

数据结构实验二报告

班	级	9191062301
学生	姓名_	孙傲歆
学	号_	919106840333
题	目_	二叉树的遍历
指导教师		练智超

一、实验要求

输入是一个基于链表存储的二叉树

目标:基于非递归算法,实现一个二叉树的先序、中序以及后序遍历。

二、算法思路

在实际的代码运行中,递归算法虽然简洁易读,但效率往往很低。所以我们在实际应用中一般将递归算法转化为非递归算法。而二叉树非递归遍历算法一般都需要用到栈。

1) 先序遍历

先序遍历定义为:如果二叉树为空,则遍历结束,否则:(1)访问根节点(2) 先序遍历左子树(3)先序遍历右子树

非递归先序遍历算法对于任一结点 P: (1) 访问结点 P, 并将结点 P入栈; (2) 判断结点 P 的左孩子是否为空,若为空,则取栈顶结点并进行出栈操作,并将栈顶结点的右孩子置为当前的结点 P, 循环至(1); 若不为空,则将 P 的左孩子置为当前的结点 P; (3) 直到 P 为 NULL 并且栈为空,则遍历结束。

2) 中序遍历

中序遍历定义为:如果二叉树为空,则遍历结束;否则:(1)中序遍历左子树(2)访问根节点(3)中序遍历右子树

非递归中序遍历算法对于任一结点 P, (1) 若其左孩子不为空,则将 P 入栈并将 P 的左孩子置为当前的 P, 然后对当前结点 P 再进行相同的处理; (2) 若其左孩子为空,则取栈顶元素并进行出栈操作,访问该栈顶结点,然后将当前的 P 置为栈顶结点的右孩子; (3)直到 P 为 NULL 并且栈为空则遍历结束

3) 后序遍历

后序遍历定义为:如果二叉树为空,则遍历结束,否则:(1)后序遍历左子树(2)后序遍历右子树(3)访问根节点

非递归后序遍历算法相较先序和中序较为复杂。在后序遍历中,要先遍历左子树,再遍历右子树,最后才可以访问根节点。所以,在工作栈记录中,结点要入栈两次,出栈两次。这两种情况的含义以及处理方法如下:

- (1)第一次出栈: 只遍历完左子树,右子树尚未遍历,则该节点不能访问,利用栈顶点结点找到它的右子树,准备遍历其右子树
- (2)第二次出栈:遍历完右子树,将该结点弹出栈,并对它进行访问。因此为了区别一个结点两次出栈,设置标志 tag,令:tag=1 第一次出栈,只遍历完左子树,该结点不能访问;tag=2 第二次出栈,已遍历完右子树,该结点可以访问。

三、代码运行结果

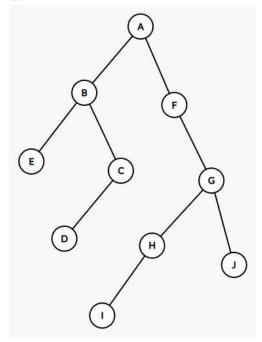
输入:以先序遍历顺序输入二叉树的结点,0表示空节点

输出:依次输出二叉树的先序、中序、后序遍历结果

代码输入输出结果:



输入二叉树对应图:



四、代码

```
using namespace std;
#include<bits/stdc++.h>
struct TreeNode
{
    char data;
```

```
TreeNode *right;
    TreeNode *left;
};
struct TreeNode1
{
    TreeNode *tn;
    int tag;
TreeNode *create()
   char a;
   TreeNode *T;
   cin>>a;
   if(a=='0')
        T=NULL;
   else
        T=new TreeNode;
        T->data=a;
        T->left=create();
        T->right=create();
   return T;
void Preorder(TreeNode *p)
    stack<TreeNode *>s;
    while(p||!s.empty())
    {
        if(p)
            cout<<p->data<<' ';
            s.push(p);
            p=p->left;
        }
        else
            p=s.top();
            s.pop();
            p=p->right;
void Inorder(TreeNode *p)
```

```
{
    stack<TreeNode *>s;
    while(p||!s.empty())
        if(p)
        {
            s.push(p);
            p=p->left;
        }
        else
        {
            p=s.top();
            s.pop();
            cout<<p->data<<' ';
            p=p->right;
        }
}
void Postorder(TreeNode *p)
    stack<TreeNode1 *>s;
    TreeNode1 *temp;
    while(p||!s.empty())
        if(p)
        {
            TreeNode1 *t=new TreeNode1;
            t->tn=p;
            t->tag=1;
            s.push(t);
            p=p->left;
        }
        else
            temp=s.top();
            s.pop();
            if(temp->tag==1)
             {
                s.push(temp);
                temp->tag=2;
                p=temp->tn->right;
            }
            else
```