华南农业大学期末考试试卷(A卷)

装

订

线

	201X 学年第一	学期	考试科目:	操作系统	
	考试类型:(闭	卷) 考试	考试时间:	<u>120</u> 分钟	
学与	<u>1</u> .	姓名	年级专业		_
	题号	→ <u>=</u>	= =	总分	
	得分				
	评阅人				
	(答案直接	写在试卷上,卷面	书写必须工整、清		
一、	选择及填空题(2	本大题共25个空, [。]	每空1分,共 25 分)) 得分	
1.	操作系统	能及时处理由过程控	制反馈的数据并响应		
	A. 分布式	B. 实时	C. 分时	D. 嵌入式	
2.	当 CPU 处于系统态图	时,它可以执行的指	令是计算机系统的_	•	
	A. 普通指令	B. 特权指令	C. 所有指令	D. 非特权指令	
3.	在"基址 B+限长 L'	"内存保护方案中,	合法的逻辑地址 A 应	立该满足条件	‡。
	A. 0≤A <l< td=""><td>B. 0≤A≤L</td><td>C. $B \leq A \leq L$</td><td>D. $B \leq A \leq L$</td><td></td></l<>	B. 0≤A≤L	C. $B \leq A \leq L$	D. $B \leq A \leq L$	
4.	分时操作系统的主要	要目标是提高或改善;	十算机系统的	o	
	A. 实时性	B. 资源利用率	C. 交互性	D. 软件运行速度	
5.	Linux 中的伙伴系统	是用于。			
	A. 文件目录的查找	B. 磁盘空间的管	理 C. 内存空间的	方管理 D. 文件保护	
6.	在下列死锁的解决方	7法中,属于死锁预0	方策略的是	0	
	A. 银行家算法	B. 资源有序分配	C. 剥夺资源	D. 资源分配图化行	简
7.	进程创建时,操作系	《 统不需要给新进程技	执行下面的	工作。	
	A. 分配唯一的 PID	B. 分配内存空间	C. 初始化 PCI	B D. 抢占当前进程	
8.	虚拟存储器的目的是	皇实现。			
	A. 存储保护	B. 程序迁移	C. 动态重定位	D. 扩充主存容量	
9.	某分时系统将有50个	·用户同时上机,为(呆证2s的响应时间,F	时间片最大应为	°
	A. 50ms	B. 40ms	C. 100ms	D. 20ms	
10.	"选一个进程占用(CPU"是的]功能。		
	A. 短程调度	B. 中程调度	C. 长程调度	D. 高级调度	
11.	与系统"抖动"现象	克无关的原因是	o		
	A. 置换算法	B. 磁盘容量	C.请求页式管理	理 D. 交换数据量	量

12.	进程在执行中发生缺页中断,经操作系统处理后,进程应执行指令。
	A. 进程第一条 B. 被中断的前一条 C. 被中断的后一条 D. 被中断的那一条
13.	在死锁的四个必要条件中,破坏条件是不太实际的。
	A. 互斥 B. 不可抢占 C. 占有并等待 D. 循环等待
14.	分页方案中, 若使用 16 位逻辑地址, 页大小为 1KB, 则一个进程最多有页。
	A. 8 B. 16 C. 32 D. 64
15.	在段式存储管理中, 若逻辑地址的段内地址大于段表中该段的段长, 则发生
	°
16.	在多核系统中,一般采用和
17.	线程分为用户级线程和
18.	将逻辑地址转换为内存物理地址的过程称为。
19.	处理器工作状态分为两种模式。当fork()执行时CPU处于。
20.	访问内存时间为150ns,访问TLB的时间为30ns,TLB命中率为90%,则进行内存访问
	时的有效访问时间为。
21.	为实现CPU和I/O设备的并行工作,操作系统引入了硬件机制。
22.	从文件管理角度看,文件由和文件体两部分组成。
23.	在存储系统的层次结构中,速度最快但容量最小的存储介质是。
24.	虚拟内存之所以有效,是因为程序运行时的原理。
=,	简答与计算题(所有计算结果必须写成十进制整数或小数 得分
形式	太。 本大题共11小题,每小题6分,共66分)
1,	写出下列英文缩写词的英文或中文全名。
OS:	
PSV	V:
FCI	FS:
PCI	3:
DM	A :
MM	IU:
2,	假设在时刻3时,系统资源只有处理器和内存被使用,然后发生如下事件:

2

时刻 6: P1 执行"写磁盘"操作。 时刻 15: P2 执行"读磁盘"操作。 线

时刻 23: P3 时间片结束。

时刻 28: P1"写磁盘"完成,产生中断。

时刻32: P4时间片结束。

请分别写出在时刻 20 和时刻 30 时,进程 P1、P2、P3 是什么状态。

3、在采用页式存储管理的系统中,若逻辑地址用 48 位表示,其中 32 位表示页号。画出逻辑地址的结构,并计算每页的最大长度及一个进程的逻辑地址空间的最大长度。

4、在分页虚拟存储管理系统中,什么情况下发生缺页中断?简述缺页中断的处理过程。

5.	简述可变分区存储管理中常用的 FF、	RF.	WF分配質法的原理。

6、假设磁头当前位置为 40 柱面,现有一个磁盘读写请求队列: 20、44、40、4、80、12、76。若寻道时移动一个柱面需 3ms,按最短寻道时间优先 SSTF 算法计算所需的寻道时间总量。

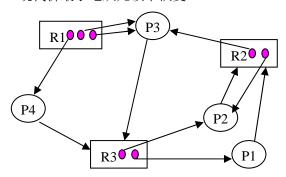
7、有 A,B,C,D 共 4 种资源,在某时刻 P0~P4 对资源的占有和需求情况如下表。

\#. 1 □	Allocation 已分配	Claim 最大需求	Available 可用		
进程	A B C D	A B C D	A B C D		
P0	0 0 3 2	0 0 4 4	1 6 2 2		
P1	1 0 0 0	2 7 5 0			
P2	1 3 5 4	3 6 10 10			
Р3	0 3 3 2	0 9 8 4			
P4	0 0 1 4	0 6 6 10			

问: 1) 系统此时处于安全状态吗? 若是,给出安全序列;若不是,说明原因。

2) 若此时 P1 发出 request(1,2,2,2), 系统能满足其请求吗? 为什么?

8、系统资源分配图如下,请问现在是否已处于死锁状态,如果是,撤消哪个进程可以使系统代价最小地从死锁中恢复。



9、在一个请求分页系统中,假定系统分配给一个进程的物理帧数为 3,所有帧初始均为空。此进程的页面访问顺序为 4、3、2、1、4、3、5、4、3、2、1、5。试用 OPT 和 LRU 页面置换算法给出页面置换情况,并计算所发生的缺页总次数。

10、在一页式存储管理系统中,某作业页表如下。已知页面大小为 1024 字节,问逻辑地址 1068, 2566, 5699 所对应的物理地址各是多少?如果需要置换一页,应该选择哪一页?置换后所对应的物理地址是多少?

页号	帧号	有效位	访问位	修改位
0	8	1	1	0
1	3	1	1	1
2		0	0	0
3	1	1	0	0
4		0	0	0
5	2	1	0	1

- 11、若检测到 CPU 和磁盘利用率如下,请问现在可能发生了什么情况,应采取什么措施?
 - 1) CPU 10%, 磁盘 94%。
 - 2) CPU 55%, 磁盘 3%。

三、综合应用题(本大题共1小题,9分)

得分

1.5个作业 $A\sim E$ 同时到达一个单 CPU 系统,且以 $A\sim E$ 的顺序进入就绪队列。估计运行时间分别为 10,6,2,4 和 8 分钟,优先级分别为 3,5,2,1 和 4 (其中 5 为最高优先级)。假设它们都是纯计算型作业,系统开销时间忽略不计。对下面的调度算法,计算平均周转时间。

- 1) 优先级调度。
- 2) 短作业优先。
- 3) 时间片为1分钟的轮转法。

华南农业大学期末考试试卷(A 卷)答案

考试科目: 操作系统____

201X 学年第一学期

装

订

线

	考试类型:(闭	卷) 考试	考	试时间: <u>1</u>	20_分钟	
学与	号	姓名		年级专业		
	题号	_		三	总分	
	得分					
	评阅人					
	(答案直接	写在试卷上,	卷面书写必	必须工整、清	晰、规范)	
<u> </u>	选择及填空题(太 士题共25/	·空. 每空1/	分,	/ 日八	
	B 操作系				14 24	
1.	A. 分布式					
2.	当 CPU 处于系统态	5时,它可以执	行的指令是计	算机系统的	<u>C</u> 。	
	A. 普通指令	B. 特权指	\$ C	2. 所有指令	 D. 非特权指令	
3.	在"基址 B+限长 L	"内存保护方案	案中,合法的证	逻辑地址 A 应	亥满足 <u>A</u>	⊱件 。
	A. 0≤A <l< th=""><th>B. 0≤A≤</th><th>L C</th><th>C. B≤A<l< th=""><th>D. B≤A≤L</th><th></th></l<></th></l<>	B. 0≤A≤	L C	C. B≤A <l< th=""><th>D. B≤A≤L</th><th></th></l<>	D. B≤A≤L	
4.	分时操作系统的主	要目标是提高專	戊改善计算机系	系统的 <u>C</u> _	o	
	A. 实时性	B. 资源利	用率 (D. 软件运行速度	Ê
5.	Linux 中的伙伴系约	充是用于 <u>C</u>				
	A. 文件目录的查找	B. 磁盘空	间的管理 C	2. 内存空间的	管理 D. 文件保护	1
6.	在下列死锁的解决	方法中,属于死	E 锁预防策略的	勺是 <u>B</u>	_0	
	A. 银行家算法	B. 资源有	序分配 C	1. 剥夺资源	D. 资源分配图化	.简
7.	进程创建时,操作	系统不需要给新	所进程执行下面	面的 D	_工作。	
	A. 分配唯一的 PID	B . 分配内	存空间 C	C. 初始化 PCB	D. 抢占当前进程	<u>.</u>
8.	虚拟存储器的目的	是实现 D	o			
	A. 存储保护	B. 程序迁	移 (2. 动态重定位	D. 扩充主存容量	ţ
9.	某分时系统将有 50	个用户同时上	机, 为保证 2s	的响应时间,	时间片最大应为	<u>3</u> 。
	A. 50ms	B. 40ms	C	C. 100ms	D. 20ms	
10.	"选一个进程占用	CPU"是	 的功能			
	A. 短程调度	B. 中程调	度 C	2. 长程调度	D. 高级调度	
11.	与系统"抖动"现	象无关的原因是	<u>₿</u>	o		
	A 置换算法	B 磁盘容	最 (请求而式管理	D. 交换数据	: 量:

12.	进程在执行中发生缺页中断,经操作系统处理后,进程应执行指令。
	A. 进程第一条 B. 被中断的前一条 C. 被中断的后一条 D. 被中断的那一条
13.	在死锁的四个必要条件中,破坏条件是不太实际的。
	A. 互斥 B. 不可抢占 C. 占有并等待 D. 循环等待
14.	分页方案中,若使用 16 位逻辑地址,页大小为 $1KB$,则一个进程最多有页。
	A. 8 B. 16 C. 32 D. 64
15.	在段式存储管理中,若逻辑地址的段内地址大于段表中该段的段长,则发生越
	<u>界中断。</u> 。
16.	在多核系统中,一般采用 <mark>FCFS</mark> 和 <u>静态优先级</u> 进程调度算法。
17.	线程分为用户级线程和内核级线程两种。
18.	将逻辑地址转换为内存物理地址的过程称为 <mark>地址映射(重定位)</mark> 。
19.	处理器工作状态分为两种模式。当fork()执行时CPU处于 <u>系统态</u> 。
20.	访问内存时间为150ns,访问TLB的时间为30ns,TLB命中率为90%,则进行内存访问
	时的有效访问时间为。
21.	为实现CPU和I/O设备的并行工作,操作系统引入了 <mark>中断</mark> 硬件机制。
22.	从文件管理角度看,文件由 <mark>文件控制块</mark> 和文件体两部分组成。
23.	在存储系统的层次结构中,速度最快但容量最小的存储介质是 <mark>寄存器</mark> 。
24.	虚拟内存之所以有效,是因为程序运行时的 <mark>局部性</mark> 原理。
二、	简答与计算题(所有计算结果必须写成十进制整数或小数 得分
形式	、 。本大题共11小题,每小题6分,共66分)
1, 7	 写出下列英文缩写词的英文或中文全名。
os:	Operating System 操作系统
PSW	V: Program Status Word 程序状态字
FCF	S: First Come First Serve 先来先服务
PCB	: Process Control Block 进程控制块
DM	A: Direct Memory Access 直接存储器存取
ММ	U: Memory Management Unit 内存管理单元
	·标准: 毎項1分。
2、1	假设在时刻3时,系统资源只有处理器和内存被使用,然后发生如下事件:

8

时刻 6: P1 执行"写磁盘"操作。 时刻 15: P2 执行"读磁盘"操作。

时刻 23: P3 时间片结束。

时刻 32: P4 时间片结束。

请分别写出在时刻 20 和时刻 30 时,进程 P1、P2、P3 是什么状态。

答: 时刻 20: P1 阻塞态, P2 阻塞态, P3 运行态。

时刻 28: P1"写磁盘"完成,产生中断。

时刻 30: P1 就绪态, P2 阻塞态, P3 就绪态。(此时 P4 运行态) 评分标准:每个状态各 1 分。

3、在采用页式存储管理的系统中,若逻辑地址用 48 位表示,其中 32 位表示页号。画出逻辑地址的结构,并计算每页的最大长度及一个进程的逻辑地址空间的最大长度。

评分标准: 每项2分。

答:逻辑地址结构:

32b 页号 16b 页内地址

每页最大长度: 216B=64KB

程序地址空间最大长度: 2⁴⁸B=256TB

4、在分页虚拟存储管理系统中,什么情况下发生缺页中断?简述缺页中断的处理过程。 **评分标准:第1个问题2分,第2个问题4分。**

答: 当 CPU 发出访问的逻辑地址的所在页还未调入内存时,发生缺页中断。

缺页中断的处理过程大致如下:首先判断内存中是否有空闲帧?如果没有则按照置换算法选择一个内存页淘汰,如果该页被修改过还需先写回磁盘,这样得到一个空闲帧。然后按照页表所指明的该页磁盘地址把此页调入空闲帧,修改页表,重新执行刚才那条指令。

5、简述可变分区存储管理中常用的 FF、BF、WF 分配算法的原理。

评分标准: 每项2分。

答:最先适应法(First Fit):空闲区链表按起址递增顺序排列。分配时从链首开始查找,从第一个满足要求的空闲区中划分出作业需要的大小并分配,其余的部分作为一个新空闲区。

最佳适应法(Best Fit): 空闲区链表按分区大小递增顺序排列。分配时从链首开始查找,第一个满足要求的空闲区就是满足要求的最小空闲区。

最坏适应法(Worst Fit): 空闲区链表按分区大小递减顺序排列。分配时从链首开始查找,第一个空闲区不能满足要求时分配失败,否则从第一个空闲区中切出需要的大小分配。

6、假设磁头当前位置为 40 柱面,现有一个磁盘读写请求队列: 20、44、40、4、80、12、76。若寻道时移动一个柱面需 3ms,按最短寻道时间优先 SSTF 算法计算所需的寻道时间总量。

答: 评分标准: 每个问题 3 分。

SSTF 调度顺序: 40、44、20、12、4、76、80。移动总量 (4+24+8+8+72+4)=120, 总寻道时间=120*3ms=360ms。

订

装

线

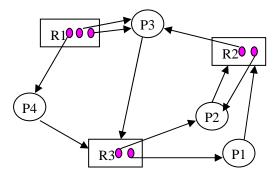
7、有 A,B,C,D 共 4 种资源,在某时刻 P0~P4 对资源的占有和需求情况如下表。

\H.4D	Allocation 已分配	Claim 最大需求	Available 可用		
进程	A B C D	A B C D	A B C D		
P0	0 0 3 2	0 0 4 4	1 6 2 2		
P1	1 0 0 0	2 7 5 0			
P2	1 3 5 4	3 6 10 10			
Р3	0 3 3 2	0 9 8 4			
P4	0 0 1 4	0 6 6 10			

- 问: 1) 系统此时处于安全状态吗? 若是,给出安全序列;若不是,说明原因。
- 2) 若此时 P1 发出 request(1,2,2,2), 系统能满足其请求吗? 为什么?

答: 评分标准: 每个问题 3 分。

- 1)安全,安全序列 <P0, P3, P4, P1, P2>。
- 2) 不能。此次申请资源量超过了 P1 的"尚需资源量"。
- 8、系统资源分配图如下,请问现在是否已处于死锁状态,如果是,撤消哪个进程可以使系统代价最小地从死锁中恢复。



评分标准:每个问题 3 分。

答: 已处于死锁状态。撤消 P1 代价最小,因为剥夺的资源最少。

9、在一个请求分页系统中,假定系统分配给一个进程的物理帧数为 3,所有帧初始均为空。此进程的页面访问顺序为 4、3、2、1、4、3、5、4、3、2、1、5。试用 OPT 和 LRU 页面置换算法给出页面置换情况,并计算所发生的缺页总次数。

答: OPT 算法: 缺页次数为 7。

页面走向	4	3	2	1	4	3	5	4	3	2	1	5
帧 1	4	4	4	4			4			2	2	
帧 2		3	3	3			3			3	1	
帧 3			2	1			5			5	5	
缺页	缺	缺	缺	缺			缺			缺	缺	

LRU 算法: 缺页次数为 10。

页面走向	4	3	2	1	4	3	5	4	3	2	1	5
帧1	4	4	4	1	1	1	5			2	2	2
帧 2		3	3	3	4	4	4			4	1	1
帧 3			2	2	2	3	3			3	3	5
缺页	缺	缺	缺	缺	缺	缺	缺			缺	缺	缺

10、在一页式存储管理系统中,某作业页表如下。已知页面大小为 1024 字节,问逻辑地址 1068, 2566, 5699 所对应的物理地址各是多少?如果需要置换一页,应该选择哪一页?置换后所对应的物理地址是多少?

页号	帧号	有效位	访问位	修改位					
0	8	1	1	0					
1	3	1	1	1					
2		0	0	0					
3	1	1	0	0					
4		0	0	0					
5	2	1	0	1					

答: 评分标准: 每个地址 2 分。

- 1) 1068 位于 1[#]页,页内偏移 44,物理地址 3×1024+44=3116
- 2) 2566 位于 2[#]页,页内偏移 518,但此页不在内存,所以产生缺页中断。置换时应该选择 3[#]页。置换后 2566 对应的物理地址是 1×1024+518=1542
 - 3) 5699 位于 5[#]页,页内偏移 579,物理地址 2×1024+579=2627
- 11、若检测到 CPU 和磁盘利用率如下,请问现在可能发生了什么情况,应采取什么措施?
 - 1) CPU 10%, 磁盘 94%。
 - 2) CPU 55%, 磁盘 3%。
- 答:评分标准:每个3分。
- 1) CPU 10%, 磁盘 94%: 此时系统可能已经出现抖动,可暂停部分运行进程;
- 2) CPU 55%, 磁盘3%: 此时系统运行正常, 磁盘利用率稍低, 可增加进程数以提供资源利用率。
- 三、综合应用题(本大题共1小题,9分)

得分

- 1、5个作业 A~E 同时到达一个单 CPU 系统,且以 A~E 的顺序进入就绪队列。估计运行时间分别为 10, 6, 2, 4 和 8 分钟,优先级分别为 3, 5, 2, 1 和 4 (其中 5 为最高优先级)。假设它们都是纯计算型作业,系统开销时间忽略不计。对下面的调度算法,计算平均周转时间。
- 1) 优先级调度。

- 2) 短作业优先。
- 3) 时间片为1分钟的轮转法。

答: 评分标准: 每个3分。

- 1) 优先级调度:调度顺序 BEACD,平均周转时间=20 分钟。
- 2) 短作业优先:调度顺序 CDBEA,平均周转时间=14 分钟。
- 3) 时间片为 1 分钟的轮转法: 周转时间 C-8, D-17, B-23, E-28, A-30。平均周转时间=21.2 分钟。