

一、问题分析

- 处理的数据对象：字符串
- 实现的功能：利用树结构来存储两个字符串然后进行字符串比较，观察一棵树是否是另一颗树的子树（也就是判断一个字符串是否是另一个字符串的子串）
- 处理后结果的显示：是子树就输出“yes”，不是则输出“no”
- 样例举例求解结果

```
1  输入数据是前序遍历
2  样例输入1:
3      AB##C## (父树)
4      AB##C## (子树)
5  进行手动模拟，根据题目给的条件“#”代表空指针NULL，来建立树，然后进行比较
6      A
7      B    C    发现两棵树相等，显然是子树，故输出“yes”
8      # #    # #
9  样例输入2:
10     ABD##E##CGH###F##
11     CGH###F##
12  同样进行手动模拟建立树，然后发现两棵树可以匹配，是第二棵树是子树，所以输出“yes”
```

二、数据结构和算法设计

抽象数据类型的设计

```
1  /*
2  * 该数据结构是节点类
3  * 用来存储数据元素
4  */
5  template<typename E>class BinNode
6  {
7      public:
8
9          virtual ~BinNode(){}    //析构函数
10
11          virtual E& getValue() = 0;
12
13          virtual void setValue(const &E) = 0;
14
15          virtual BinNode* left() const = 0;
16
17          virtual void setLeft(BinNode *) = 0;
18
19          virtual BinNode* right() const = 0;
20
21          virtual void setRight(BinNode*) = 0;
22
23          virtual bool isLeaf() = 0;
24  };
```

物理数据对象设计

```

1  /*
2   *BinNode节点类的具体实现，其可以存储两个指针和一个数据元素
3   */
4  template<typename E>class binNode{
5      private:
6          binNode* _lc;
7          binNode* _rc;
8          E _elem;
9      public:
10         //默认构造函数
11         binNode(E temp , binNode<E>* lc = NULL , binNode<E>* rc = NULL){
12             _elem = temp;
13             _lc = lc;
14             _rc = rc;
15         }
16
17         binNode(binNode<E>* lc = NULL, binNode<E>* rc = NULL){
18             _lc = lc;
19             _rc = rc;
20         }
21         E getValue()const{return _elem;}
22         binNode<E>* getLeft()const{return _lc;}
23         binNode<E>* getRight()const{return _rc;}
24         void setLeft(binNode<E>* left){
25             _lc = left;
26         }
27         void setRight(binNode<E>* right){
28             _rc = right;
29         }
30         void setValue(const E elem)
31         {
32             _elem = elem;
33         }
34         //判断是否是叶节点
35         bool isLeaf()
36         {
37             return (_rc==nullptr&&_lc == nullptr);
38         }
39     };

```

```

1  /*
2   *二叉树的类的实现
3   *二叉树的很多应该有的功能我附在了后面，解决本题目不需要多么复杂的功能，只需要查询插入
4   *二叉树完整功能的代码附在实验源代码中，这里为了篇幅就不复制粘贴了
5   *就可以
6   */
7  template<typename E>class BinTree{
8      private:
9          //根节点
10         binNode<E>* root;
11         //析构函数的帮助
12         void clear(binNode<E>*r)
13         {
14             if(r == nullptr)return;
15             clear(r->left());
16             clear(r->right());

```

```

17         delete r;
18     }
19     public:
20     BinTree()
21     {
22         root = new binNode<E>();
23     }
24     ~BinTree()
25     {
26         clear();
27     }
28     //得到根节点
29     binNode<E>* getRoot()
30     {
31         return root;
32     }
33     //设置根节点
34     void setRoot(binNode<E>* r)
35     {
36         root = r;
37     }
38 };

```

算法思想的设计

- 此题题目要处理字符串，我们直接用C++提供的string来存储数据进而来建立两棵树，最后经过一个判断两棵树是否是父子树的关系的函数来输出结果。
- 关键在于建立树的操作和判断是否是父子树的操作。

1 为了利用string类，我们可以令BinTree的每个节点都存储string类型的数据（也可以存储char类型的，但是操作相较于复杂一点），然后将数据输入string中，最后给树节点一一赋值完成建立树的操作。

2

3 判断两棵树是否是父子树的关系，我们可以利用递归，实现逐一比较

关键功能的算法步骤

```

1  //建立树
2  template<typename E>
3  binNode<E>* creatBinaryTree(string s[], int &x,int n)
4  {
5  //如果遇见空结点就返回空
6      if (s[x] == "#")
7          return NULL;
8      else
9      {
10         binNode<E>*node = new binNode<E>(s[x]); //新建结点
11         x = x + 1;
12         if (x < n)
13             node->setLeft(creatBinaryTree<E>(s, x,n)); //对结点左孩子
14                                     //赋值
15         x = x + 1;
16         if (x < n)
17             node->setRight(creatBinaryTree<E>(s, x,n)); //对结点右孩子
18                                     //进行赋值

```

```

17         return node; //递归返回
18     }
19 }
20 void creatBinaryTree(BinTree<string>*BT)
21 {
22
23     string tree; //输入的数据暂时存储
24     cin>>tree;
25     int n = tree.length();
26     string*s = new string[n]; //保留每个节点的信息
27     for (int i = 0; i < n; i++)
28     {
29         s[i] = tree[i]; //赋值
30     }
31     int now = 0;
32     BT->setRoot(creatBinaryTree<string>(s, now, n)); //建立树
33 }

```

```

1  /*
2   *最核心的部分-----判断是否是子树
3   *首先判断两个结点及其子节点是否是子树关系（设为root1 和 root2）
4   *     1. 如果root2为空 肯定是子树
5   *     2. 如果root1为空, 肯定不是子树关系
6   *     3. 如果root1.value != root2.value 那么肯定也不是子树关系
7   *     4. 诸侯root1.value一定等于root2.value, 所以就比较它们的左孩子和右孩子是
8   *         否也满足这个关系 （递归下去就可以判断）
9   *
10  *判断两棵树是否为子树关系
11  * 首先从两棵树根节点开始 root1 可以不是从根节点开始, 以为它是父树, root2一定得从根
    节点就匹配, 因为它是子树。
12  * 如果两个根节点相同就判断他们的孩子是否也相同, 即调用isPart()函数
13  * 如果result为真即是子树就直接返回, 如果不是就让root1的左孩子和右孩子和root2进行
    比较
14  */
15
16 template<typename E>
17 bool isPart(binNode<E>* root1 , binNode<E>* root2)
18 {
19     if(root2 == NULL)return true;
20     if(root1 == NULL)return false;
21     if(root1->getValue() != root2->getValue())return false;
22     return isPart(root1->getLeft(),root2->getLeft()) &&
23         isPart(root1->getRight() , root2 -> getRight());
24 }
25
26 template<typename E>
27 bool isPartTree(binNode<E>* rootA , binNode<E>* rootB)
28 {
29     bool result = false;
30     if(rootA!=NULL&&rootB!=NULL)
31     {
32         if(rootA->getValue() == rootB->getValue())
33             result = isPart(rootA,rootB);
34         if(!result) result = isPartTree(rootA->getLeft(),rootB);
35         if(!result) result = isPartTree(rootA->getRight(), rootB);
36     }
37     return result;

```

算法性能分析

本算法主要消耗在建树和判断是否为子树上，两个操作是平行操作。

1. 建立树消耗 遍历了一遍 $O(m+n)$ 的复杂度 (n 个父树结点, m 个子树结点)
2. 判断是否是子树操作 $O(mn)$

所以时间复杂度为 $O(n^2)$

日志

- 1 | 这道题仔细分析一下不难发现，就是一个字符串匹配的问题，所以取巧的方法就是写个KMP算法交上去，我尝试了，然后直接全过，当然，这是没分的，所以之后我又进行了二叉树数据结构的设计。
- 2 | 然后差不多在一个小时写好了代码，但一直出现类“ambiguous”的错误，改了一个小时发现是BinNode类的构造函数冲突了，有歧义。
- 3 | 总结上述就是，写代码还是要细心，特别是这种多文件复杂类的编程，细节尤其重要，可以大大节省时间。