## 杭州电子科技大学学生考试卷( B )卷

考试课程	数据结构	考试日期	式日期 2016年1月22日		成 绩		
课程号	程号 A101125D			任课者	任课教师姓名		德文, 彭伟民, 陈滨
考生姓名		学号 (8 位)		年级	年级		软件工程

	特	别提醒:答案写在答题纸中,并请尽量写在一张纸中。		
<b>–</b> .	判	断题: (每小题 2 分, 共 20 分)		
	1.	线性表采用链式存储必需占用一片连续的存储空间。	( )	
	2.	不论线性表采用顺序存储结构还是链式存储结构,删除值为 X 的结点的时间复	杂度均为 0(n	)。
			( )	
	3.	子串 "ABC"在主串 "AABCABCD"中的位置为 2 或 5。	( )	
	4.	满二叉树必定是完全二叉树。	( )	
	5.	设输入序列为1、2、3,则经过栈的作用后只能得到1种确定的输出序列。	( )	
	6.	一个 n 维数组可以看成由若干个 n-1 维数组组成的线性表。	( )	
	7.	稀疏矩阵的压缩存储可以用一个三元组表来表示稀疏矩阵中的非0元素。	( )	
	8.	整个工程中,任何一个活动被提前或延迟,将会导致整个工程的提前或延迟。	( )	
	9.	堆排序和快速排序中,从平均情况下速度最快的角度来考虑最好选择快速排序。	( )	
	10.	分块查找的平均查找长度不仅与索引表的长度有关,而且与块的长度有关。	( )	
<del>-</del>	冼:	择题: (每小题 2 分,共 20 分)		
<b>·</b>		一个算法的时间复杂度为 $(n^3+n^2\log_2n+14n)/n^2$ ,其数量级表示为( )。		
	••	(A) $n^3$ (B) $n^2$ (C) $\log_2 n$ (D) $n$		
	2.	栈和队列的共同特点是( )。		
		(A) 只允许在端点处插入和删除元素 (B) 都是先进后出		
		(C) 都是先进先出 (D) 没有共同点		
	3.	设有向无环图 $G$ 中的有向边集合 $E=\{\langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 3 \rangle, \langle 3, 4 \rangle, \langle 1, 4 \rangle\}$ ,则下	列属于该有向[	图 G
		的一种拓扑排序序列的是(  )。	• • • • • • • • • • • • • • • • • •	
		(A) 1, 2, 3, 4 (B) 2, 3, 4, 1 (C) 1, 4, 2, 3 (D) 1, 2, 4, 3		
	4.	设有一个二维数组 A[m][n], 假设 A[0][0]存放位置在 644(10), A[2][2]存放位	置在 676(10),	每

5. 设顺序线性表中有 n 个数据元素,则删除表中第 i 个元素需要移动 ( ) 个元素。 (A) n-i (B) n+l -i (C) n-l-i (D) i

(C) 692

6. 设按照从上到下、从左到右的顺序从1开始对完全二叉树进行顺序编号,则编号为i结点的左孩子结点的编号为( )。

个元素占一个空间,问 A[3][3](10)存放在 ( ) 位置。 (脚注(10)表示用 10 进制表示)。

(D) 696

(A) 2i+1 (B) 2i (C) i/2 (D) 2i-12

(B) 678

- 7. 设 F 是由 T1、T2 和 T3 三棵树组成的森林,与 F 对应的二叉树为 B,T1、T2 和 T3 的结点数分别为 N1、N2 和 N3,则二叉树 B 的根结点的左子树的结点数为 ( )。
  - (A) N1-1 (B) N2-1 (C) N2+N3 (D) N1+N3

- 8. 设某有向图的邻接表中有 n 个表头结点和 m 个表结点,则该图中有 ( ) 条有向边。 (A) n (B) n-1 (C) m (D) m-1
- 9. 设有序顺序表中有 n 个数据元素,则利用二分查找法查找数据元素 X 的最多比较次数不超过( )。 (A)  $\log_2 n + 1$  (B)  $\log_2 n 1$  (C)  $\log_2 n$  (D)  $\log_2 (n+1)$
- **10**. 设一组初始记录关键字为(72, 73, 71, 23, 94, 16, 5),则以记录关键字 72 为基准的一趟快速排序结果为( )。
  - (A) 71, 73, 5, 16, 72, 23, 94 (B) 71, 73, 5, 16, 23, 72, 94
  - (C) 73, 16, 71, 23, 72, 94, 5 (D) 5, 16, 71, 23, 72, 94, 73

## 三. 填空题: (每空2分, 共20分)

- 1. 设一棵二叉树的中序遍历序列为 BDCA, 前遍历序列为 CBDA, 则这棵二叉树的后序序列为 ( )。
- 2. 设一维数组中有 n 个数组元素,则读取第 i 个数组元素的平均时间复杂度为( )。
- 3. 深度为 k 的完全二叉树中最少有 ( ) 个结点。
- 4. 设某无向图中有 n 个顶点 e 条边,则建立该图邻接表的时间复杂度为()。
- 5. 广义表 A(( ),a,(b),c), head(head(tail(tail(A)))等于 ( )。
- 6. 设某棵三叉树中有 40 个结点,则该三叉树的最小高度为()。
- 7. 设二叉排序树中有 n 个结点,则在二叉排序树的平均查找长度为()。
- 8. (中) 序遍历二叉排序树可以得到一个有序的序列。
- 9. 设二叉排序树的高度为 n,则在该树中查找关键字 key 最多需要比较 ( )次。
- 10. 利用直接插入排序法的思想建立一个有序线性表的时间复杂度为()。

## 四. 结构问答题: (每小题 6 分, 共 30 分)

- 1. 设在某通信系统中使用了 5 个字符,它们出现的次数分别为 10,20,50,15,5,试构造一棵赫夫曼树,并给出赫夫曼编码。(左 0 右 1,左小右大)
- 2. 设一组有序的记录关键字序列为(13, 18, 24, 35, 47, 50, 62, 83, 90), 查找方法用二分查找, 要求计算出查找关键字 62 时的比较次数,给出 head,tail,mid 的位置变化,并计算出查找成功时的平均查找长度。
- 3. 记录的关键码序列为: 63,90,70,55,67,42,98,83,10,45,58,要求构造一棵二叉排序 树并给出构造过程。
- 4. 已知一个图的顶点集 V 和边集 E 分别为: V={1, 2, 3, 4, 5, 6, 7}; E={(1, 2) 3, (1, 3) 5, (1, 4) 8, (2, 5) 10, (2, 3) 6, (3, 4) 15, (3, 5) 12, (3, 6) 9, (4, 6) 4, (4, 7) 20, (5, 6) 18, (6, 7) 25};

用克鲁斯卡尔算法得到最小生成树,试写出在最小生成树中依次得到的各条边。

- 5. 设有向图 G 的二元组形式表示为 G = (D, R), D={1, 2, 3, 4, 5}, R={r}, r={<1,2>, <2,4>, <4,5>, <1,3>, <3,2>, <3,5>}。
  - (1) 画出该图和它的邻接矩阵存储结构。
  - (2) 画出该图的邻接表存储结构。
  - (3) 给出该图的一种拓扑排序序列。

#### 五. 算法设计: (10分)

在顺序存储结构上设计冒泡排序算法。写出算法思路,并给出 C 或 C++实现。

# 杭州电子科技大学学生考试卷(B)卷评分标准[15-16-1]

一、 判断题(每题2分,共20分)

1.F	2.T	3.F	4.T	5.F	6. T	7.T	8.F	9.T	10.T

二、 选择题(每题2分,共20分)

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

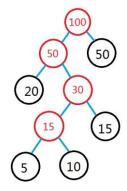
三、 填空题 (每空 2 分, 共 20 分)

1. DBAC	2. O(1)	3. 2 <sup>k-1</sup>	4. O(n+e)	5. b
<b>6.</b> 4	7. 0 (log <sub>2</sub> n)	8. 中	9. n	10. $O(n^2)$

## 四、 问答题(每题6分,共30分)

1. (由于有相等的情况,因答案不唯一)

1, 00, 011, 0101,0100



2

13 (head), 18, 24, 35, 47 (mid), 50, 62, 83, 90 (tail)
13, 18, 24, 35, 47, 50 (head), 62 (mid), 83, 90 (tail)

### 2次

, ASL=91\*1+2\*2+3\*4+4\*2)=25/9

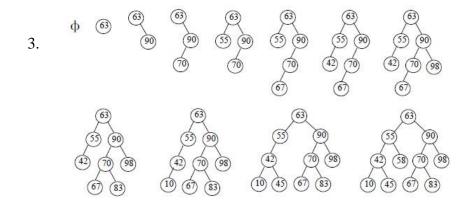


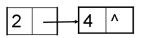
图 9.5 从空树开始建立二叉排序树的过程

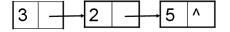
4.

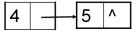
用克鲁斯卡尔算法得到的最小生成树为:

(1,2)3, (4,6)4, (1,3)5, (1,4)8, (2,5)10, (4,7)20

1 - 2 - 3 ^







5 ^

五、 算法设计题(10分)

一种拓扑排序序列: 1, 3, 2, 4, 5

```
void bubble(int r[n])
{
    for(i=1;i<=n-1; i++)
    {
        for(exchange=0,j=0; j< n-i;j++)
            if (r[j]>r[j+1]){
                temp=r[j+1];
                r[j+1]=r[j];
                r[j]=temp;
                exchange=1;}
        if (exchange==0) return;
    }
}
```