## 2013 年《数据结构与算法 A》期中考试试题

	题号					
		_	=	三	四	总分
	得分					
						<u>,                                      </u>
	部题目都在空			按照试题中的要	[求来写管注]	否则将酌情扣分。
				加以恰当的注释		
	填空(28 分)					
`	央土 (20 万)					
	分)下面函数	女的时间复杂.	度是	o		
	foo(int n) {					
	nt s = i = 0;					
W	while $(s < n) \{ i \}$	++; s += i; }				
re	eturn s;					
}						
2. (2	分)二叉树的	叶结点在前序	序、中序、后	序的遍历序列中	的相对次序	:
Α.	都不相同;					
В.	完全相同;					
C .	前序和中序相	目同,而与后周	亨不同;			
D.	中序和后序相	同,而与前月	序不同。			
3. (2	分)对于非空	满 K 叉树, 其	<b>以</b> 大 大 大 去 结 点 自	的数目为 n,则非	其叶结点的数	目为
	分)在 可到该结点的前		丢失了头绢	吉点,只要指出: -	表中任何一个	卜结点的指针,也可
A.	线性单链表	B. 双向	可链表	C. 线性链表	D. 循	环链表
那么		1 棵树的结点	数为			5子树具有 n 个结点
л.	шп, Д.	ii 1, C	• 41   L 9   ]	レ・/山仏州(た。		
行以	以下两种操作:	(1)取出输力	入流的下一		J,或 (2) 一⁄	一个空队列,每步可 个数据出队列、输出 。

C. {e, f, d, g, b, c, a}

D. {c, d, b, e, f, a, g}

- 7. (2 分)对一棵完全 k 叉树,按照广度优先周游顺序给结点从左到右依次连续编号,第一 个结点编号为0,则编号 $m(m \neq 0)$ 的结点的父结点编号是
- 8. (4分)若一棵二叉树中结点值在1到1000之间,现在要在其中查找值为363的结点。下 面序列中\_\_\_\_\_\_不是查找过的序列?
  - A. 2, 252, 401, 398, 330, 344, 397, 363;
  - B. 924, 220, 911, 244, 898, 258, 362, 363;
  - C. 925, 202, 911, 240, 912, 245, 363;
  - D. 2, 399, 387, 219, 266, 382, 381, 278, 363.
- 9. (6分)使用重量权衡合并规则与路径压缩,对下列从0到15之间的数的等价对进行归并。 在初始情况下,集合中的每个元素分别在独立的等价类中。当两棵树规模同样大时,使结 点数值较大的根结点作为值较小的根结点的子结点。
  - (0,2) (1,2) (3,4) (3,1) (3,5) (9,11) (12,14) (3,9) (4,14) (6,7) (8,10) (8,7) (7,0) (10,15) (10,13)请填写下面表格的空白部分树的父指针表示法的数组表示。也就是所有等价对都被处理之 后,所得父结点的下标值(没有父结点则填"-1")。

父结点下标																
结点值	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
结点的下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15

10.	(3	分)使用材	<b>战计算逆波兰表达式</b>	(操作数均为-	一位数)	12 + 4 * 5 + 3 -	当处理到数字5
	时,	栈的内容	(以栈底到栈顶从左	往右的顺序书	写)为_		0

## 辨析与简答(共3题,共27分)

- 1. (8分)序列23, 17, 14, 6, 13, 10, 1, 5, 8, 12是否为一个最大值堆? 若是,请说明理由,否则 请严格按照筛选法建堆的过程将其调整成为最大值堆,并画出调整建堆的逐步过程。
- 2. (9分) 已知某电文中共出现了10种不同的字母(A, B, C, D, E, F, G, H, I, J), 每种字母出现 的相对频率分别为6、8、5、3、7、22、10、9、1、40,现在对这段电文用三进制进行非定 长前缀编码(码字由0、1、2组成),问电文编码总长度至少有多少位?请画出相应编码方 案的图示。
- 3. (10分)以下是计算模式P的next向量的算法
- (1) 请在空缺处填写相应的语句, 使得算法完整;
- 4. 请填补完整;并用此方法计算模式P="abcdaabcab"的next向量。 int \*findNext(string P) {

```
int i = 0;
k = -1;
int m = P.length();
int* next = new int[m];
next[0] = -1;
while (i<m) {
    while (k >= 0 && P[i] != P[k])
        k = next[k];
    i++;
    k++;
    if (i == m) break;

// 待填入空缺代码
}
return next;
}
```

(2) 采用上述算法, 计算模式P= "abcdaabcab" 的next向量。

## 三、 算法填空(每空2分,共20分)

1. 完成非递归的二叉树搜索算法,给定一个二叉树(不是BST)和一个值K,如果K出现在二叉树中则返回true,否则返回false。

```
template<class T>
struct BinaryTreeNode {
    T value();
    BinaryTreeNode<T>* leftchild();
    BinaryTreeNode<T>* rightchild();
};
template<class T>
bool search( BinaryTreeNode<T>* root , T k ) {
    using std::stack;
    stack< BinaryTreeNode<T>*> aStack;
    BinaryTreeNode<T>* pointer = root ;
    while ( ______ ) {
        if (pointer) {
                  // 填空2
             pointer = pointer->leftchild() ;
         } else {
```

2. 下面的算法将一个用带度数的后根次序法表示的森林转换为左子结点/右兄弟结点法表示。 请利用题目给出的树结点ADT和栈ADT,填充算法的空格,使其成为完整的算法。空格中 可能需要填写0到多条语句(或表达式)。

```
template<class value_type>
class stack {
public:
                                        // 判断栈空
    bool empty();
    int size();
                                        // 返回栈大小
    value_type &top();
                                        // 读栈顶
                                        // 入栈
    void push(const value_type& X);
                                        // 出栈
    void pop();
};
struct Node<T> {
    T info
             // 结点的数据信息
    int degree //结点的度数信息
};
template<class T>
                                        // 树结点类
class TreeNode {
public:
    bool isLeaf();
                                        // 判断当前结点是否为叶结点
    T Value();
                                        // 返回结点的值
    TreeNode<T> *LeftMostChild();
                                        // 返回第一个左孩子
    TreeNode<T> *RightSibling();
                                        // 返回右兄弟
                                        // 设置当前结点的值
    void setValue(const T&);
                                        // 设置左孩子
    void setChild(TreeNode<T> *pointer);
    void setSibling(TreeNode<T> *pointer);
                                        // 设置右兄弟
};
TreeNode<T> *Convert(Node* nodes, int size)
    TreeNode<T> *cur, *temp1, *temp2;
    stack<TreeNode<T>*> Cstack;
```

```
for (int i = 0; i < size; i++) {
         cur = new TreeNode<T>(nodes[i].info);
         if ( nodes[i].degree == 0 )
               // 填空 1
         else {
             assert( nodes[i].degree <= Cstack.size() );</pre>
             temp2 = NULL;
             for (int j = 0; // 填空 2 ; j++) {
                  temp1 = Cstack.top();
                  Cstack.pop();
                  // 填空 3
                  temp2 = temp1;
             }
                   // 填空 4
             Cstack.push(cur);
         }
    }
    cur = temp2 = NULL;
    while( !Cstack.empty() ) {
         cur = Cstack.top();
        Cstack.pop();
          // 填空 5
         temp2 = cur;
    }
    return cur;
}
```

## 四、 算法设计与实现(25分)

- **注意:**(1)对算法设计有质量要求,请尽量要求写出高效算法(做算法分析,否则将酌情扣分); (2)请申明所写算法的基本思想,并在算法段(C++伪代码)加以恰当的注释。
- 1. (12分)设计算法来判断一个给定的二叉树是否为完全二叉树,并分析算法的时间复杂度。
- 2. (13分)请利用两个栈S1和S2来模拟一个队列。已知栈的三个运算定义如下: PUSH(ST,x): 元素x入ST栈; POP(ST,x): ST栈顶元素出栈, 赋给变量x; EMPTY(ST): 判ST栈是否为空。
- (1) 利用栈的运算来实现该队列的三个运算

enqueue:插入一个元素入队列; dequeue:删除一个元素出队列; queue\_empty: 判队列为空。

(2) 给定kn个元素,按顺序进行n次enqueue、n次dequeue操作,重复k次,分别求出栈S1和S2的三种运算的操作次数。