## 习题 5 查找

- 5-1 设顺序表的长度为 30, 平均分成 5 块, 每块 6 个元素。如果采用分块查找,则其平均查找长度为(C)。
  - (A) 5
  - (B) 5.7
  - (C) 6.5
  - (D) 8.2
- 5-2 将关键字 2, 4, 6, 8, 10, 12, 14, 16 依次存放于一维数组 A[0...7]中,如果采用折半查找方法查找关键字,在等概率情况下查找成功时的平均查找长度为(A)。
  - (A) 21/8
  - (B) 7/2
  - (C)4
  - (D) 9/2
- 5-3 简单描述静态查找和动态查找的区别。

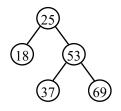
动灰雪找在金钱过程中分描入或删除无辜. 静辰重新失 查找特色标或检索属性

- 5-4 设数组 A 中只存放正数和负数。试设计算法,将 A 中的负数调整到前半区
  - 间,正数调整到后半区间。分析算法的时间复杂度。

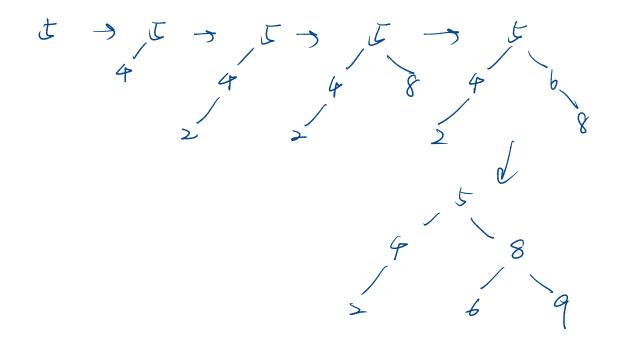
- 5-5 按照"逐点插入方法"建立一个二叉排序树,树的形状取决于(B)。
  - (A) 数据序列的存储结构
  - (B) 数据元素的输入次序
  - (C) 序列中的数据元素的取值范围
  - (D) 使用的计算机的软、硬件条件
- 5-6 用利用逐点插入法建立序列(50, 72, 43, 85, 75, 20, 35, 45, 65, 30)对应的二叉排序树以后,查找元素 35 要在元素间进行(B)次比较。
  - (A)3
  - (B)4
  - (C) 5
  - (D) 8
- 5-7 给定 n 个整数,设计算法实现:
  - (1) 构造一棵二叉排序树;
  - (2) 从小到大输出这 n 个数。

```
#include<iostream>
using namespace std;
typedef struct node {
    int data;
    struct node* lc, *rc;
}Node ,* BST;
bool insert(Node*& p, int element) {
        p = new Node;
        p->data = element;
        p->lc = p->rc = nullptr;
        return true;
    if (element == p->data) {
        return false;
    if (element > p->data)return insert(p->rc, element);
    return insert(p->lc, element);
void create(Node*& T, int* array, int n) {
        insert(T, array[i]);
    return;
void display(BST& T) {
       display(T->lc);
        cout << T->data;
       display(T->rc);
```

5-8 在平衡二叉树中,插入关键字 46 后得到一颗新的平衡二叉树。在新的平衡二叉树中,关键字 37 所在结点的左、右孩子结点中保存的关键字是( C )。



- (A) 18, 46
- (B) 25, 46
- (C) 25, 53
- (D) 25, 69
- 5-9 用依次插入关键字的方法,为序列{5,4,2,8,6,9}构造一棵平衡二叉树(要求分别画出构造过程中的各棵不平衡二叉树)。



- 5-10 链地址法是 Hash 表的一种处理冲突的方法,它是将所有哈希地址相同的数据元素都存放在同一个链表中。关于链地址法的叙述,不正确的是(C)。
  - (A) 平均查找长度较短
  - (B) 相关查找算法易于实现
  - (C) 链表的个数不能少于数据元素的个数
  - (D) 更适合于构造表前无法确定表长的情况
- 5-11 设哈希(Hash)函数 H(k)=(3k)%11, 用线性探测再散列法处理冲突, di=i。

已知为关键字序列 22,41,53,46,30,13,01,67 构造哈希表如下:

哈希地址 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10

关键字 22 41 30 01 53 46 13 67

则在等概率情况下查找成功时的平均查找长度是(A)。

- (A) 2
- (B) 24/11
- (C)3
- (D) 3.5
- 5-12 有 100 个不同的关键字拟存放在哈希表 L 中。处理冲突的方法为线性探测 再散列法,其平均查找长度为  $\frac{1}{2}(1+\frac{1}{1-\alpha})$  。试计算 L 的长度(一个素数),要求 在等概率情况下,查找成功时的平均查找长度不超过 3 。

素数表:101,103,107,109,113,127,131,137,139,149,151,157,163,167。

在多数和场段

$$\frac{1}{2}(H_{10}) \leq 3$$

$$\Rightarrow \quad \propto \leq 0.8$$

$$2 \quad \chi = \frac{k}{L} = \frac{100}{L} \leq 0.8$$

$$2 \quad \chi = \frac{L}{2} = \frac{121}{L}$$