苏州大学 操作系统原理 期中考试试卷 共 6 页

学院	专:	业	成绩_		_
年级	学号		日爿	期	
考试形式:	闭卷	时间	I: <u>120</u>	分钟	
一、填空	题(10 分,每3	空1分)			
1、在有 m 个	进程的系统中出现		程的个数 k 应	区该满足的	条件是
	的结构有多种,其 等。	其中采用微内核结	构的有	等	,采用模
	的最基本的设计目				
	是			;	共享资源
5、周转时间 时间。	等于运行时间加_		投情况下响应	时间	等待
二、选择是	厦(20 分,每题	(2分)			
1、以下不属 (A) 进程管 (C) 保护系		的是。 (B)数 (D) f	[1987] [1982] - [1982] - [1982] - [1982] - [1982] - [1982] - [1982] - [1982] - [1982] - [1982] - [1982] - [1982]	统	
	信号量 S 的初值为 量转化为互斥信号	7 <u>75 - </u>	示只允许一个	进程访问顺	
(A) -1	(B) 0	(C) 1		(D) 2	
	是一种		言号量	(D)	低级通信
4、在操作系 (A)作业	统中,可运行的量 (B)进程	最小单位是 【C)纟	。 线程	(D) 超线	程
(A) 该进程	进程被唤醒意味着 重新占有了 CPU 先权变为最大	돌 <u> </u> o			

(C) 其 PCB 移至等待队列队首 (D) 进程变为就绪状态	
6、对于给定的一组进程,算法(A) 先到先服务调度(C) 最短作业优先调度	可以获得最小的平均等待时间。 (B) 优先权调度 (D) 轮转法调度
7、分布式系统又被称为。 (A) 紧耦合系统 (C) 对等系统	(B) 松耦合系统 (D) 网络操作系统
8、进程在就绪队列中等待调度的时间片 (A)运行时间 (B)等待时间	
9、银行家算法是一种算法。 (A) 死锁解除 (C) 死锁预防	(B) 死锁避免 (D) 死锁检测
10、分时系统中,当用户数目为100时, 大应为。 (A) 10ms (B) 20ms (C) 5	
三、(10分) CPU 调度可发生在哪些情况 非抢占式调度?	下?哪些情况是可抢占式调度?哪些是

	(10)]) 什么是用尸态:	线程和核心态线程?	它们之间的映射关系有哪些?
		请从资源共享、	进程创建和进程结	束三个方面谈谈父进程和子进程
五、的关		请从资源共享、	进程创建和进程结	東三个方面谈谈父进程和子进程
		请从资源共享、	进程创建和进程结	東三个方面谈谈父进程和子进程
		请从资源共享、	进程创建和进程结	東三个方面谈谈父进程和子进程
		请从资源共享、	进程创建和进程结	東三个方面谈谈父进程和子进程
		请从资源共享、	进程创建和进程结	束三个方面谈谈父进程和子进程
		请从资源共享、	进程创建和进程结	東三个方面谈谈父进程和子进程
		请从资源共享、	进程创建和进程结	東三个方面谈谈父进程和子进程
		请从资源共享、	进程创建和进程结	東三个方面谈谈父进程和子进程
		请从资源共享、	进程创建和进程结	東三个方面谈谈父进程和子进程

六、(10 分)假设系统中共有 3 种资源,并且同时有 5 个进程在执行, T0 时刻的状态如下图,请问:

	Max		Allocation		Available				
	R_I	R_2	R_3	R_I	R_2	R_3	R_{I}	R_2	R_3
P_{I}	8	6	4	1	2	1	2	2	2
P_2	4	3	3	3	1	1			
P_3	9	2	3	4	1	3			
P_{4}	3	2	3	3	2	2			
P_5	5	4	6	1	1	3			

- (1) 当前状态是安全状态吗?如果是,请给出安全序列。
- (2) 如果 P_s 对资源的请求量是 Requests (1, 2, 1),这个请求可以被满足吗?为什么?

七、(15分)有四个进程 S1、S2、R1 和 R2,其中 S1、S2 向缓冲区 BUFF 发送消息,R1 和 R2 从缓冲区中接收消息。发送和接收的规则如下:

- (1) 缓冲区 BUFF 任何时候只能存放 2 个消息;
- (2) R1、R2 每次同时取 S1 和 S2 存放在缓冲区中的消息;
- (3) 每个存放在缓冲区中的消息必须被 R1 和 R2 均接收后才能清除;
- (4) 缓冲区 BUFF 不能同时存放 2 个 S1 的消息或 2 个 S2 的消息。请用信号量机制来实现这 4 个进程间的同步。

八、(15分)考虑以下的一个基于优先级(优先数高优先级低)的调度算法,此算法采用根据等待时间和运行时间对优先数进行动态老化算法,具体算法如下:

- (1) 处于等待队列中的进程的优先数 p 根据等待时间 t (单位秒)进行变化, p=p-t, 当 p=0 时不再变化;
- (2) 处于运行状态的进程的优先数 p 根据运行时间 t (单位秒)进行变化, p=p+t,当 p=0 时不再变化;
- (3) 优先数 p 每隔 1 秒重新计算;
- (4) 采用抢占式调度策略。

根据下表给出的5个进程的到达时间、执行时间回答下面的问题。(时间以秒为单位)

进程	执行时间	达到时间	优先级 p
P_{I}	5	0	8
P_2	6	1	4
$P_{\scriptscriptstyle \mathcal{I}}$	3	2	6
P_{4}	4	3	2
P_{ε}	2	4	10

- (1) 请画出5个进程执行的甘特图。
- (2) 根据以上的调度算法,分别计算出每个进程的周转时间和响应时间。