## 计算机科学与技术系 2013 级《数据结构》

## 期中考试试卷(2014.11.7)

一、 选择题(每小题 2 分, 共 20 分)
1. 进栈序列为 1, 2, 3, 4, 5, 6, 且进栈和出栈可以穿插进行,则不可能出现的出栈序列是( )。
A. 2, 4, 3, 1, 5, 6 B. 3, 2, 4, 1, 6, 5
C. 4, 3, 2, 1, 5, 6  D. 2, 3, 5, 1, 6, 4
2. 己知广义表 A=((a,b,c),(d,e,f),(h,(i,j)),g),从 A 表中取出原子项 e 的运算是: ( ) A.head(tail(A)) B.head(tail(tail(A)))
C.head(head(tail(A))))  D.head(tail(head(tail(A))))
3. 一棵完全二叉树上有 1001 个结点, 其中叶子结点的个数是 ( )。 A. 250 B. 500 C. 254 D. 505
4. 一棵左右子树均不空的二叉树在先序线索化后,其中空的链域的个数是: ( )。 A. 0 B. 1 C. 2 D. 不确定
5. 一棵二叉树的前序序列和后序序列相反,则以下说法不正确的是: ( )。 A. 由前序和后序序列可以确定二叉树的高度
6. 引入二叉线索树的目的是( )  A. 加快查找结点的前驱或后继的速度 B. 为了能在二叉树中方便的进行插入与删除 C. 为了能方便的找到双亲 D. 使二叉树的遍历结果唯一
7. 设一个链表最常用的操作是在末尾插入结点和删除尾结点,则选用()最节省时间。 A. 单链表 B.单循环链表 C. 带尾指针的单循环链表
8. 若长度为 n 的线性表采用顺序存储结构,在其第 i 个位置插入一个新元素的算法的时间复杂度为 ( ) A. O(0) B. O(1) C. O(n) D. O(n <sup>2</sup> )

存放于一维数组 B 中,则在 B 中确定 $A_{ij}$ ( $i < j$ ) 的位置为( )。(卜标都从 0 开始) A. $i*(i-1)/2+j$ B. $j*(j-1)/2+i$ C. $i*(i+1)/2+j$ D $j*(j+1)/2+i$
10. 广义表 L= (a, (b, c, d)), 进行 Tail (L)操作后的结果为()。 A. d B. b, c, d C. (b, c, d)  D. ((b, c, d))
二、填空题: (每小题 2 分, 共 20 分)
1. 设输入序列为 a、b、c、d,则经过入栈和出栈的组合后可以得到14种不同的输出序列。
2. 假定 front 和 rear 分别为一个带表头结点的链式队列的队头和队尾指针,则该链式队列中队列为空和只有一个结点的条件是 <u>front-&gt;link==NULL</u> 和 <u>front-&gt;link-&gt;link==NULL</u> 。
3. 在一棵三叉树中度为 3 的结点数为 11 个,度为 2 的结点数为 12 个,度为 1 的结点数为 13 个,则度为 0 的结点数为
4. 在顺序存储的完全二叉树中,下标为 $j$ 的 结点是下标最小的叶子结点,则叶子结点的数量是 $_{j}$ 或 $_{j+1}$ 。(下标从 $_{0}$ 开始)
5. 对于一个具有 $n$ 个结点的单链表,在已知 $p$ 所指向结点后插入一个新结点的时间复杂度是 $O(1)$ ; 在给定值为 $x$ 的结点后插入一个新结点的时间复杂度是 $O(n)$ 。 (时间复杂度用大 $O$ 表示)
6. 有一个 20*20 的稀疏矩阵(元素类型为整型),非零元素有 10 个,设每个整型数占 4 字节,则用三元组表示该矩阵时,所需的字节数是。
7. 具有 255 个结点的完全二叉树的深度为7。(根结点的深度为 0)
8. 下面程序段中带下划线的语句的执行次数的数量级是:。
四、解答题:(每小题 6 分, 共 30 分) 1. 若已知一棵二叉树的前序序列是 BEFCGDH,中序序列是 FEBGCHD,请画出二叉树的结构。

9. 若对 n 阶对称矩阵 A 以行优先方式将其下三角形的元素(包括主对角线上所有元素)依次

- 2. 利用广义表的 head 和 tail 操作写出函数表达式, 把下列广义表中的原子项 p 分离出来。
- (1) L(((a), (b), (p), (r)))
- (2) L((a,b),(p,r))
- 3. 一棵满 3 叉树,按层次遍历序存储在一维数组中,试计算结点下标为 a 的结点的第 3 个孩子的下标以及结点下标为 b 的结点的父母结点的下标。(下标从 0 开始)
- 4. 广义表 L =( ( (b,c),d ) ,( a) ,((a) ,((b, c), d)), e ,( ) )用链表的形式存储,请将其存储表示画出来。

- 5. 设数组 Q[m]表示一个环形队列(下标为 0 到 m-1), rear 为队列中最后一个元素的实际位置,length 为队列中元素的个数,求队列中第一个元素的实际位置( 要求写出计算公式)
- 6. Ack 函数的定义如下: 计算 Ack(3,1)的值。

$$Ack(m,n) = \begin{cases} n+1 & m=0 \\ Ack(m-1,1) & n=0 \\ Ack(m-1,Ack(m,n-1)) & m>0, n>0 \end{cases}$$

## 五、算法设计题:

1. 设二叉树 T 的静态链表存储结构如下:

其中, Lchild, Rchild 分别为结点的左、右孩子指针域, data 为结点的数据域。

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
Lchild	0	0	2	3	7	5	8	0	10	1
Data	J	Н	F	D	В	A	С	Е	G	I
Rehild	0	0	0	9	4	0	0	0	0	0

- (1) 请画出该二叉树的结构。(3分)
- (2) 请画出该二叉树的中序线索树。(3分)
- (3) 改造上述的静态链表结构为中序线索树结构,并给出中序线索树中查找某结点 P 的后继的算法。 (9分)

2. 对于 n 个结点的二叉树用二叉静态链表表示(结点从静态链表的 tree[1]处开始存放,root 表示根在数组中的下标),下面的算法对二叉树进行后序遍历。(每空 3 分,共 15 分) struct{ int llink; int data; int rlink;}tree[n+1]; int root;

```
void postorder() {  int \ s[n+1]; \ int \ t=0, \ p=root; \\ while((p>0) \parallel (t>0)) \{ \\ if \ (p>0) \{ \ \underline{\ \ } \ p=tree[p].llink; \} \\ else \ if \ \underline{\ \ \ } \ \underline{\ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ } \ \underbrace{\ \ \ \ \ \ } \
```