湖南大學

数据结构

课程实验报告

 题
 二叉树的实现

 学生姓名
 吴多智

 学生学号
 201626010520

 专业班级
 软件 1605

 完成日期
 2017-11-23

一、需求分析

1.问题描述

实现二叉树的基本操作。

- 1) 实现二叉树的创建。
- 2) 实现二叉树的前序遍历,中序遍历,后序遍历。
- 3) 实现在二叉树中查找一个元素。存在输出字符 The input exists,不存在则输出 The input does not exist。
- 4) 计算二叉树的叶子结点统计。

2.输入数据

输入数据类型可以是整数型,浮点型,字符型。没有输入范围。以二叉树前序遍历的形式输入,空结点以#代替。

3.输出数据

输出数据类型与输入数据类型相同。以中序遍历,后序遍历输出二叉树,当查找元素时,存在输出字符 The input is exist,不存在则输出 The input is not exist。

4.测试样例设计

1) 输入:#

没有输出

输入: A

输出: The input does not exist

.测试目的:输入为空树,则没有输出。

2) 输入: A##

输出:

前序遍历: A

中序遍历: A

树的叶子结点数: 1

输入: A

输出: The input exists

测试目的: 当输入只有一个结点时。

3) 输入: A#B#C#D##

输出:

前序遍历: ABCD

中序遍历: ABCD

树的叶子结点数:1

输入: E

输出: The input does not exist。

测试目的: 当输入仅存在右子树时, 当查找的值不存在树中时。

4) 输入: ABCD#####

输出:

前序遍历: ABCD 中序遍历: DCBA

```
树的叶子结点数:1
      输入: D
      输出: The input exists。
      测试目的: 当输入仅为左子树时, 且查找为叶子结点时。
  5) 输入: AB#D##CEG###FH##I##
      输出:
      前序遍历: ABDCEGFHI
      中序遍历: BDAGECHFI
      后序遍历: DBGEHIFCA
      树的叶子结点数: 4
      输入: A
      输出: The input exists。
      测试目的: 此为正例,当查找为根结点时。
二、概要设计
  1.抽象数据类型
  1) 数据对象: D 具有相同特性的数据元素的集合。
  2) 数据关系: 若 D 为空集,则成空树。
      否则:
      在 D 中存在唯一的称为根的数据元素 root;
      当 n>1 时,其余结点可分为不相交的有限集 T<sub>1</sub>T<sub>r</sub>,其中每一个子集本身又是一个
      符合本定义的二叉树, 称为根 root 的子树。
  3) 基本操作:
  class binnode{
  public:
         E data;
         binnode* left;
         binnode* right;
         binnode(){
            left = NULL;
            right = NULL;
```

binnode(E d){
 data = d;
 left = NULL;
 right = NULL;

left = 1;

binnode* Left(){//返回左

void setleft(binnode* l){//给左赋值

}

```
return left;
}

void setright( binnode* r ){//给右赋值
    right = r;
}
binnode* Right(){//返回右
    return right;
}

bool isLeaf(){//return ture if the node is a leaf
    if( left == NULL && right == NULL)return true;
    else return false;
}

};
```

2.算法的基本思想

1) 基于递归创建二叉树。

构建二叉树=储存根结点的信息+构建左子树+构建右子树,二叉树不断分解为根结点和左右子树;当输入为空信息时,返回空二叉树,子问题结束。

2) 递归实现二叉树。

前序遍历二叉树: 若二叉树非空,则实现下列操作: 访问根结点,前序周游左子树; 前序周游右子树。

中序遍历二叉树:若二叉树非空,则实现下列操作:中序周游左子树,访问根结点,中序周游右子树。

后序遍历:若二叉树非空,则实现下列操作:后序周游左子树,后序周游右子树,访问根结点。

3) 基于递归查找元素。

遍历二叉树, 在遍历的过程中查找某元素是否在二叉树中。

利用二叉树的遍历算法遍历二叉树,实现二叉树访问。若给定值等于结点的值,则查找成功。若遍历结束,仍没有查到与之相等的值,则查找不成功。

4) 基于遍历统计二叉树中叶子节点的个数。

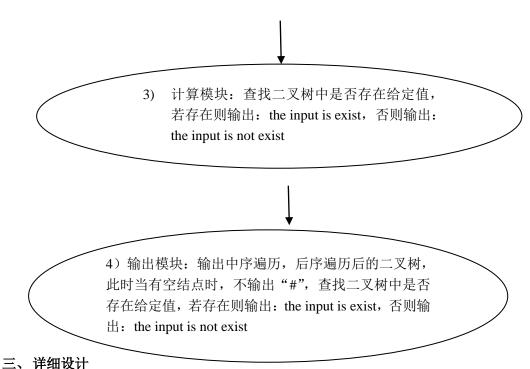
算法动机:遍历二叉树,在遍历过程中查找叶子结点并计数。

利用二叉树的遍历算法遍历二叉树,实现访问二叉树。首先需要一个变量来计数;访问每个结点时,判断是否为叶结点,并修改计数变量。

3.程序的流程

1) 输入模块:输入前序遍历二叉树,其中空节点则用"#"替代,回车结束输入。再按提示输入要在二叉树上查找的值。

 处理模块:构建输入的二叉树,中序、后序遍 历二叉树。计算二叉树的叶子结点数。



二、开细区口

1.物理数据类型

根据用户输入的数据类型定义相关的物理存储结构。如: 当用户输入字符型时,二叉树的数据域物理储存类型同为字符型。

2.输入和输出的格式

输入格式:以前序遍历的方式输入树,空结点由#代替,例如: AB#D#CE##F## 输出格式:输出一串字符中间不含#。或者输出二叉树的叶子结点数。判断二叉树是否 为空树,是则输出"the input is exist",否则输出"the input is not exist"。

3.算法的具体步骤

```
树类:
class bintree {
    private:
        binnode* root;
        void preorder( binnode* rt );
        void inorder(binnode* rt);
        void Count(binnode* rt);
        void posorder( binnode* rt );
        bool search(binnode* rt,char d);
    public:
        bintree() {
            root = NULL;
        }
        bool search(char d);
```

```
void setroot( binnode* rt){
            root = rt;
        void preorder();//前序遍历
        void inorder();//中序遍历
        void posorder();//后序遍历
        void Count();//计算树的叶子结点数
        // 先按顺序驶入二叉树中节点的值(一个字符),空格字符代表空树
            char ch;
            if((ch=getchar()) == '#') // getchar() 为逐个读入标准库函数
                return NULL;
            else{
                binnode* T = new binnode(ch); // 产生新的子树
                T->setleft (CreatBiTree());
                 // 递归创建左子树
                T->setright (CreatBiTree());
//
                CreatBiTree(T->Right()); // 递归创建右子树
            }
    }
};
输入,输出模块。
前序输出二叉树:
void bintree::preorder( binnode* rt ){//
    if ( rt == NULL ) return;
    cout << rt->data<<" ";
    preorder( rt->Left() );
    preorder( rt->Right() );
}
中序遍历输出二叉树:
void bintree::inorder(binnode* rt){
    if (rt== NULL) return;
    inorder( rt->Left() );
    cout << rt->data <<" ";
    inorder( rt->Right() );
}
后序遍历输出二叉树:
void bintree::posorder( binnode* rt ){
    if (rt==NULL) return;
    posorder( rt->Left() );
    posorder( rt->Right() );
    cout<< rt->data <<" ";
```

```
}
处理模块:
    // 先按顺序驶入二叉树中节点的值(一个字符),空格字符代表空树
            if((ch=getchar()) == '#') {
                return NULL;
            }
            else{
                binnode* T = new binnode(ch); // 产生新的子树
                T->setleft(CreatBiTree());
                T->setright(CreatBiTree());
                return T;
            }
    }
计算模块:
bool bintree::search(binnode* rt,char d){
    if(rt == NULL)
            return false;
    if (d==rt->data)
            cout<<"The value exists"<<endl;
            return true;
    }else{
            return \ (search(rt->Left(),d\ )\ ||\ search(rt->Right(),d\ ));
        }
}
void bintree::Count( binnode* rt){//计算叶子结点
    if ( rt == NULL ) return;
    if( rt->isLeaf() ){
        count++;
}
    Count( rt->Left() );
    Count( rt->Right() );
}
    T.Count();
    char d;
```

```
cout<<"请输入要查找的值"<<endl;
cin>>d;
if ( !T.search(d) ){
    cout<< " The input does not exist"<<endl;
}
```

4.算法的时空分析

- 1) 创建二叉树: 时间复杂度 θ (n),空间复杂度 θ (n) 因为在递归的过程中要要存储 一些信息。
- 2) 遍历二叉树:时间复杂度 θ (n), 空间复杂度 θ (n), 因为在递归的过程中要要存储一些信息。
- 3) 计算二叉树的深度: 时间复杂度 θ (n)。
- 4) 统计二叉树的叶子结点数:基于递归时间复杂度 θ (n)。

综上,该程序的总的算法代价为 $\theta(n)$ 。

四、调试分析

1.调试方案设计

使用 demo 程序,测序二叉树的各个基本操作的功能是否正常。

2.调试过程和结果,及分析

在最终报告提交时,还需要描述调试过程中发现的问题,以及如何解决的。

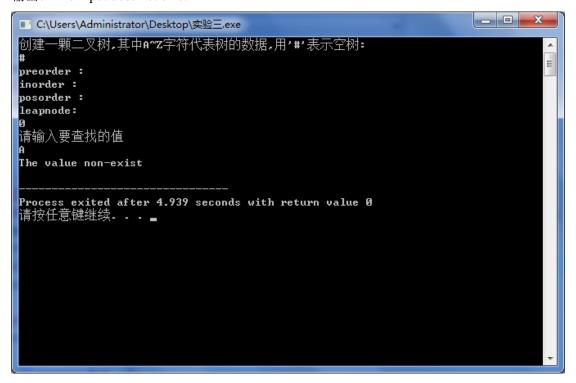
五、测试结果

1) 输入:#

没有输出

输入: A

输出: The input does not exist



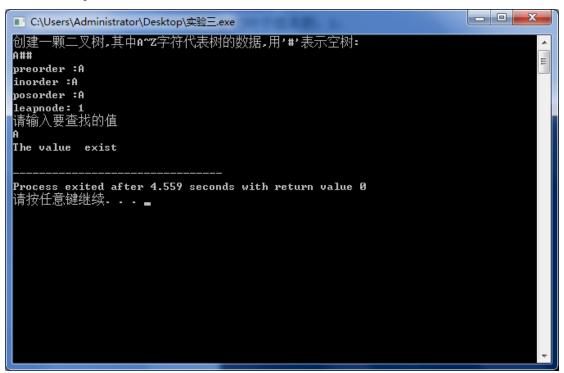
2) 输入: A##

输出:

前序遍历: A 中序遍历: A 树的叶子结点数: 1

输入: A

输出: The input exists



3) 输入: A#B#C#D##

输出:

前序遍历: ABCD 中序遍历: ABCD 树的叶子结点数: 1

输入: E

输出: The input does not exist。

4) 输入: ABCD#####

输出:

前序遍历: ABCD 中序遍历: DCBA 树的叶子结点数: 1

输入: D

输出: The input exists。

5) 输入: AB#D##CEG###FH##I##

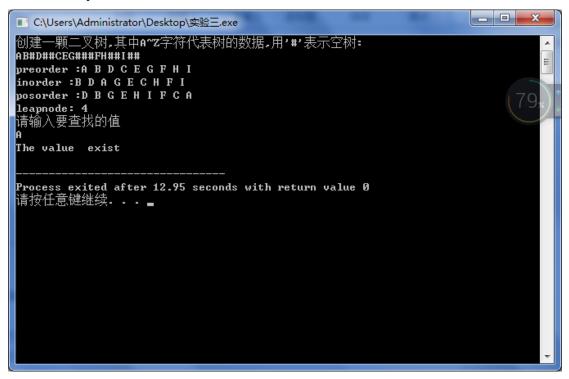
输出:

前序遍历: ABDCEGFHI 中序遍历: BDAGECHFI 后序遍历: DBGEHIFCA

树的叶子结点数: 4

输入: A

输出: The input exists。



六、实验心得

由于二叉树的许多操作如构建、遍历都需要用到递归,在实现二叉树的过程中,加强了对递归的理解,在合适的时刻用递归,能简便我们的思路,让我们的代码可读性更强。同时,也对树这一重要的数据结构有了更深刻的理解。

七、用户使用说明(可选)

输入的仅为字符型数据,当输入缺少一个代表空格的字符#时,将会创建树不成功。