## 天津大学试卷专用纸

学队	完 <u>软件学</u>	<u>◆院</u> _专业	软件工程		_班	年级	学号_			姓名		ΑÞ	失 5 页	第 1 页
		2013 ~2	2014 学年第	第 1 学期期	末考试试	<del>卷</del>		9、若某文件系 度无关的因		(inode) 中有直接	地址项和间接地	址项,则下列	选项中,	与单个文件也
		《操作	系统原理	1》(A卷 共	共 5 页)			A. 索引结点	页的总数	B. 间接地址索引的:	级数 C. 地址写	页的个数	D. 文件与	央大小
		(5	考试时间: 2	2014年1月	7日)					上空间大小为 256 ME 4 KB,TLB(快表)				
是	5号 一	二三三	四	成绩	核分人签5	字			有效位	标记	页框号	•••		
				7425	[XXX X 112]				0	FF180H	0002Н	•••		
1 代	身分								1	3FFF1H	0035Н	•••		
一、	单项选择题	(每小题1分,共	30分。请将答	案填在第3页的	表格中, 写在	其他位置的答案	案无效!)		0	02FF3H	0351H	•••		
1,		存器 R 的内容为							1	03FFFH	0153Н	•••		
		中的内容为 30001					到的操作			OH进行虚实地址变换				
	数是: A.	1000H	В. 2000Н	С. 3000Н	D. 4000	Н		A. 015 318	80H B. (	003 5180H	C. TLB 缺失	D. 缺页		
	I. 磁盘镜像 A. 仅I、II 某磁盘的转运	用于提高RAIDF II. 条带化 B. 仅I、III ( 速为10000转/分,	<ul><li>III. 奇偶校验</li><li>C. 仅I、III和I</li><li>平均寻道时间</li></ul>	IV.增加Cach V D.仅II、 J是6 ms,磁盘传	III和IV	Æ/s,磁盘控制	器延迟	100,从系约分析的时间A. 200	充缓冲区读 <i>入</i> ]为 90。进程 B. 29		工作区的时间为 (2 个数据块的最短 D . 390	5,对用户工作 短时间是		
		读取一个4 KB的原								致用户进程从用户:				
	A. 9 ms	B. 9.4 ms	C. 12 ms	D. 12.4 ms				I. 整数除以	-	sin()函数调用				
4、	下列选项中, A. PCI	,用于设备和设名 B. USB C. A			的接口标准是			A. 仅I、II 13、 计算机 A. BIOS		III C. QII、 操作系统最终被加载 C. EPROM		174111		
5、	资源的按序统	分配策略可以破坏	不条件。											
		]资源 B. 占有		C. 非抢夺资》		等待资源		I. 处理越界	P错 II.		分配内存		<b>宁的操作</b> 是	른
	A. 删除此文化	某文件的过程中, 件所在的目录	B. 删除	余与此文件关联的	的目录项					III C. 仅I、III		I和III		
	C. 删除与此	文件对应的文件拉	空制块 D. 释放	X与此又件关联的	勺內仔缓冲区					ī法的叙述中,正确 ந死锁 B. 当系约		,系统中一定	无死锁进	程
		M中视频文件的t						C. 当系统	处于不安全制	犬态时,系统中一定	会出现死锁进程			
	A. 连续结构	B. 链	式结构	C. 直接刻	索引结构	D. 多级索引结	钩	D. 银行家公	算法破坏了死	还锁必要条件中的"	请求和保持"条件	件		
8、	用户程序发出	出磁盘I/0请求后	,系统的处理》	流程是: 用户程序	<b>亨→系统调用</b> 例	处理程序→设备	8驱动程	16、 在采戶	∄ SPOOLing 3	技术的系统中,用户	中的打印数据首先	:被送到	_0	

A. 磁盘固定区域 B. 内存固定区域 C. 终端 D. 打印机

序→中断处理程序。其中,计算数据所在磁盘的柱面号、磁头号、扇区号的程序是

C. 设备驱动程序

D. 中断处理程序

B. 系统调用处理程序

A. 用户程序

学院_	软件学院	_专业 教	件工程	班	年级学	号		A 共 5 页 第 2 页
17、 所	某系统正在执 行示。	九行三个进程 P1	、P2 和 P3,各进和	程的计算(CPU)时	†间和 I/0 时间比例如下ā			『a[100][200]。在一个虚拟系统中,采用 LRU 算法,系 【含程序),设每页可存放 200 个整数,该程序要对整个
		进程	计算时间	I/0时间		数组	初始化,数组存储时是按行存放的。	试计算下列两个程序各自的缺页次数(假定所有页都以
		P1	90%	10%		请求	方式调入)。	
		P2	50%	50%			程序一:	程序二:
		Р3	15%	85%			for (i=0; i<99; i++)	for (j=0; j<=199; j++)
Ż			性程优先级设置应				for (j=0; j<=199; j++)	for (i=0; i<99; i++)
A	. P1>P2>P3	B. P3>P2>P1	C. P2>P1=P3	D. P1>P2=P3			a[i][j]=i*j;	a[i][j]=i*j;
为 A.	Omin、6min、2mi	n、4min 和 8mi 列各种调度算法 g算法 B	n。其优先级(由	外部设定)分别为 周转时间为 14min f 云	它们预计运行的时间分别 3、5、2、1 和 4,这里 的是	5 A. 1	可以被多个进程在任意时刻共享的代	C. 200, 100 D. 20000, 100 式码必须是。 引身修改的代码 D. 无转移指令代码
处	7为 512B,并依次 上的信息,则要访	大存放在 50、121 大存放在 50、121	1、75、80、63 号社 上		大小与磁盘块的大小相等 取文件的第 1569 逻辑字章	; Unic	ode的可变长度字符编码。 "软件工 8的编码应该是。	有互联网协议都必须支持UTF-8编码。UTF-8是一种针对程"中的"软"字,其Unicode编码为U+8F6F,则它的E4BBB6 D. 008F006F
Α.	在中单个文件的最 32MB B.	大长度是 64MB C. 12	8MB D. 25	56MB		100G 逻辑 A. 1		<del></del>
	一个磁盘的转 方,其数据传输率 576000KB/s	为	分,每个磁道有 16 /s C. 9600KI		区为 512B,那么理想情况  KB/s	28. Fit)	,	其主存容量为 55M B(初始为空闲),采用最佳适配(Best B,分配 30M B,释放 15M B,分配 8M B,分配 6M B,此
1, 的	, 1, 3, 5, 1, 3 )缺页率为		配给该作业的物理		业的页面走向为: 1,3,2 4时,在访问过程中所发生 75%	E 29、 需求		是 注程数。当n个进程共享m个互斥资源时,每个进程的最大 是:
	有效位是	_位,物理地址	f 1024B, 它们被映 至少是位 C. 13、15		字储区中。那么,逻辑地址	30、 A. 褚		系统将该缺页调入内存后,应继续执行: 断得到指令 得第一条指令

## 学院 软件学院 专业 發件工程 班

学号 年级

姓名

A 共 5 页 第 3 页

- 二、填空题(每空1分,共30分。请将答案填在第3页的表格中,写在其他位置的答案无效!) 4、在 Intel i386的保护模式下,段寄存器作为段选符,其结构如下图所示
- 1、某计算机主存按字节编址,逻辑地址和物理地址都是32位,页表项大小为4字节。请回答下列 问题。
- (1) 若使用一级页表的分页存储管理方式,逻辑地址结构为:

页号 (20位)

页内偏移量(12位)

则页的大小是 (1) 。页表最大占用空间为 (2) 。

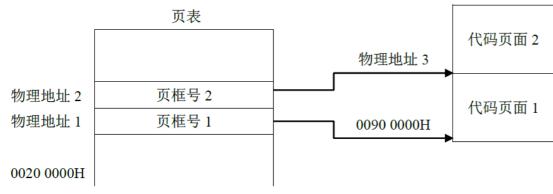
(2) 若使用二级页表的分页存储管理方式,逻辑地址结构为:

页目录号(10位) 页表索引(10位) 页内偏移量(12位)

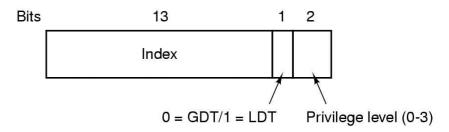
设逻辑地址为LA,则其对应的页目录号的表达式 (3) 和页表索引的表达式 (4) 。若该进程 共用到了3072个页,则此时此二级页表占用的总空间最小为 (5) 。

(3) 采用(1) 中的分页存储管理方式,一个代码段起始逻辑地址为0000 8000H,其长度为8 KB, 被装载到从物理地址 0090 0000H 开始的连续主存空间中。页表从主存 0020 0000H 开始的物理地址处 连续存放,如下图所示(地址大小自下向上递增)。则该代码段对应的两个页表项,物理地址 1 是

(6) ,物理地址 2 是 (7) ;这两个页表项中的页框号 1 是 (8) ,页框号 2 是 (9) ; 以及代码页面2的起始物理地址3是 (10) 。



- 2、当前磁盘读写位于柱面号20,并向柱面号增大方向运动。此时有以下磁盘请求序列:10、22、2、 40、6、38。寻道时移动一个柱面需要6ms,则按照先来先服务(FCFS)算法的总寻道时间为 (1) ,电梯算法(优化SCAN)的总寻道时间为 (2) 。
- 3、UNIX操作系统中,给文件分配外存空间采用的是混合索引分配方式。索引节点(inode)中包含 Semaphore s1= (1) ,s2= (2) ,s3= (3) , s4= (4) ; 10个直接块指针、1个一级间接块指针、1个二级间接块指针和1个三级间接块指针,间接块指向 的是一个索引块,每个索引块和数据块的大小均为4KB,地址指针所占空间为4B。假设该索引节 点已经被加载进内存中,则:
  - (1) 该文件能支持的最大容量是 (1) 。
  - (2) 若要读取文件的第1000B的内容,需要访问磁盘 (2) 次。
  - (3) 若要读取文件的第10MB的内容,需要访问磁盘 (3) 次。



已知 GDT 的部分内容如下:

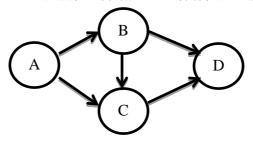
索引	段描述符中的段基址 Base	段描述符中的段长度限 Limit				
0	80000000	4MB				
1	80000001	4MB				

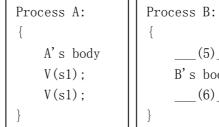
LDT 的部分内容如下:

索引	段描述符中的段基址 Base	段描述符中的段长度限 Limit				
0	00000000	1GB				
1	00000001	1GB				

设 DS=000F, ES=0008, EAX=00DBFFAC, 如果 DS:EAX 和 ES:EAX 中存放的是程序的逻辑地址,则 DS:EAX 对应的线性地址是 (1) , ES:EAX 对应的线性地址是 (2) 。(如越界则填写 "越界")

5、进程 A、B、C、D 为一组合作进程,其前趋图如下图所示,请在下面的程序代码片断中,对信号 量赋初值,并增加P、V操作完成进程间同步。





1	riocess b.
	{
	(5)
	B's body
	(6)
	}

Process C:
{
(7)
C's body
(8)
}

Process D:
{
P(s3);
P(s4);
D's body
}

学院 <u> </u>	次件学院	专业	软件	工程		班		年级_	学 <sup>-</sup>	号		A 共 5 页 第	5 4 页	
6、某个	系统的资源	分配情况	山下表所	示,当前资	原的可用	个数为(	3, 2, 2	2)		Ξ	(			
	资	源	已分配			最大需求量				1.	1、你现在需要在一个Linux的FTP服务器上设置一个公共目录用于上传作业,这个目录下每个个			
	进程 A B C A B		С			用户都可以新建文件,但是删除时只能删除文件主人是	是自己的文件。请说明如何设置此	公共目录						
	P0	0		1 0		7	5	3			的权限以达到上述目的。			
	P1	2		1 0		3	2	2						
	P2	3		0 2		9	0	2			答:将此公共目录设置为任何人均可写,并设置 sticky	bit 权限。具体命令为:		
	P3	2		1 1		2	2	2			chmod 1777 public_dir			
	P4	0		0 2		4	3	3	1					
(1)	该状态的	的安全序列	]为(	1)(若	不安全填	"不存在	<b>:</b> ")							
(2)	如果P1i	青求资源	(1, 0, 2	),则(2	)(填	"应该/不	应该"	)满足,因	为若满足后,	2	、你需要在一个很古老的 UNIX 上编写支持多线程的程序	序,它的内核不支持线程,内核代	码也未存	
	该状态的	的安全序列	]为(	3)(若	不应该满	足填"不	存在"	)			开, 所以很难改造内核。请问如何解决这个问题?			
(3)									i足,因为若满	ħ	<b>发 体田田克尔外和 即外和调度占进和克马克顶大</b>	<b>甲克太妈运行时变成</b>		
	足后,ì	亥状态的多	全序列为	J(5)		应该满足	填"不	存在")			答:使用用户级线程,即线程调度由进程自己实现在局	用尸态的运钉的元成。		
				选择题		_				7				
1	2	3	4	5	6	7	8			_				
D	В	В	В	D	A	A	C	A	A	3.	、在 UNIX 中父进程通过 fork()产生与自己一模一样的子	子讲程 请问执行什么系统调用后	: 子讲:	
											才拥有自己独立的新代码段。这个系统调用的返回值是		1, 1, 21/1	
11	12	13	14	15	16	17	18			-		CAH 17/MACH 1		
C	В	D	В	В	A	В	D	C	В		答: exec 系列函数,如 execlp()等。该系统调用替换进	‡程的正文段,如果成功,没有返	<b>词值</b> ,	
21	22	22	2.4	2.5	26	27	20		20	-	果失败,返回值为-1。		2, , , , , ,	
21	22	23	24	25	26 P	27	28			-				
C	C	С	В	C	В	C	В	D	В	4	、当检测到死锁发生时,如果必须杀死一个进程以解除列	E锁,请问以什么标准来选择被杀	來的进程	
* D *	上 本 光 云 日	山上 1 10 日	5 <del>1</del> 1 2 1 2 2 2	1度 34 / E						╛	比较合理?			
注: B 苍	与 A 卷区另	1) /1-10 定	<u> </u>	越 利	ダ 晒 豆									
1 (1)	AVD (	(2) 41	/ID (2)	具工题 <sup>2</sup> LA>>22	– –		(4) I	A > 128-2	ЕЕП		答:选择最年轻进程,因为重新运行它的成本较低。			
				insigned int)					ГГП					
									00901000H_					
(3)10	<u>KD</u> (0) _	002000201	<u>1_</u> (/)_ <u>00</u>	<u> 20002<del>4</del>11</u> _((	5) <u> </u>	<u> </u>	00701	<u> </u>	_0070100011_					
2、(1)	876ms	(2)	348ms	3	. (1) <b>4</b> T	R+4GR+4	IMR+40	KB (2)	1_ (3)_3_	5.	、在页面淘汰算法中,为什么说老化(Aging)算法只是	LRU 的一个近似实现?		
	<u> </u>				· (1)	D T TOD T	11/11/10	<u>1115</u> _(2)	<u>1</u> (3) <u>3</u>					
				5,	(1) 0	(2) 0	(3)	0	_(4)0		答: 老化算法与 LRU 相比, 主要有两点区别: (1) 老体			
· · (-)_ <u>-</u>		(-) <u></u>	//		(-) <u></u> -	_(-/ <u>-</u>	(=)		_( ')		比如 8 位,无法记录所有使用情况。(2)同一时间间隔	鬲内只使用 <b>0/1</b> 区分页面使用情况	l,无法ì	
(5)	P(s1); _	(6)	_V(s2);V(	s3);(7)	P(s1):	P(s2);	(8)_	V(	s4);		细区别间隔内的具体时间			
				s4 改为 s3,						-				
` ′			` '				返该 (:	5) (答案	不唯一,见注	)				

注: 6(1)P3-P1-(P0,P2,P4 顺序随便)或 P3-P4-P1-(P0,P2 顺序随便)

6(5)P3-P4-P1-(P0,P2 顺序随便)

## 天津大学试卷专用纸

学院 软件学院 专业 發件工程 班

年级

学号

姓名

A 共 5 页 第 5 页

四、讨论题(共2道小题,共20分)

- 1、假如你刚刚成为一台服务器的管理员,这台服务器安装的是 Linux 操作系统。服务器上只有一块 容量为 250GB 的硬盘,系统只划分了一个文件系统,所有的数据都在根文件系统中。根据规划, 这台服务器将要满足以下的需求:
  - (1) 开放给多个用户使用,限制每个用户在自己的主目录下最多只能存放 500MB 数据。另外, 每个用户的邮箱限制只能容纳 200MB 的邮件。
  - (2) 目前计划支持的用户数 300 人,但是日后可能扩大,希望空间可以很方便的扩充,但不 能影响数据的正常使用。
  - 件其至可能达到 2TB, 文件系统则需要随时增长。可以适当购买一些新硬盘, 但是市场上 统需要恢复到原来中断时的现场。 能购买到的硬盘最大只有容量为 1TB 的。
  - (4) 因节约成本,服务器没有安装硬件 RAID 支持,也没有购买 SAN 存储阵列的。在这方面近 期也没有新的预算。

请问你应该如何规划存储方案,满足上述要求?

## 答:

(1) 应使用磁盘配额管理(quota)技术。

将用户主目录和邮箱目录分在两个文件系统中,并分别设置用户的磁盘配额以限制用户对存储空 间的使用。

- (2) 应采用逻辑卷管理(LVM)技术。因为LVM有以下特点
  - a) 可以方便的将物理卷,如硬盘等,加入卷组,以扩充存储容量。以支持需求(2)。
  - b) 支持数据不连续存放,可以充分利用磁盘空间,或者跨跃多块硬盘,以支持需求(3)。
  - c) 此外, LVM 可以支持 LV 镜像化 (mirroring) 和条带化 (striping), 以软件方式模拟 RAID, 以 支持需求(4)节约成本。

2、在 xv6 中, 我们可以通过给用户进程添加系统时钟警报, 来了解进程对 CPU 的使用情况, 这样可 以更好的人为的控制某些进程对 CPU 的占用,同时也可以让进程或者操作系统做一些周期性的动 作。对于 CPU 密集型进程而言,我们可以通过上述方法来限制该进程对 CPU 的占用。请讨论一下 如何实现这个要求。

答:

实现一个原始的用户层面的中断句柄,我们可以通过实现中断句柄来实现应用程序中的页中断。 为此,先要添加一个系统调用 alarm(),这样,我们就有了一个进入用户程序的入口。之后,如果我 (3) 服务器上安装数据库软件,需要一个很大的文件系统存放数据文件,一个单独的数据文 们调用这个系统调用,每隔 n 个时钟长度(tick),内核就会回调句柄函数,回调完句柄函数后,系