

中山 大 学

二 00 七 年 攻 读 硕 士 学 位 研 究 生 入 学 考 试 试 题

科目代码: 442

科目名称: 数据结构

考试时间: 1 月 21 日 下 午

考 生 须 知

全部答案一律写在答题纸上，
答在试题纸上的不得分！请用蓝、
黑色墨水笔或圆珠笔作答，答题
要写清题号，不必抄题。

一、单项选择题（每小题 2 分，共 30 分）选择正确答案的代码写在答题纸上，并标明题号。

1. 将长度为 n 的单链表链接在长度为 m 的单链表之后，其算法的时间复杂度为()
A. $O(1)$ B. $O(n)$ C. $O(m)$ D. $O(m+n)$
2. 栈和队列的相同点是()。
A. 相同的 ADT B. 相同的逻辑结构 C. 相同的存储结构 D. 相同的运算
3. 下列叙述中正确的是()
A. 串的长度必须大于零 B. 串中元素只能是字母
C. 空串就是空白串 D. 串是一种特殊的线性表
4. 一棵 7 阶 B 树的内部结点(根结点除外)至少有() 个关键字
A. 2 B. 3 C. 4 D. 7
5. 含有 n 个顶点 e 条弧的有向图用邻接表表示,删除与某个顶点相关的所有弧的时间复杂度是()
A. $O(n)$ B. $O(e)$ C. $O(n+e)$ D. $O(n*e)$
6. 适于对动态查找表进行高效率查找的组织结构是()
A. 有序表 B. 分块有序表 C. 二叉排序树 D. 线性链表
7. 假定有 k 个关键字互为同义词,若用线性探测法把这 k 个关键字存入哈希(hash)表中,至少要
进行多少次探测?()
A. $k-1$ 次 B. k 次 C. $k+1$ 次 D. $k(k+1)/2$ 次
8. 数据表中有 1 万个元素,若仅要求求出其中最大的 10 个元素,则采用()排序算法最节省时
间。
A. 堆排序 B. 希尔排序 C. 快速排序 D. 直接选择排序
9. 快速排序在最坏的情况下性能会退化,此时其时间复杂度变为()。
A. $O(n \lg n)$ B. $O(n)$ C. $O(n^2)$ D. $O(n^3)$
10. 哈希(hash)表的检索性能与()没有关系。
A. 关键字集合的大小 B. 哈希函数 C. 装填因子 D. 处理冲突的方法
11. 下列排序算法中()是稳定的。
A. 快速排序 B. Shell 排序 C. 插入排序 D. 堆排序
12. 递归归并排序算法的执行过程可以用递归树描述,其中递归树的结点数表示()。
A. 排序的记录个数 B. 递归调用深度 C. 划分的次数 D. 递归调用的次数
13. 求最短路径的 Dijkstra 算法使用了()策略。
A. 蛮力法 B. 回溯法 C. 分治法 D. 贪心法
14. 表达式树的后序遍历序列是()
A. 前缀表达式 B. 后缀表达式 C. 中缀表达式 D. 无意义的
15. 当一个序列基本有序时,使用()比较省时。
A. 插入排序 B. 选择排序 C. 归并排序 D. 快速排序

考试完毕,试题和草稿纸随答题纸一起交回。

第 1 页 共 4 页

二、判断正误并简单陈述理由(每小题3分,共15分)

1. 如果使用动态数组(可扩充数组)实现栈,则入栈操作的时间复杂度成为 $O(1)$ 。
2. 一棵二叉树有 n 个结点,高度 h 定义为结点的最大层次,其中根结点的层次是 1,则有 $h \geq \log_2(n+1)$ 。
3. 一棵 m 阶 B 树的根结点最少有 $m/2$ 子结点。
4. 树的存储结构只能使用二叉链表的形式,这是因为树的逻辑结构是非线性的。
5. 在含有 n^2 个关键字的线性表中进行顺序查找,若查找每个关键字的概率相同,则成功查找的平均比较次数为 $O(n^2)$ 。

三、填空题(每题4分,共20分)请将答案写在答题纸上,并标明题号。

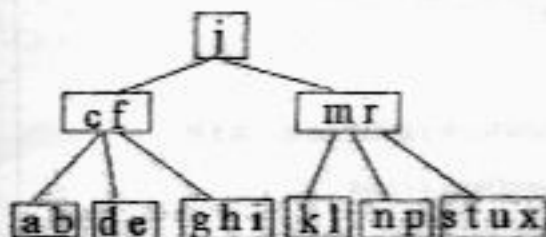
1. 已知一棵二叉树的后序序列和中序序列分别是 $dbaec$ 和 $daebc$,其先序序列是()。
2. 一棵二叉树的外部路径长度为 E ,内部路径长度为 I ,如果内部结点 v 的两个子结点均为叶结点,根结点到 v 的路径长度为 k ,则删除 v 后外部路径长度变为(),内部路径长度变为()。
3. 一棵具有 5 层的 AVL 树至少有()个结点。
4. 设 A 为一个 $n \times n$ 对称矩阵,为了节省存储,将其下三角部分按行存放在一维数组 $B[1..n(n+1)/2]$,对下三角部分中任一元素 $a_{ij}(i \geq j, |j| \geq 1)$ 在一维数组 B 的下标位置 k 值是()。
5. 假设有 n 个记录进行快速排序,所有记录的关键字均相同,每次选取第一个记录做支点,则总的比较次数为()。

四、解答题(每题6分,共30分)请将图表画在答题纸上,再填写答案。

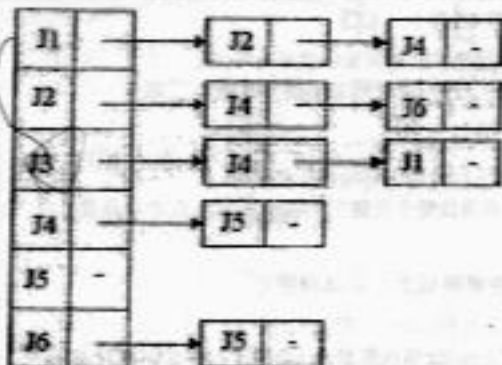
1. 由空树出发,依次插入关键字 $cup, cop, copy, hit, hi, his, hig$ 构造一棵 AVL 树,请分别画出使用标准 AVL 插入算法插入 hi 前、后和插入 hig 前、后的平衡二叉树。
2. 设散列函数为 $h(key) = key \% 11$,处理冲突的方法为子工程查法,试画出在下列空散列表上依次插入关键字 10, 100, 32, 44, 17, 55 后散列表的情况。

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

3. 下图是一棵 5 阶 B 树,请分别画出删除元素 e 和 j 以后的 5 阶 B 树。



4. 下面是用邻接表存储的图,试写出此图的拓扑排序。



5. 使用堆排序法将下列序列排序为递减序列:

17, 24, 26, 20, 10, 3, 13

请画出初始堆、输出第二个最小元素和第五个最小元素后的堆。

五、程序设计 (共 55 分) 把答案写在答题纸上, 并标明题号。

1. (10 分) 试用 C++ 实现下列通用二分查找 (折半查找)

```
template <typename T, typename D>
```

```
D* find(List<T,D> list, const T& target) const
```

```
    //在 list 中查找关键字等于 target 的记录, 如果查找成功, 则返回指向相关信息 info 的指针,
```

```
    //否则返回 NULL.
```

假定下列类型说明:

```
template <typename T, typename D> struct Record {
```

```
    T key;
```

```
    D info;
```

```
}; //关键字与相关信息构成的记录类型
```

```
template <typename T, typename D> struct List{
```

```
    Record<T,D> *dic; //可扩充数组, 存储查找表
```

```
    int size; //查找表中记录个数
```

```
}
```

2. (15 分) 完成下列算法: 将 C++ 代码或者伪代码填写在带下划线的空白处, 共 5 处。

```
template <int max_size>
```

```
void breadth_first(Graph<max_size> G, void (*visit)(Vertex &)) const
```

```
/*
```

```
Post: 按照宽度优先遍历顺序将函数 *visit 应用于图 G 的所有结点。
```

```
Uses: 抽象数据类型队列 Queue 的方法。*/
```

```
{
```

```
    Queue q;
```

```
    bool visited[max_size];
```

```
    Vertex v, w, x;
```

```
    for (all v in G) visited[v] = false;
```

```
    for (all v in G)
```

```
        if (① _____) {
```

```
            ② _____;
```

```
            while (!q.empty()){
```

```
                q.retrieve(w);
```

```

if (!visited[w]) {
    visited[w] = true;
    (*visit)(w);
    for (② _____)
        ④ _____;
}
③ _____;
}
}
}

```

假定有下列类型说明:

```

typedef int Vertex;
template <int max_size>
class Graph {

```

```

    int count; // 图的结点数, 不超过 max_size

```

```

    alist<Vertex> neighbors[max_size]; // 图的邻接表表示, alist 为 STL 的单链表类型,
    // neighbors[i] 是结点 i 的所有邻接点的列表。

```

```
};
```

3. (30分) 设 S 是包含 n ($n > 1$) 个互不相同整数的集合。简述解决下列问题的算法 (自然语言或者伪代码), 简述理由, 并说明你的算法的时间复杂度满足要求:

- (a) 求 $x, y \in S$, 使得对于任意 $u, v \in S$, $|x-y| \geq |u-v|$, 要求解法的最坏时间复杂度为 $O(n)$ 。
 (b) 求 $x, y \in S$ ($x \neq y$), 使得对于任意 $u, v \in S$, $|x-y| \leq |u-v|$, 要求解法的最坏时间复杂度为 $O(n \log n)$ 。
 (c) 求 $x, y \in S$, 使得 $x+y=Z$, 其中 Z 是给定的。要求解法的平均时间复杂度为 $O(n)$, 假定 n 个数的取值是随机的, 取值范围未知。

(d) 求 $x, y \in S$ ($x \neq y$), 使得 $|x-y| \leq \frac{1}{n-1} (\max_{z \in S} z - \min_{z \in S} z)$, 其中 $\max_{z \in S} z$ 和 $\min_{z \in S} z$ 分别表示 S 中的最大值和最小值。使用尽可能高效的算法, 并估算你的解法的最坏时间复杂度, 你能使复杂度降至 $O(n)$ 吗?