

中山大学

二〇一一年攻读硕士学位研究生入学考试试题

科目代码: 913

科目名称: 专业基础(数据结构)

考试时间: 1月16日下午

考生须知

全部答案一律写在答题纸上,
答在试题纸上的不计分! 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(每题2分, 共40分)

- 算法复杂度通常是表达算法在最坏情况下所需要的计算量, $O(1)$ 的含义是()
(A). 算法执行1步就完成 (B). 算法执行1秒钟就完成
(C). 解决执行常数步就完成 (D). 算法执行可变步数就完成
- 在数据结构中, 按逻辑结构可把数据结构分为()
(A). 静态结构和动态结构 (B). 线性结构和非线性结构
(C). 顺序结构和链式结构 (D). 内部结构和外部结构
- 在数据结构中, 可用存储顺序代表逻辑顺序的数据结构为()
(A). Hash表 (B). 二叉搜索树
(C). 链式结构 (D). 顺序结构
- 对链式存储的正确描述是()
(A). 结点之间是连续存储的 (B). 各结点的地址由小到大
(C). 各结点类型可以不一致 (D). 结点内单元是连续存储的
- 在下列关于“串”的陈述中, 正确的说明是()
(A). 串是一种特殊的线性表 (B). 串中元素只能是字母
(C). 串的长度必须大于零 (D). 空串就是空白串
- 关于堆栈的正确描述是()
(A). FILO (B). FIFO
(C). 只能用数组来实现 (D). 可以修改栈中元素的数据
- 假设循环队列的长度为 QSize。当队列非空时, 从其队头取出数据后, 其队头下标 Front 的变化为()
(A). $Front = Front + 1$ (B). $Front = (Front + 1) \% 100$
(C). $Front = (Front + 1) \% QSize$ (D). $Front = Front \% QSize + 1$
- 假设 Head 是带头结点单向循环链的头结点指针, 判断其为空的条件是()
(A). $Head.next = NULL$ (B). $Head \rightarrow next = Head$
(C). $Head \rightarrow next = NULL$ (D). $Head = NULL$

考试完毕, 试题和草稿纸随答题纸一起交回。

第1页 共7页

- 设 $A[n][n]$ 为一个对称矩阵, 数组下标从 $[0][0]$ 开始。为了节省存储, 将其下三角部分按行存放在一维数组 $B[0..m-1]$, $m=n(n+1)/2$ 。对下三角部分中任一元素 $A_{ij}(i \geq j)$, 它在一维数组 B 的下标 k 值是()
(A). $i(i-1)/2+j$ (B). $i(i-1)/2+j-1$ (C). $i(i+1)/2+j-1$ (D). $i(i+1)/2+j$

- 假设二叉树的根结点为第0层, 那么, 其第 i 层($i \geq 0$)的结点数最多为()
(A). $2i$ (B). 2^i (C). $2^{i+1}-1$ (D). 2^{i+1}
- 若一棵二叉树的后序和中序序列分别是 dbefca 和 dbaecf, 则其先序序列是()
(A). adbefc (B). abdcfe (C). adbcef (D). abdcfe
- 用一维数组来存储满二叉树, 若数组下标从0开始, 则元素下标为 k 的右子结点下标是() (不考虑数组下标的越界问题)
(A). $2k+1$ (B). $2k+2$ (C). $\lfloor k/2 \rfloor$ (D). $\lceil k/2 \rceil$
- 假设 LTree 和 RTree 是二叉搜索树 Tree 的左右子树, $H(T)$ 表示树 T 的高度。若树 Tree 是 AVL 树, 则()
(A). $H(LTree) - H(RTree) = 0$ (B). $H(LTree) - H(RTree) < 1$
(C). $H(LTree) - H(RTree) \leq 1$ (D). $|H(LTree) - H(RTree)| \leq 1$
- 对 n 个结点和 e 条边的无向图(无环), 其邻接矩阵中零元素的个数为()
(A). e (B). $2e$ (C). $n^2 - e$ (D). $n^2 - 2e$
- 用邻接矩阵存储有 n 个顶点和 e 条边的有向图, 则删除与某个顶点相邻的所有边的时间复杂度是()
(A). $O(n)$ (B). $O(e)$ (C). $O(n+e)$ (D). $O(ne)$
- 下列排序算法中, 时间复杂度最差的是()
(A). 选择排序 (B). 桶(基数)排序 (C). 快速排序 (D). 堆排序
- 基于比较的排序算法对 n 个数进行排序的比较次数下界为()
(A). $O(\log n)$ (B). $O(n)$ (C). $O(n \log n)$ (D). $O(n^2)$
- 在下列存储条件下, () 是最适合使用折半查找算法来进行查找操作。
(A). 顺序存储 (B). 链式存储
(C). 散列存储 (D). 数据有序且顺序存储
- 在下列算法中, 求图最小生成树的算法是()
(A). DFS 算法 (B). KMP 算法 (C). Prim 算法 (D). Dijkstra 算法
- 若结点的存储地址与其关键字之间存在某种映射关系, 则称这种存储结构为()
(A). 顺序存储结构 (B). 链式存储结构 (C). 散列存储结构 (D). 索引存储结构

第2页 共7页

二、解答题 (每题 10 分, 共 50 分)

1. 假设有如图 1 所示的图

(1) 写出图 1 的邻接矩阵;

(2) 根据邻接矩阵从顶点 a 出发进行宽度(或广度)优先遍历, 画出相应的宽度优先遍历树(同一个结点的邻接结点按结点序号大小有序)。

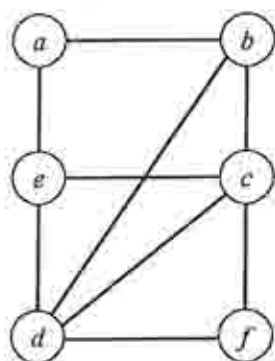


图 1 第 1 题用图

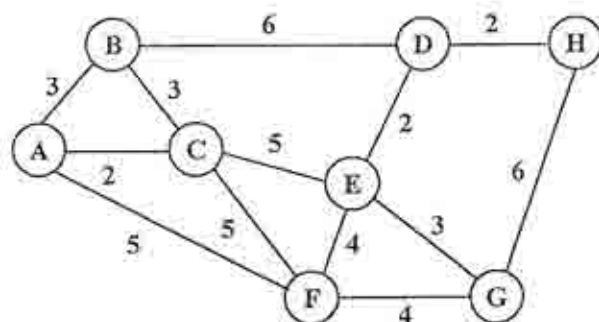


图 2 第 2 题用图

3. 简单叙述快速排序的思想, 在“第一个元素为支点”前提下按步骤列出下列序列的排序过程。

待排序的数值序列: 45 12 56 87 34 78

4. 已知有下列 13 个元素的散列表:

| | | | | | | | | | | | | |
|---|---|----|---|----|---|---|----|---|----|----|----|----|
| 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 |
| | | 35 | | 20 | | | 33 | | 48 | | | 59 |

其散列函数为 $h(key) = key \% m$ ($m = 13$), 处理冲突的方法为双重散列法, 探查序列为:

$$h_i = (h(key) + i * h'(key)) \% m \quad i = 0, 1, \dots, m-1, \text{ 其中: } h'(key) = key \% 11 + 1$$

问: 对表中关键字 35 进行查找时, 所需进行的比较次数为多少? 依次写出每次的计算公式和值。

5. 假设设在通信中, 字符 a, b, c, d, e, f, g 出现的频率如下:

$a: 20\% \quad b: 7\% \quad c: 16\% \quad d: 27\% \quad e: 7\% \quad f: 10\% \quad g: 13\%$

(1) 根据 Huffman 算法(赫夫曼算法)画出其赫夫曼树;

(2) 给出每个字母所对应的赫夫曼编码, 规定: 结点左分支边上标 0, 右分支边上标 1;

(3) 计算其加权路径的长度 WPL。

三、阅读理解题, 按空白编号填写相应的 C 语言语句, 以实现函数功能。(每空 2 分, 每题 10 分, 共 30 分)

1. 排队是日常生活中常见的一种现象, 比如: 在商店排队付款。当第一位顾客完成付款离开后, 其他顾客依次前移。

下面用数据结构中的队列来模拟这种排队现象。

```
#define QUEUE 40
```

```
struct Queue {
```

```
    int queue[QUEUE];
```

```
    int Rear;           // Rear 记录队列尾
```

```
};
```

(1) 初始化队列 Q

```
void InitQueue(Queue *Q)
```

```
{
```

```
    Q->Rear = -1;
```

```
}
```

(2) 入队操作 EnQueue(Q, data): 若队列 Q 已满, 返回 0, 否则, 把数据 data 加入队列 Q, 并返回 1

```
int EnQueue(Queue *Q, int *data)
```

```
{
```

```
    if ( (1) ) return 0;
```

```
    (2);
```

```
    Q->queue[Rear] = data;
```

```
    return 1;
```

```
}
```

(3) 出队操作 DeQueue(Q, data): 若队列 Q 为空, 则返回 0, 否则, 把队头元素存入地址参数 data, 然后从队列 Q 中去除该队头元素, 并返回 1

```
int DeQueue(Queue *Q, int *data)
```

```
{
```

```
    if (Q->Rear == -1) return 0;
```

```
    *data = (3);
```

```
    for (i = 0; i < Q->Rear; i++) (4);
```

```
    (5);
```

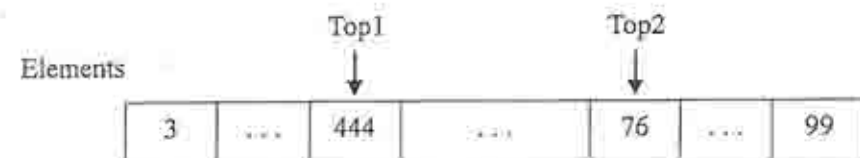
```
    return 1;
```

```
}
```

2. 假设有两个堆栈共享一个存储空间，其有关定义如下：

```
#define SIZE 50
struct Stacks {
    int Elements[SIZE];
    int Top1, Top2; // Top1 和 Top2 分别记录二个栈的栈顶
};
```

这二个堆栈在某个时刻的状态如下图所示。



(1) 初始化堆栈

```
void InitStacks(Stacks *stack)
{
    stack->Top1 = (1);
    stack->Top2 = (2);
}
```

(2) 堆栈 1(左堆栈)压栈操作

```
int push1(Stacks *stack, int data)
{
    if ( (3) ) return 0;
    stack->Top1++;
    Elements[stack->Top1] = data;
    return 1;
}
```

(3) 堆栈 2(右堆栈)出栈操作，并把栈顶元素的值赋给指针变量 data 所指向的存储单元

```
BOOL pop2(Stacks *stack, int *data)
{
    if ( (4) ) return 0;
    *data = Elements[stack->Top2];
    (5);
    return 1;
}
```

3. 假设二叉树 $T = \langle T_L, \text{root}, T_R \rangle$ 的深度定义如下：

$$\text{Depth}(T) = \begin{cases} 0 & T \text{ 是空树} \\ 1 & T \text{ 的根结点是叶结点} \\ \max(\text{Depth}(T_L), \text{Depth}(T_R)) & \text{其他} \end{cases}$$

已知二叉树的结点定义如下：

```
struct BNode {
    int Key;
    struct BNode *LChild, *RChild;
};
```

函数 Depth(root) 是求以结点 root 为根的二叉树深度。

```
int Depth(BNode *root)
{
    int d1, d2;
    if (root == (1)) return 0;
    if ( (2) ) return 1;
    d1 = (3);
    d2 = (4);
    return ( (5) ? d1 : d2 );
}
```

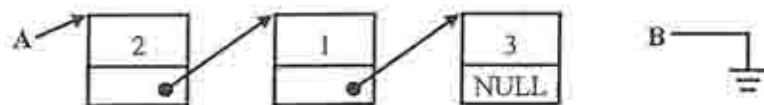
四、算法设计题 (每题 15 分, 共 30 分)

用 C 语言或类 C 语言实现下面函数的功能。

1. 假设用链表表示集合, 集合链表的结点定义如下:

```
struct Set {  
    int    element;  
    struct Set *next;  
};
```

例如: $A=\{2,1,3\}$, $B=\{\}$, 集合 A 和 B 的存储形式如下图所示。



试实现集合的下列二个操作:

(1) `Set *Intersection(Set *A, Set *B)`, 其功能是返回集合 A 和 B 交集的首结点地址 (10 分)

(2) `int Cardinality(Set *A)`, 其功能是返回集合 A 中的元素个数, 即: 求 $|A|$ (5 分)

例如有下列语句:

```
Set *A, *B, *C;
```

```
int NumC;
```

```
..... // 集合 A 和 B 的值由其它集合操作获得
```

```
C = Intersection(A, B); // C =  $A \cap B$ 
```

```
NumC = Cardinality(C); // NumC =  $|C|$ 
```

2. 已知二叉树的结点定义如下:

```
struct BNode {  
    int    Key;  
    struct BNode *LChild, *RChild;  
};
```

编写函数 `TraveratByLevel(BNode *root)`, 其功能是“按层”遍历以结点 root 为根的二叉树, 并输出每个结点中 Key 的信息。

在函数描述中可直接使用下列队列功能(如果需要的话, 仅供参考)

Queue: 队列类型定义符

`InitQueue(Queue *Q)`: 初始化队列 Q 为空队列

`EnQueue(Queue *Q, BNode *node)`: 把指针 node 入队列 Q

`BNode *DeQueue(Queue *Q)`: 若队列 Q 为空, 则返回 NULL, 否则, 返回队头元素, 并从队列 Q 中删除该队头元素

`int QueueEmpty(Queue *Q)`: 若队列 Q 为空, 则返回 1, 否则, 返回 0