

## 厦门大学《数据结构》期末试题

考试日期: 2006.1 (zch) 信息学院自律督导部



一、试设计算法在 O(n)时间内将数组 A[1..n]划分为左右两个部分,使得左边的所有元素奇数,右边的所有元素均为偶数,要求所使用的辅助存储空间大小为 O(1)。

二、写一个算法将一带头结点的单链表逆转,要求利用原表结点空间,不允许申请新的结点空间。

三、设 T 是一棵具有 n 个节点的二叉树,若给定二叉树 T 的先序序列和中序序列,并假设 T 的先序序列和中序序列分别放在数组 PreOrder[1..n]和 InOrder[1..n]中,设计一个构造二叉树 T 的链式存储结构的算法。以下为结点类型:

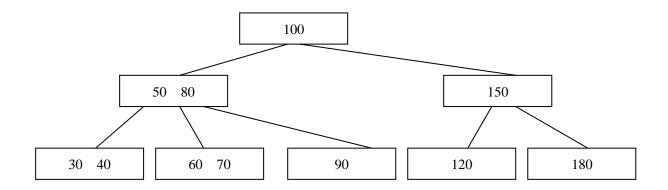
typedef struct BiTNode{

TElemType data;

Struct BiTNode \*lchild, \*rchild;

} BiTNode, \*BiTree;

四、设有 3 阶 B一树,如下图所示,分别画出在该树插入关键字 20 和在原树删除关键字 150 得到的 B一树。



五、已知待散列存储的关键字序列为(4,15,38,49,33,60,27,71), 哈希函数为 H(key)=key MOD 11, 哈希表 HT 的长度为 11, 采用二次探测再散列法解决冲突, 试构造此哈希表, 并求出在等概率情况下查找成功的平均查找长度。

六、有一种简单的排序算法,叫做计数排序。这种排序算法对一个待排序的表进行排序,并将排序结果存放到另一个新的表中。必须注意的是,表中所有待排序的关键字互不相同。计数排序算法针对表中的每个记录,扫描待排序的表一趟,统计表中有多少个记录的关键字比该记录的关键字要小。假设针对某一个记录,统计出的计算值为 c,那么这个记录在新的有序表中的合适的存放位置为 c+1。

- (1) 编写实现计数排序的算法;
- (2) 分析该算法的时间复杂性。

七、请谈谈学习《数据结构》课程的心得体会,并以某个算法为例谈谈对该算法的理解。