10、如果采用臂移过的总磁道		CAN)调度算法	,则满足所有这	些请求过程中磁
A. 44	B. 97	C. 48	D. 93	
A. 计算机病毒B. 特洛伊木马C. 逻辑炸弹	程序(或程序) 举(bootstrap))		削、传播,进而威	.胁系统的安全?
12. 以下哪种存A. 光盘B. 磁盘C. 磁带D. U盘	储设备通常只支	万持顺序访问 ?		
A. 处于等待(B. CPU利用率均 C. 磁盘I/O增多	waiting)状态的 曾高]进程数增多	以下哪种现象不 的进程进入就绪	
A. 提供标准的B. 提供中断处:C. 提供DMA控	设备访问系统调 理程序	区动程序提供的: 用(如open(), re		
15. 以下哪种数 A. 进程控制块	:据结构必须存放	女在持久存储介质	质上?	

9、如果采用电梯调度算法(SCAN),则满足所有这些请求过程中磁臂移过的

B. 页表

C. 文件控制块 D. 打开文件列表

3、简答题(25分, 每题5分)

- 1、假定某请求分页系统中,内存有效访问时间(effective access time)为 1 微秒(1 微秒=10⁻⁶ 秒),二级存储平均访问时间为 10 毫秒(1 毫秒=10⁻³ 秒),试问如果希望虚拟存储系统的有效访问时间仅比内存增加不超过 10%,则要求页面缺页率不大于多少?
- 2、假设某系统使用位图(bitmap)来管理空闲磁盘空间,而该位图在一次系统崩溃中损坏了,试问有没有办法恢复该位示图?如果可以,请简述重构该位示图的方法。并分析重构所需的代价。
- 3. 请简述在一个支持有向无环图目录结构的文件系统中,删除一个普通文件(非目录文件)时操作系统需要执行哪些操作。
- 4. 请简述页面替换算法中的 LRU 替换与时钟算法 (第二次机会), 并详细比较两者各自的优缺点。
- 5. 请简述前向页表、反向页表、哈希页表(或称为散列页表)的数据结构,并分析其各自的优点。

4、综合题(25分)

- 1(10')、假设文件系统的盘块大小为4KB, 某文件的物理存储方式采用链接方式,该文件首5个盘块的盘块号分别为20、54、80、95和100。假如要访问该文件的第15000字节单元,请回答以下问题:
- (1) 要访问的字节单元在哪个盘块上? 其盘块号为多少? 该字节单元是盘块内的第几字节?
- (2) 要访问该字节单元需要访问多少个盘块?试图示上述的访问过程。(假如该文件的 FCB 已载入内存)
- 2(15'). 假设有文件系统使用 i-node 如图所示。其中一个磁盘块大小为 4KB,一个磁盘块指针大小为 32 位 (4B),直接块 (direct block) 大小为 2KB,其它索引块大小和一个磁盘块一样大小。假设有一个 4MB 大小的文件,其 i-node 已在内存中 (direct block 也在内存中),文件的其它部分都在磁盘上,不考虑缓存。请问:
- a) 访问其第一个字节,第 1K 个字节,第 1M 个字节,第 2M 个字节,第 3M 个字节,和最后一个字节分别需要访问几个磁盘块(2'x5=10)?
- b) 该文件系统最大能支持多大的文件(5')?

