## 苏州大学 2014 年 872 真题回忆版

## 一、数据结构部分

- 1.判断, 若错, 改正。15分
- (1)在一个图中,所有顶点度数之和等于所有边的总数。
- (2)快排在被排序的数据已经基本有序的情况下最易发挥长处。
- (3)求子串的定位操作成为串的模式匹配。
- 2.Dijkstra 用途,思想,验证其正确性,及图的数据结构。
- 3.将数的质因数分解并按递减顺序写成一个有序单链表。如:
- 2100->7.5.5.3.2.2
  - 4.二叉链的二叉树,递归,验证是否严格二叉。(无度为1的结点)
  - 5.顺序表,整数,长为n,尽可能高效求得第n/4个元素。

## 二、操作系统部分

- 6、判断, 若错, 改正。15分
- (1)任何操作系统中,系统资源分配最小单位为线程。
- (2)死锁的进程必然至少一个互斥资源。
- (3)虚拟存储器大小为内外存之和。
- (4)文件访问效率有两个,物理结构和逻辑结构。
- (5)spooling 可以减少进程上下文切换次数。

- 7、从文件逻辑结构,物理结构和文件目录三方面入手,举实例说明如何提高存取速度(还是效率?就那个意思!)。
- 8、资源共享,创建和结束三方面说明进程和它创建的子进程,进程和他创建的线程之间的关系。
  - 9、分页存储(二级页表),页表存于内存:
  - (1)一次访问内存 200NS, 求访问一个内存单元多少时间。
  - (2)若三级页表,多少时间?
- (3)引入联想寄存器,90%的页表项可在快表中命中,则一次访存时间? (假设一次 快表 10NS)
- (4)若虚拟存储,页面命中率 80%,缺页处理 5 万 NS/次,则一个内存单元多少时间?
- (5)采用虚拟存储,命中率 80%,缺页时有 10%需要置换(不用置换的缺页处理 4万 NS/次,否则 8万 NS/次),同问。
- 10、四个进程 S1 R1 R2 R3,其中 S1 向 buff 发消息, R1R2R3 从缓冲区收消息, 规则 如下:
  - (1)buff 为 1;
  - (2) 只有 buff 有消息, R1R2R3 才能取:
  - (3)每个消息三个必须各取一次,只有这样才能清空 buff:
  - (4)每个消息每人只取一次。

利用信号量实现进程同步。

计算机/软件工程专业 每个学校的 考研真题/复试资料/考研经验 考研资讯/报录比/分数线 免费分享



微信 扫一扫 关注微信公众号 计算机与软件考研