研究生人学考试标准答案纸

考试科目名称 起于航行部分 共 3页 第 1 $k = \sum_{j=1}^{\infty} (n-j+1) + j$ 口岭都强军国的粉进方传书 ①直接笔也1 巴麦新好吃 ③ 多分取中13 @ P给拿表付 15 Pombels 2) 邻次中产的治: ① 开放笔 比比 @ (Beech 15, ③ 两哈希传 图 溢级图诗

研究生人学考试标准答案纸

考试科目名称 支持行动 共了页第2页 $d^{(0)} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 4 \\ 0 & 0 & 9 & 2 \\ 3 & 0 & 7 \end{bmatrix}$ $P = \begin{vmatrix} 12 & 14 \\ 23 & 24 \\ 31 & 312 & 314 \end{vmatrix}$ $d = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 10 & 3 \\ 0 & 0 & 9 & 2 \\ 3 & 4 & 0 & 6 \end{bmatrix}$ $P^{(1)} = \begin{vmatrix} 12 & (23) & (4) \\ 23 & 24 \\ 31 & 312 \end{vmatrix}$ $d^{(2)} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 10 & 3 \\ 12 & 0 & 9 & 2 \\ 3 & 4 & 0 & 6 \end{bmatrix}$ $P^{(2)} = \begin{bmatrix} 12 & 123 & 142 \\ 231 & 23 & 24 \\ 31 & 312 & 3124 \\ 121 & 120 & 11 \end{bmatrix}$ $P^{(3)} = \begin{bmatrix} 12 & 1243 & 14 \\ 2431 & 243 & 24 \\ 31 & 312 & 3124 \\ 431 & 4312 & 43 \end{bmatrix}$ $d^{(3)} = \begin{vmatrix} 1 & 0 & 8 & 2 \\ 3 & 4 & 0 & 6 \\ 9 & 10 & 0 & 0 \end{vmatrix}$ 四、依在取审信意中备了信息、批入到否符(意意中、0(的) 五、行为的

研究生人学考试标准答案纸

试题编号 <u>表才包括了</u> 考试科目名称 422 文·搅子、公元-宝息和中的地区。也同意一下下。 我到到10分。 七、兄弟本到建路谷等待 八、超年、飞雪图子为一1、0、十1、根据平衡的图子 次を水たをから、正となるわか. 毛约的

研究生入学考试参考答案纸

试题编号: 422

考试科目名称: 操作系统

共2页 第1页

参考答案:

- 一、填空(每小题 5 分, 其 20 分)
- 1. 128*128, 128
- 2. 4K; LM 页
- 3. (1) 该分区最大可为 64KX64X512 2G; 每个 FAT 占用 64KX2 (2) 4096 (256, 4096 (1
- 1. 1 2
- 5. <5
 - 1、回答下列问题(每小题 5 分, 其 25 分)
 - 1. 在支持请求调页的操作系统(如UNIX、LINEX等)中,为了减少页面的换出换入,常采用页面缓冲技术(该页面缓冲也称为交换缓存)。请具体说明如何使用交换缓存来减少1/0操作(需图示)。
 - 答:把淘汰的页先放在页面缓冲区,调页首先在页面缓冲区中查找该页。
 - 2. 一个分时系统中,以当前进程的时间片用完而引起进程切换为例,描述进程切换的实现过程。请以一个实际芯片(如lintel 80386)为例,讨论如何利用时钟中断处理程序,实现进程切换,硬件做哪些工作,操作系统做哪些工作签:主要有保护现场、选择一个进程运行、恢复它的现场3. 解释临界资源和临界区的概念。有哪些方法能使多个进
 - 3. 解释临界资源和临界区的概念。有哪些方法能便多个进程互斥地访问临界资源?
 - 答:临界资源为每次只能由一个进程访问的资源。临界区, 进程中访问临界资源的代码。可以用硬件指令、型号量等方法。
 - 4. 举例说明, 在应用程序中是如何使用操作系统提供的服务的?
 - 答:系统调用,如创建进程等。
 - 5. 请说明原语与过程、系统调用与过程、系统调用与原语的区别,如果操作系统把绝大多数的系统调用定义为原语,会产生什么问题?
 - 答:原语是系统态下执行并具有原子性,系统调用也是在系统态下执行但无原子性,过程则是在用户态下执行无原子性。如果操作系统把绝大多数的系统调用定义为原语,会使系统的并发能力下降。
 - 主、(10分)在一个盒子里,混装了数量相等的围棋黑白子。现用自动分拣系统把厂子和黑子分开,该系统设两个进程P1和P2,

研究生入学考试参考答案纸

试题编号: 422

考试科目名称:操作系统

共2页 第2页

P1 拣白子, P2 拣黑子。规定每个进程每次只拣一子, 当一个进程正在拣子时, 不允许另一个进程去拣子, 当一个进程拣了一个子后, 必须让另一个进程去拣子。试用 P、V 操作控制 这两个进程正确运行。

答:设置一个互斥信号量初值为 1, mutex = 1, 用于 P1 和 P2 互 斥进入盒子这个临界资源。设置两个同步信号量初值为 1, s1 = 1, s2 = 1, 用于控制 P1 和 P2 必须轮流拣子, s1 = 1 时才能让 P1 拣子, s2 = 1 时才能让 P2 拣子。

P1:

...

P(mutex)

P(s1)

Select a white chessman

V(s2)

V(mutext)

P2:

•••

P(mutex)

P(s2)

Select a balck chessman

V(s1)

V(mutext)

四、(20分)

设每类资源数量为 1, N 个进程, 写出算法复杂度为 0(N) 的死锁检测算法, 并指出下图中是否有死锁。

提示: 因为每类资源数量为 1, 如 R1, 它已分配给 P3, P1 又请求它, 可将这种资源从图中去掉,直接从 P1 画一条有向边到 P3。要求: 画出该图修改后的邻接矩阵,并说明在修改图中存在环必定存在死锁的道理。

答: 算法: 根据给定的图画出邻接矩阵, 然后对邻接矩阵进行化解, 依次删除全为0的行和列, 如果最后邻接矩阵不能完全化解则表示必定有环。这个算法是0(N)的