

# 武汉大学计算机学院

# 2006 年 - 2007 学年第二学期 “ 数据结构 ” 考试试题 ( A )

姓名 \_\_\_\_\_ 学号(序号) \_\_\_\_\_ 班号 \_\_\_\_\_

要求：所有的题目的解答均写在答题纸上（每张答题纸上要写清楚姓名、班号和学号），需写清楚题目的序号。每张答题纸都要写上姓名和序号。

### 一、单项选择题（每小题 2 分，共 20 分）

1. 在存储数据时，通常不仅要存储各数据元素的值，而且还要存储\_\_\_\_\_。

- A. 数据的处理方法                      B. 数据元素的类型  
C. 数据元素之间的关系                D. 数据的存储方法

2. 下述函数中对应的渐进时间复杂度 (  $n$  为问题规模 ) 最小是 \_\_\_\_\_。

- A.  $T_1(n) = n \log_2 n + 5000n$   
 B.  $T_2(n) = n^2 - 8000n$   
 C.  $T_3(n) = n^{\log_2 n} - 6000n$   
 D.  $T_4(n) = 1000n \log_2 n + 7000 \log_2 n$

3. 设线性表有  $n$  个元素，以下操作中，\_\_\_\_\_在顺序表上实现比在链表上实现效率更

- A. 输出第  $i$  (1 ≤  $i$  ≤  $n$ ) 个元素值
- B. 交换第 1 个元素与第  $n$  个元素的值
- C. 顺序输出这  $n$  个元素的值
- D. 输出与给定值  $x$  相等的元素在线性表中的序号

4. 设  $n$  个元素进栈序列是  $p_1, p_2, p_3, \dots, p_n$ , 其输出序列是  $1, 2, 3, \dots, n$ , 若  $p_3=3$ , 则  $p_1$  的值 \_\_\_\_。

- [illegible]

5. 以下各种存储结构中，最适合用作链队的链表是\_\_\_\_\_。

- A. 帶队首指针和队尾指针的循环单链表  
B. 帶队首指针和队尾指针的非循环单链表  
C. 只帶队首指针的非循环单链表  
D. 只帶队首指针的循环单链表

6. 对于链串  $s$  (长度为  $n$ , 每个结点存储一个字符), 查找元素值为  $ch$  的算法的时间复杂度为 \_\_\_\_\_。

- A.O(1) B.O(n)  
C.O(n<sup>2</sup>) D.以上都不对

7. 设二维数组  $A[6][10]$ ，每个数组元素占用 4 个存储单元，若按行优先顺序存放的数组元素  $a[3][5]$  的存储地址为 1000，则  $a[0][0]$  的存储地址是 \_\_\_\_\_。

- A.872  
C.868
- B.860  
D.864

8. 一个具有 1025 个结点的二叉树的高  $h$  为\_\_\_\_\_。

- A.11  
C.11 ~ 1025

B.10  
D.12 ~ 1024

9. 一棵二叉树的后序遍历序列为 DABEC , 中序遍历序列为 DEBAC , 则先序遍历序列为 \_\_\_\_。

A.ACBED

B.DECAB

C.DEABC

D.CEDBA

10. 对图 1 所示的无向图, 从顶点 1 开始进行深度优先遍历; 可得到顶点访问序列 \_\_\_\_。

A.1 2 4 3 5 7 6

B.1 2 4 3 5 6 7

C.1 2 4 5 6 3 7

D.1 2 3 4 5 7 6

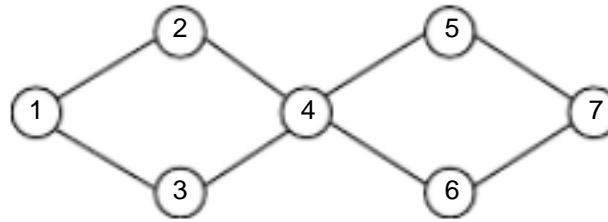


图 1 一个无向图

## 二、填空题 (每题 2 分, 共 10 分)

1. 顺序队和链队的区别仅在于 \_\_\_\_ 的不同。

2. 在有  $n$  个顶点的有向图中, 每个顶点的度最大可达 \_\_\_\_。

3. 对有 18 个元素的有序表  $R[1..18]$  进行二分查找, 则查找  $R[3]$  的比较序列的下标为 \_\_\_\_。

4. 对含有  $n$  元素的关键字序列进行直接选择排序时, 所需进行的关键字之间的比较次数为 \_\_\_\_。

5. 已知关键字序列为  $\{2, 7, 4, 3, 1, 9, 10, 5, 6, 8\}$ , 采用堆排序法对该序列作升序排序时, 构造的初始堆 (大根堆) 是 \_\_\_\_。(不用画出堆, 只需写出初始堆的序列)

## 三、问答题 (共 40 分)

1. 一棵完全二叉树上有 1001 个结点, 其中叶结点的个数是多少? (需写出推导过程, 8 分)

2. 给出如下各种情况下求任意一个顶点的度的过程 (只需文字描述) : (8 分)

(1) 含  $n$  个顶点的无向图采用邻接矩阵存储;

(2) 含  $n$  个顶点的无向图采用邻接表存储;

(3) 含  $n$  个顶点的有向图采用邻接矩阵存储;

(4) 含  $n$  个顶点的有向图采用邻接表存储。

3. 将整数序列  $\{4, 5, 7, 2, 1, 3, 6\}$  中的数依次插入到一棵空的平衡二叉树中, 试构造相应的平衡二叉树。(要求画出每个元素插入过程, 若需调整, 还需给出调整后的结果, 并指出是什么类型的调整, 12 分)

4. 当实现插入直接排序过程中, 假设  $R[0..i-1]$  为有序区,  $R[i..n-1]$  为无序区, 现要将  $R[i]$  插入到有序区中, 可以用二分查找来确定  $R[i]$  在有序区中的可能插入位置, 这样做能否改善直接插入排序算法的时间复杂度? 为什么? (8 分)

5. 简述外排序的两个阶段。 (4 分)

#### 四、算法设计题 (共 30 分)

1. 设计一个算法 `delminnode(LinkList *&L)` ,在带头结点的单链表 `L` 中删除所有结点值最小的结点 (可能有多个结点值最小的结点) 。 ( 15 分)
2. 假设二叉树采用二叉链存储结构存储, 设计一个算法 `copy(BTNode *b,BTNode *&t)` ,由二叉树 `b` 复制成另一棵二叉树 `t`。 ( 15 分)

### 参 考 答 案

#### 一、单项选择题 (每小题 2 分, 共 20 分)

1. C
2. D
3. A
4. A
5. B
6. B
7. B
8. C
9. D
10. A

#### 二、填空题 (每题 2 分, 共 10 分)

1. 存储方法或存储结构。
2.  $2(n-1)$ 。
3. 9、4、2、3
4.  $n(n-1)/2$ 。
5. 10,8,9,6,7,2,4,5,3,1。(序列不全对不给分)

#### 三、问答题 (共 40 分)

1. 答: 二叉树中度为 1 的结点个数只能是 1 或 0。设  $n_1=1$ ,  $n=n_0+n_1+n_2=n_0+n_2+1=1001$ , 由性质 1 可知  $n_0=n_2+1$ , 由两式可求  $n_0=500.5$ , 不成立; 设  $n_1=0$ ,  $n=n_0+n_1+n_2=n_0+n_2=1001$ , 由性质 1 可知  $n_0=n_2+1$ , 由两式可求  $n_0=501$ 。本题答案为: 501。

评分标准: 只给出结果给 3 分, 推导过程占 5 分。

2. 答: 对于邻接矩阵表示的无向图, 顶点  $i$  的度等于第  $i$  行中元素等于 1 的个数; 对于邻接矩阵表示的有向图, 顶点  $i$  的出度等于第  $i$  行中元素等于 1 的个数; 入度等于第  $i$  列中元素等于 1 的个数; 度数等于它们之和。

对于邻接矩阵表示的无向图, 顶点  $i$  的出度等于 `g->adjlist[i]` 为头结点的单链表中结点的个数; 入度需要遍历各顶点的边表, 若 `g->adjlist[k]` 为头结点的单链表中存在顶点编号为  $i$  的结点, 则顶点  $i$  的入度增 1; 度数等于它们之和。

评分标准: 有向图、无向图两种存储方式各占 4 分。

3. 建立平衡二叉树过程如图 2 所示 (图中加阴影的结点表示要调整的结点)。

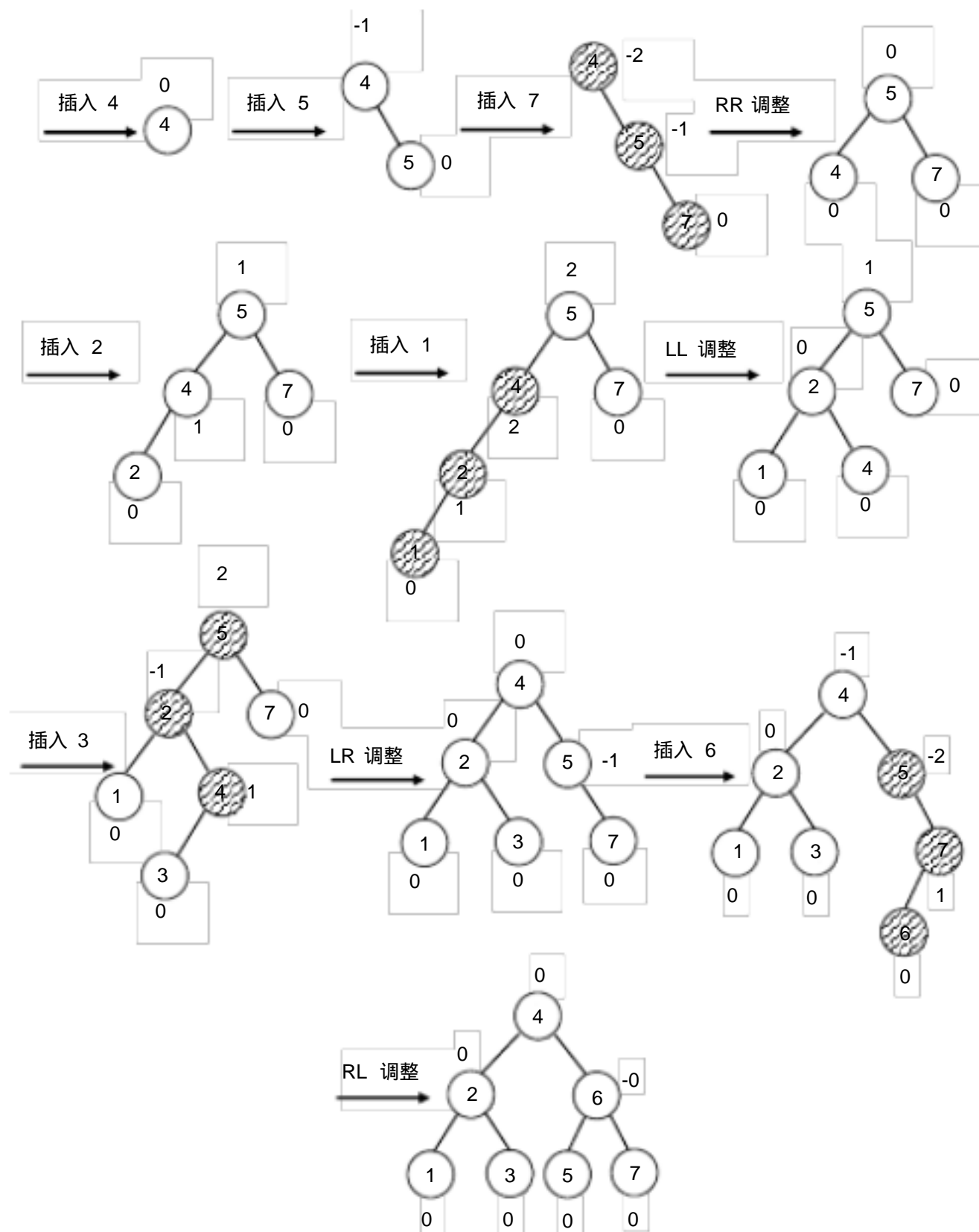


图 2 构造平衡二叉树过程

评分标准：每次调整占 1 分。

4. 答：不能。因为在这里，二分查找只减少了关键字间的比较次数，而记录的移动次数不变，时间的复杂度仍为  $O(n^2)$ 。

评分标准：答对“不能”占 3 分，说明理由占 5 分。

5. 答：生成初始归并段（或顺串），采用多路平衡归并方法进行归并。

#### 四、算法设计题（共 30 分）

1. 解：用  $p$  从头至尾扫描单链表， $pre$  指向  $*p$  结点的前驱，用  $minp$  保存值最小的结点指针， $minpre$  指向  $*minp$  结点的前驱。一面扫描，一面比较，将最小值的结点放到  $*minp$  中。算法如下：

```
void delminnode(LinkList *&L)
{
```

```
LinkedList *pre=L,*p=pre->next,*minp=p,*minpre=pre;
    ElemType mindata=p->data;
    while (p!=NULL && p->data<mindata)
    {
        mindata=p->data;
        p=p->next;
    }
    p=pre->next;
while (p!=NULL)
{
    if (p->data==mindata)
    {
        pre->next=p->next;
        free(p);
    }
    pre=pre->next;
    p=pre->next;
}
}
```

评分标准：根据算法的正确性评分，不考虑算法的时间复杂度。

2. 解：递归算法如下：

```
void copy(BTNode *b,BTNode *&t)
{
    BTNode *l,*r;
    if (b==NULL) t=NULL;
    else
    {
        t=(BTNode *)malloc(sizeof(BTNode));
        copy(b->lchild,l);
        copy(b->rchild,r);
        t->lchild=l;
        t->rchild=r;
    }
}
```

评分标准：根据算法的正确性评分，不考虑算法的时间复杂度。