浙江工艺大学

数据结构课程设计报告



 学 号
 201806061108

 姓 名
 胡皓睿

 班 级
 计实 1801

 完成日期
 2019.12.16

目录

1	实验题目与要求					
2	设计思路					
	2.1 系统总体设计			3		
	2.2	系统	功能设计	4		
		2.2.1	用户登陆验证功能	4		
		2.2.2	添加用户功能	4		
		2.2.3	显示用户功能	4		
		2.2.4	删除用户功能	4		
		2.2.5	修改密码功能	4		
	2.3	类的	设计	5		
		2.3.1	AvlTree 类	5		
		2.3.2	Node 类	13		
		2.3.3	ShadowTreeNode 类	13		
		2.3.4	ShadowTreeNodeQueue 类	13		
	2.4	主程	序的设计	14		
3	调试分析					
	3.1	技术	难点分析	15		
	3.2	调试	错误分析	15		
4	测试结果分析					
	4.1	登陆.		16		
	4.2	管理	员界面	16		
		4.2.1	正向打印树	17		
		4.2.2	添加用户	17		
		4.2.3	删除用户	18		
	4.3	一般	用户	19		
		4.3.1	修改密码	19		
5	技术亮点分析					
	5.1		同的时候合理使用二叉树不同的遍历方式			
	5.2	使用	影子树实现二叉树的正向打印	21		
	5.3					
	5.4					
6	附身	₹		24		
	6.1 main.cpp			24		
	6.2					
	6.3	6.3 AvlTree.cpp				
	6.4					
	6.5	6.5 Node.cpp39				
	6.6	.6 ShadowTreeNode.h40				
	6.7	5.7 ShadowTreeNodeQueue.h41				
	6.8	Shade	owTreeNodeQueue.cpp	42		

1 实验题目与要求

【问题描述】在登录服务器系统时,都需要验证用户名和密码,如 telnet 远程登录服务器。用户输入用户名和密码后,服务器程序会首先验证用户信息的合法性。由于用户信息的验证频率很高,系统有必要有效地组织这些用户信息,从而快速查找和验证用户。另外,系统也会经常会添加新用户、删除老用户和更新用户密码等操作,因此,系统必须采用动态结构,在添加、删除或更新后,依然能保证验证过程的快速。请采用相应的数据结构模拟用户登录系统,其功能要求包括用户登录、用户密码更新、用户添加和用户删除等。

【基本要求】

- 1. 要求自己编程实现二叉树结构及其相关功能,以存储用户信息,**不允许使用标准模板类的二叉树结构和函数**。同时要求根据二叉树的变化情况,进行相应的平衡操作,即 AVL 平衡树操作,**四种平衡操作都必须考虑**。测试时,各种情况都需要测试,并附上测试截图;
- 2. 要求采用类的设计思路,不允许出现类以外的函数定义,但允许友元函数。 主函数中只能出现类的成员函数的调用,不允许出现对其它函数的调用。
- 3. 要求采用多文件方式: . h 文件存储类的声明, . cpp 文件存储类的实现, 主函数 main 存储在另外一个单独的 cpp 文件中。如果采用类模板,则类的声明和实现都放在. h 文件中。
- 4. 不强制要求采用类模板,也不要求采用可视化窗口,要求源程序中有相应注释:
- 5. 要求测试例子要比较详尽,各种极限情况也要考虑到,测试的输出信息要详细易懂,表明各个功能的执行正确;

【实现提示】

- 1. 用户信息(即用户名和密码)可以存储在文件中,当程序启动时,从文件中读取所有的用户信息,并建立合适的查找二叉树;
- 2. 验证过程时,需要根据登录的用户名,检索整个二叉树,找到匹配的用户名, 进行验证;更新用户密码时,也需要检索二叉树,找到匹配项后进行更新,

同时更新文件中存储的用户密码。

3. 添加用户时,不仅需要在文件中添加,也需要在二叉树中添加相应的节点; 删除用户时,也是如此:

【运行结果要求】要求能够实现用户登录验证、添加用户、删除用户和更新用户 密码功能,实验报告要求有详细的功能测试截图。

验收要求: 1、通过管理员权限,正向打印用户信息的平衡二叉查找树;

2、管理员在删除、插入用户信息后,需重新旋转调整 AVL 树,并正向打印;

3、用户只能看到自己的信息,只能更改密码。

【考核要求】要求程序能正常运行,全面完成题目要求。

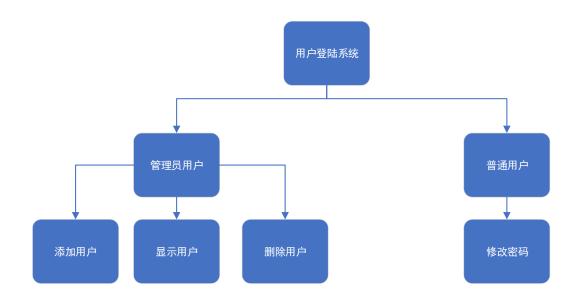
【题目难度】 难,成绩等级高

2 设计思路

2.1 系统总体设计

系统需要实现"用户登陆系统"的功能,由于线性表的时间复杂度为 O(n),效率较低,不足以满足大容量高并发的需求,所以使用二叉搜索树的结构进行数据存储。由于二叉存储树可能存在不平衡的问题,影响数据结构的效率,所以我们使用 Avl 树进行存储。

2.2 系统功能设计



2.2.1 用户登陆验证功能

用户输入用户名和密码,系统会在数据库中查找该用户。如果用户不存在或者密码错误,发出相应的提示,否则根据用户所属的类型(管理员/普通用户),完成登陆

2.2.2 添加用户功能

管理员用户有权限添加用户,输入要添加的用户名和密码,如果在数据库中存在同名用户, 提示添加失败,否则将用户信息存放到数据库里

2.2.3 显示用户功能

管理员用户有权限显示用户,使用打印命令,可以正向打印出 Avl 树中存储的用户信息。

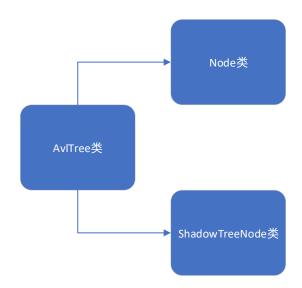
2.2.4 删除用户功能

管理员用户有权限删除用户,输入要删除的用户名称,如果数据库中存在该用户,就将其删除,否则提示错误。

2.2.5 修改密码功能

普通用户可以更改自己的密码

2.3 类的设计



2.3.1 AvlTree 类

AvlTree 类定义了一棵 Avl 树,包含了 Node 节点和 ShadowTreeNode 节点,包含了用影子树正向打印树,旋转节点,添加节点等功能。

2.3.1.1 Save 函数

```
9 \( void \) AvlTree::save(Node *tree) {
         if (tree = nullptr) {//如果根节点是空指针,说明这棵子树已经完成了遍历,即可退出
10
             return;
11
13
         if (tree = root) { //如果该节点是根节点,说明文件输出刚刚开始,则清除原有文件,否则在文件尾追加
14
15
             out.open(_Filename: "database.dat", ios::out);
         } else {
16
17
             out.open(_Filename: "database.dat", _Mode: ios::out | ios::app);
18
         out ≪ tree → getName() ≪ " " ≪ tree → getPassword() ≪ endl;
19
20
         out.close();
         save(tree→left); //递归遍历左子树
21
22
         save(tree→right); //递归遍历右子树
```

在 save 函数中,我们使用了 fstream 对象来进行文件的输出,使用了中序遍历的方法,先保存中间节点的内容,然后递归保存左右子树。使用中序遍历而非其他遍历的好处是,在读取文件重新构建树的时候,前序遍历保存的文件可以避免树的旋转。

2.3.1.2 AddNode 函数

```
40 $ Node *AvlTree::addNode(Node *pNode, string &name, string &password) {
41
          if (pNode = nullptr) { //找到空的插入点,创建一个新的Node,并返回插入点
42
             pNode = new Node( &: name, &: password);
43
             return pNode;
          } else if (name < pNode→getName()) {//要插入左边
44
45
             pNode→left = addNode(pNode→left, & name, & password);
             if (getHeight(pNode→left) - getHeight(pNode→right) = 2) { //平衡因子为2, 发生了不平衡
46
                 if (name < pNode→left→getName()) { //添加的节点在左子树的左子树内,采用右旋操作
47
48
                    pNode = RightSpin(pNode);
                 } else {//添加的节点在左子树的右子树内,采用先左旋再右旋操作
49
50
                    pNode → left = LeftSpin(pNode → left);
51
                    pNode = RightSpin(pNode);
52
53
         } else {
54
55
             pNode→right = addNode(pNode→right, &: name, &: password);
             if (getHeight(pNode→right) - getHeight(pNode→left) = 2) { //平衡因子为2, 发生了不平衡
57
                 if (name > pNode→right→getName()) { //添加的节点在右子树的右子树内,采用左旋操作
58
                    pNode = LeftSpin(pNode);
59
                 } else { //添加的节点在右子树的左子树内, 采用先右旋再左旋操作
60
                    pNode→right = RightSpin(pNode→right);
61
                    pNode = LeftSpin(pNode);
62
63
          }
64
65
          pNode→setHeight(max(getHeight(pNode→left), getHeight(pNode→right)) + 1); // 获取完成插入后新的树的高度
```

在插入新的节点时,我们需要一层一层向下寻找插入点,进行插入。完成插入后,如果树失衡了,要使用 Spin 函数进行调整。

2.3.1.3 Remove 函数

```
80 $ Node *AvlTree::remove(Node *root, const string &name) {
81
         if (root = nullptr) return nullptr; //如果节点是空的,说明要删除的东西不存在,返回空指针
         if (name < root→getName()) {//如果节点的内容比查找值大,说明目标节点在左子树,递归进入
83
             root → left = remove(root → left, name);
             if (getHeight(root→right) - getHeight(root→left) = 2) {//如果平衡因子为2,说明发生了失衡,需要旋转
84
85
                Node *right = root→right; //右子树比较深,说明右子树需要进行旋转
                if (getHeight(right→left) > getHeight(right→right)) {//如果右子树的左子树比较深,执行先右旋再左旋
                    root→right = RightSpin(root→right);
87
                    root = LeftSpin(root);
88
89
                } else {//否则直接左旋
                    root = LeftSpin(root);
91
92
          } else if (name > root→getName()) {//如果用户名比当前节点要大,说明要删除的节点在右子树,递归进入
93
              root→right = remove(root→right, name);
              if (getHeight(root→left) - getHeight(root→right) = 2) {//如果平衡因子为2,说明发生了失衡,需要旋转
95
                 Node *left = root→left; //左子树比较深,说明左子树需要进行旋转
96
                 if (getHeight(left→left) < getHeight(left→right)) {//如果左子树的右子树比较深,执行先左旋再右旋
                    root → left = LeftSpin(root → left);
98
99
                    root = RightSpin(root);
                 } else {//否则直接和
                    root = RightSpin(root);
101
102
             }
103
```

```
} else {//既不偏大,也不偏小,显然是找到了删除点
105
              if (root→left ≠ nullptr && root→right ≠ nullptr) {//两侧都存在子树
                 if (getHeight(root→left) > getHeight(root→right)) {//如果左子树比较深
                     Node *toRemove = maxNode(root→left); //删除点的内容会被左子树的最大值替换,所以找到左子树的最大值
107
                     root→setName(toRemove→getName()); //将根节点(也就是要删除的节点)的信息替换为左子树的最大节点
108
109
                     root → setPassword(toRemove → getPassword());
                     root→left = remove(root→left, toRemove→getName());//删除左子树最大的节点
110
111
                 } else {
                    Node *toRemove = minNode(root→right); // 删除点的内容会被右子树的最小值替换,所以找到右子树的最小值
113
                     root → setName(toRemove → getName()):
114
                     root → setPassword(toRemove → getPassword()):
                     root→right = remove(root→right, toRemove→getName());
115
                 }
116
117
              } else { // 如果至少有一侧是空的, 那就直接把一棵子树提高
118
                 Node *tmp = root;
119
                 if (root→left ≠ nullptr) {//如果左子树存在,就将右节点提高
                     root = root→left;
121
                 } else {//否则将左节点提高
122
                    root = root→right:
123
                 }
124
                 delete tmp;//删除根节点
125
          }
126
          if (root ≠ nullptr) {
127
128
              \verb"root+> \verb|setHeight(max(getHeight(root+) | ft)|, getHeight(root+) | ft)| + 1);
129
130
          return root;
131
```

在执行删除操作的时候,我们也一层一层向下找,找到那个要被删除的节点。然后,视情况,在左子树或右子树找到最大或最小的节点,将其移到根节点的位置,再将原来的节点删除,即实现了删除特定节点的功能。完成删除后,如果树发生了失衡,要调用 Spin 函数进行调整

2.3.1.4 Print 函数

```
147 $ void AvlTree::print() {
148
           if (root = nullptr) return; //如果根节点不存在,显然是不需要打印的,返回
           ShadowTreeNode *ShadowTree = nullptr;
149
           ShadowTree = ShadowTreeBuild( Tree: root, ShadowTree, TreeRow: 1); // 开始时, 应该打印在第一行
150
           ShadowTreeNodeQueue queue;//建立一个打印队列
151
           queue.push(ShadowTree):
153
           int MaxRow = 1, MaxColumn = 0;
           int MaxLength = getMaxLength( pTree: this); // 设置内容的最大长度,以对齐树
154
           while (!queue.empty()) {//如果打印队列非空
155
               ShadowTreeNode *pShadowTreeNode = queue.front(); //取出队列第一项
157
               queue.pop();
158
               if (pShadowTreeNode→row > MaxRow) { //如果行数超过了最大行数,说明要开始打印下一行
                  cout << endl: //换行
                  MaxRow = pShadowTreeNode→row; //重设最大行数
160
161
                  MaxColumn = 0;
162
               string tmpName = pShadowTreeNode → name:
163
164
               while (tmpName.length() < MaxLength) {//检查名字有没有过长,如果太长,就将其截断,否则在后面补上空格
                  tmpName += ' ';
165
                  if (tmpName.length() < MaxLength) {</pre>
166
                      tmpName = string( Ptr: " ").append(tmpName);
167
168
              }
169
```

```
for (int i = 1; i < pShadowTreeNode→column - MaxColumn; i++) {//輸出前置的空格 for (int j = 0; j < MaxLength; j++) cout ≪ ' '; }

for (int j = 0; j < MaxLength; j++) cout ≪ ' '; }

cout ≪ tmpName; MaxColumn = pShadowTreeNode→column; if (pShadowTreeNode→left ≠ nullptr) queue.push(pShadowTreeNode→left); //如果左子树非空,将其加入打印队列 if (pShadowTreeNode→right ≠ nullptr) queue.push(pShadowTreeNode→right); }

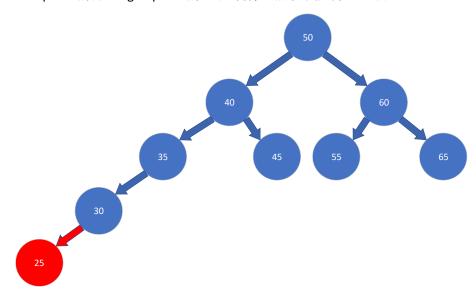
cout ≪ endl; }

cout ≪ endl;
```

Print 函数使用了影子树实现 Avl 树的正向打印。影子树是通过保存树中每一个节点的横纵坐标信息,来正向打印二叉树的一种数据结构。通过影子树打印,可以获取更好的打印效果。

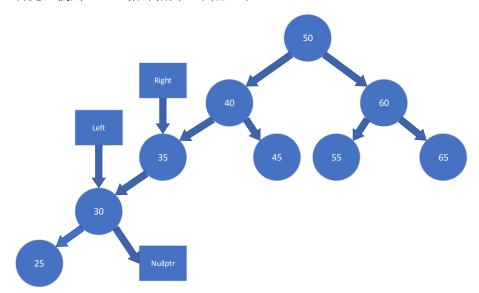
2.3.1.5 Spin 函数

LeftSpin 函数和 RightSpin 函数互成镜像,所以我只介绍右旋。

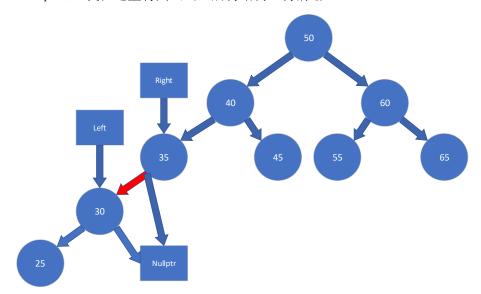


看这棵树,它原本是平衡的。由于节点 25 插入,这棵树变的不平衡。25 被插在 35 节点左子树的左子树上,所以我们只需要进行一次右旋操作。

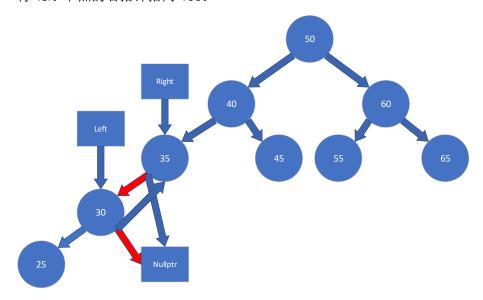
首先, 使用 left 指针指向左节点, 即 30



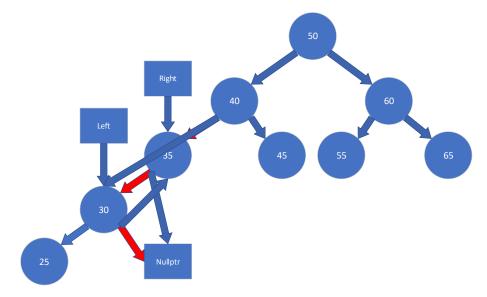
将根节点的左指针指向 30 节点的 right。可以看到,尽管 30 节点对应的右指针是 nullptr, 我在这里将其画出,所得结构显得清晰。



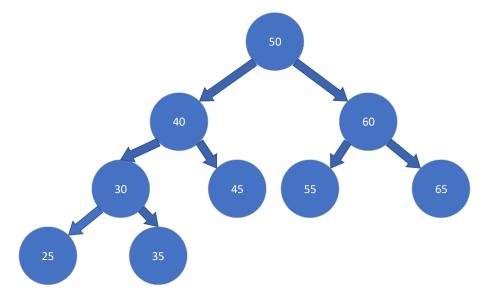
将 left 节点的右指针指向 root



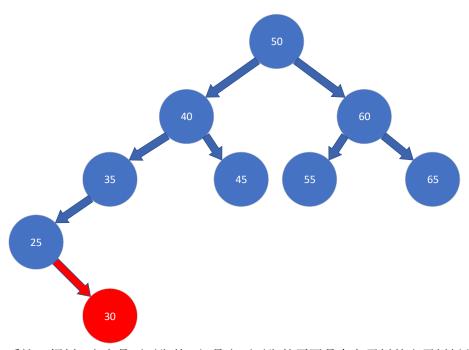
返回左节点的指针,让上层节点对应的指针指向前面提到的 left 节点



整理树的结构,删除已经消失的指针的之前加上的 nullptr

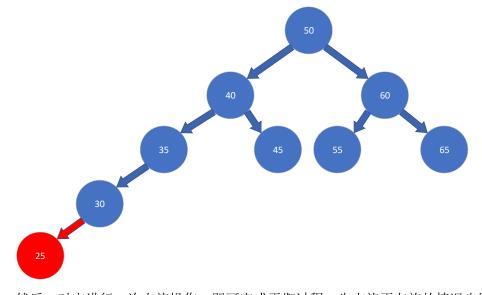


可以看到,我们成功完成了右旋的操作。



看这一棵树,它也是不平衡的,但是它不平衡的原因是在左子树的右子树插入了一个新的节点。对于这种情况,我们要先左旋再右旋。

左旋,指的是对根节点的左子树左旋,经过一次左旋,这棵树就会变成和前面的一样。



然后,对它进行一次右旋操作,即可完成平衡过程。先右旋再左旋的情况也同理。

2.3.2 Node 类

Node 类定义了 Avl 树的节点,包含了 name,password,height 三个字段,分别存储用户名,密码,以及这个节点所处的高度。基于数据访问控制的要求,这三个字段使用了 private 访问权限,所以各自实现了 set 和 get 方法,进行修改和输出。同时,包含了指向两个子节点的 left 和 right 指针,用于实现数据结构。

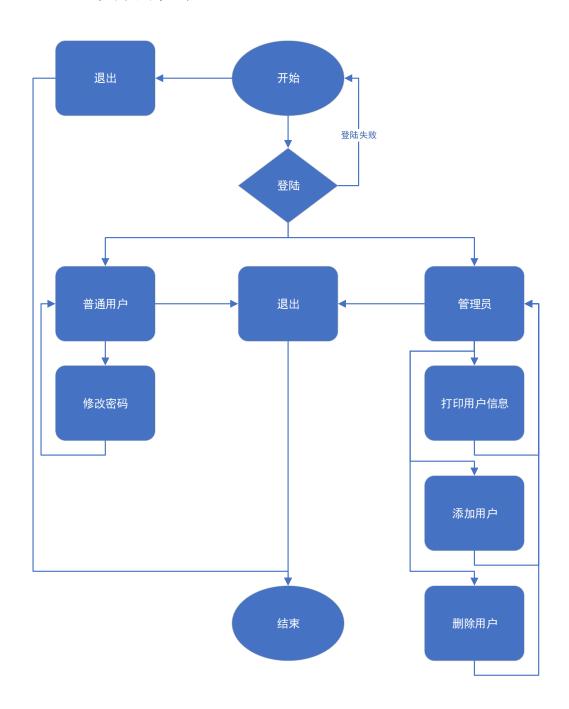
2.3.3 ShadowTreeNode 类

ShadowTreeNode 类定义了影子树节点,存储了每个节点打印时应当存储的位置,从而实现在正向打印时对其的功能。

2.3.4 ShadowTreeNodeQueue 类

ShadowTreeNodeQueue 类用数组实现了 queue 的功能,用于在打印时存放 ShadowTreeNoded 的指针。

2.4 主程序的设计



3 调试分析

3.1 技术难点分析

建立 Avl 树时,要尽量避免树的旋转,减少程序负担。所以,在输出时选择前序遍历或是后续遍历,可以保证重建二叉树时,子节点总是在母节点之后被生成,也就不会发生旋转了。

Avl 树进行打印的时候,如何确定每个结点所处的位置是一个很大的问题,所以,引入了影子树的思想,在打印前,先构建一棵带每个节点横纵坐标的影子树,用于打印。打印时,一层一层进行打印,下一层的内容被放入队列中等待下一次打印。

3.2 调试错误分析

- 1. 在某些情况下,database.dat 的内容不会及时被修改 SaveFile 函数调用的位置选择不当,导致在某些操作时,文件并没有被及 时存储,导致了问题。
- 2. 由于没有进行内存回收,导致内存泄漏

```
void GarbageCollecting(Node *root) {
11
12
           if (root → left){
                GarbageCollecting(root → left);
13
           }
14
           if (root → right){
15
                GarbageCollecting(root→right);
16
17
18
           delete root;
       }
19
```

添加了如下函数,使用递归遍历树,并在退出程序时调用这个函数,实现内存回收。

4 测试结果分析

4.1 登陆

欢迎使用用户登陆管理系统 1. 登陆 2. 退出 请选择你要进行的操作:

图 4.1.1

请输入账号:admin 请输入密码:123456

图 4.1.2

请输入账号:test 用户不存在 请按任意键继续.

图 4.1.3

请输入账号:admin 请输入密码:err_pass 密码错误 请按任意键继续...

图 4.1.4

在启动程序后,会先显示欢迎界面(图 4.1.1),选择登陆,就会进入账号密码输入界面。如果输入正确的账号和密码,即可完成登陆过程。如果用户不存在或者密码错误,就会显示对应的错误信息(如图 4.1.3, 4.1.4)

4.2 管理员界面

你好, admin 1. 正向打印树 2. 添加用户 3. 删除用户 4. 退出 请选择你要进行的操作:

图 4.2.1

如果用户名为"admin",就会进入管理员界面(图 4.2.1),可以在此界面选择要进行的操作。

4.2.1 正向打印树

hhr			
admin	kmp		
123	hhr123	ppp	
	hhr11.	papapa	test
请按任意键继续			

图 4.2.1.1

选择正向打印树功能后,就会调用影子树的代码,在屏幕上生成一棵正向的树(图 4.2.1.1)。为了让树可以对齐,我强制了用户名的最大长度如果超过该长度,就会将后面的内容变为点号,保证了名字字段等长。

4.2.2 添加用户

请输入姓名和密码: hhr 123456

图 4.2.2.1

请输入姓名和密码: 123 123 123 用户已存在 请按任意键继续...

图 4.2.2.2

图 4.2.2.3

选择添加用户功能后,会要求你输入用户名及其密码(图 4.2.1.1)。如果已经存在同名用户,会提示你用户已存在(图 4.2.2.2),否则就会将用户插入 Avl 树中,并打印这棵树(图 4.2.2.3)。

4.2.3 删除用户

请输入姓名 123₌

图 4.2.3.1

请输入姓名 123 删除成功 hhr 1234 papapa admin hhr123 ppp hhr11. kmp test 请按任意键继续...

图 4.2.3.2

请输入姓名 no 用户不存在 请按任意键继续... ■

图 4.2.3.3

选择删除用户功能后,系统会提示你输入用户名(图 4.2.3.1),如果用户存在,就会将其删除,并打印出操作后的树(图 4.2.3.2),否则提示该用户不存在(图 4.2.3.3)。

4.3 一般用户

你好, test 1. 修改密码 2. 退出 请选择你要进行的操作:

图 4.3.1

如果用户为一般用户,则只允许修改密码(图 4.3.1)。

4.3.1 修改密码

请输入原密码:123 请输入新密码:123456_

图 4.3.1.1

请输入原密码:123 请输入新密码:123456 成功

请按任意键继续...

图 4.3.1.2

请输入原密码:123 密码错误 请按任意键继续...

图 4.3.1.3

进入修改密码界面后,系统会提示输入原密码(图 4.3.1.1)。如果原密码错误,就会提示密码错误(图 4.3.1.3),否则要求输入新密码,并完成修改(图 4.3.1.2)。

5 技术亮点分析

5.1 在不同的时候合理使用二叉树不同的遍历方式

众所周知,二叉树有三种遍历方式,即前序遍历,中序遍历,以及后续遍历。在我的代码里,考虑了这三种遍历各自的特点,在特定的区块使用了特定的遍历,提高运行效率。例 1:

```
14 \( \to \) void AvlTree::save(Node *tree) {
        if (tree = nullptr) {//如果根节点是空指针,说明这棵子树已经完成了遍历,即可退出
           return;
16
17
        fstream out;
18
19
        if (tree = root) {//如果该节点是根节点,说明文件输出刚刚开始,则清除原有文件,否则在文件尾追加
           out.open( Filename: "database.dat", ios::out);
21
        } else {
           22
23
        out ≪ tree → getName() ≪ " " ≪ tree → getPassword() ≪ endl;
24
25
        out.close();
        save(tree→left); //递归遍历左子树
        save(tree→right); //递归遍历右子树
27
```

在保存二叉树时,我使用了前序遍历,这样做的好处是,在重新读取文件时,根节点总是会在其子节点之前被读入,生成,就减少了很多旋转树的操作,在不增加其它负担的情况下,极大程度提高了代码的效率。

例 2:

```
void GarbageCollecting(Node *root) {
11
           if (root → left) {
12
               GarbageCollecting(root → left);
13
14
           if (root→right) {
15
               GarbageCollecting(root→right);
16
17
           cout ≪ "己释放: " ≪ root→getName() ≪ endl;
18
           delete root;
19
      1
20
```

在程序退出时用于内存回收的代码,我使用了后续遍历。因为内存回收需要遍历树的每一个节点,如果根节点被删除了,自然就不能再找到其子节点,也就不能进行递归删除的操作,所以使用后续遍历,保证子节点被删除,然后再删除父节点,就实现了内存回收的目的。

5.2 使用影子树实现二叉树的正向打印

相比于一般基于层序遍历的二叉树打印方法,我选择了基于影子树的二叉树打印实现。影子树,即一棵带有节点坐标信息的二叉树。在生成影子树之前,先计算出每个元素应该显示的长度,以确定每一项前缀及后缀的用于对其的空格的数目。同时,为了尽量减少对 STL 模板容器的依赖,我用数组模拟出了一个队列,用于打印队列的存放。

```
216 $\frac{1}{2}$ int AvlTree::getMaxLength(Node *Tree) {
            int maxLength = Tree → getName().length();
217
            if (Tree → left) {
218
                maxLength = max(maxLength, getMaxLength(Tree → left));
219
            }
220
            if (Tree→right) {
                maxLength = max(maxLength, getMaxLength(Tree→right));
222
223
224
            return maxLength;
        1}
225
226
        int AvlTree::getMaxLength(AvlTree *pTree) {
227 📛
228
            return getMaxLength(pTree → root);
        1
229
```

用于获取最大内容长度的代码

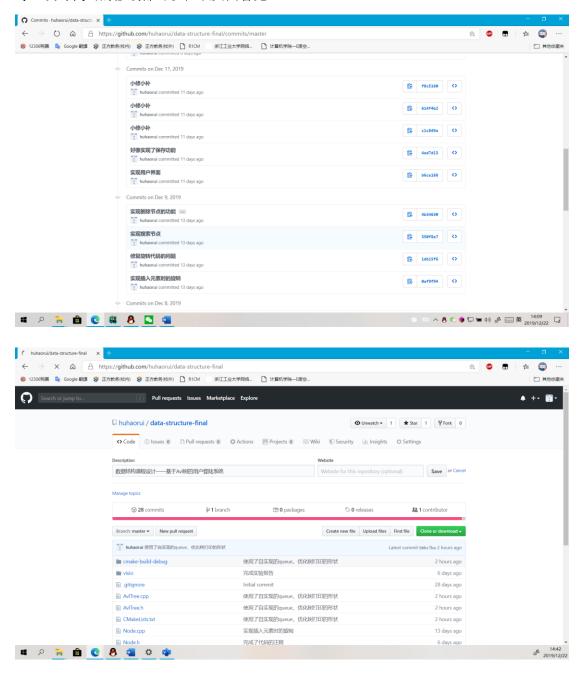
```
if (tmpName.length() < MaxLength) {
   tmpName = string(_Ptr: " ").append(tmpName);
}</pre>
```

这三行代码,基于 Clang-Tidy 的要求,使用了有参构造函数生成的 string 对象,及其 append 方法,避免了形如 **tmpName = " " + tmpName;** 的代码,由于多进行了一次 string 对象的构造与析构导致的性能损失,提高了程序的性能。

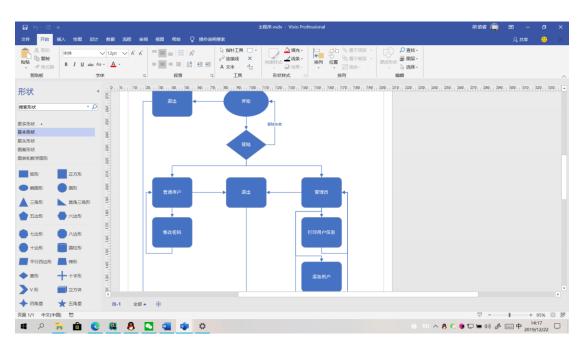
5.3 使用 GitHub 进行版本控制

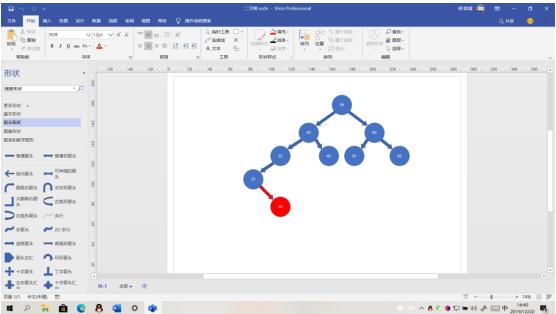
为了方便进行版本控制,以及证明代码原创性的需求,我使用了 GitHub 进行代码的托管 https://github.com/huhaorui/data-structure-final

每一次对代码的修改都可以在该页面看见。



5.4 使用 Microsoft Visio 进行流程图的绘制





Microsoft Visio 是一款出色的流程图绘制软件,我使用它绘制了课程设计报告的绘图。 Microsoft Visio 提供了大量预置的模板,在几乎所有行业上都可以使用它绘制需要的图表, 而且为未来的修改保存了空间。

6 附录

```
6.1 main.cpp
//
// Created by HHR on 2019/11/27.
//
#include <iostream>
#include <fstream>
#include "AvlTree.h"
using namespace std;
void GarbageCollecting(Node *root) {
   if (root->left) {
      GarbageCollecting(root->left);
   if (root->right) {
      GarbageCollecting(root->right);
   cout << "已释放: " << root->getName() << endl;
   delete root;
}
void readFile(AvlTree *root) {//从文件中读取 Avl 树的信息
   string name, password;
   ifstream infile;
   infile.open("database.dat", ios::in);
   while (infile >> name >> password) {
      root->addUser(name, password);
   infile.close();
}
void SaveFile(AvlTree *root) {//将 Avl 树保存到文件
   root->save(root->root);
}
void PasswordReset(Node *user) {//修改密码功能
   string password;
   cout << "请输入原密码:";
```

```
cin >> password;
   if (password != user->getPassword()) {
      cout << "密码错误" << endl;
      system("pause");
      return;
   }
   cout << "请输入新密码:";
   cin >> password;
   user->setPassword(password);
   cout << "成功" << endl;
   system("pause");
}
void AddUser(AvlTree *tree) {//添加用户功能
   string name, password;
   cout << "请输入姓名和密码:" << endl;
   cin >> name >> password;
   if (AvlTree::SearchNode(name, tree->root) != nullptr) {
      cout << "用户已存在" << endl;
      return;
   }
   tree->addUser(name, password);
   cout << "创建成功" << endl;
   tree->print();
}
void DeleteUser(AvlTree *tree) {//删除用户功能
   string name;
   cout << "请输入姓名" << endl;
   cin >> name;
   if (AvlTree::SearchNode(name, tree->root) == nullptr) {
      cout << "用户不存在" << endl;
      return;
   if (name == "admin") {
      cout << "该用户不能被删除" << endl;
      return;
   tree->removeUser(name);
   cout << "删除成功" << endl;
   tree->print();
}
```

```
void adminView(AvlTree *tree) {//管理员用户的界面
   while (true) {
      system("cls");
      cout << "你好,admin" << endl;
      cout << "1.正向打印树" << endl;
      cout << "2.添加用户" << endl;
      cout << "3.删除用户" << endl;
      cout << "4.修改密码" << endl;
      cout << "5.退出" << endl;
      cout << "请选择你要进行的操作:";
      string op;
      cin >> op;
      switch (op[0]) {
          case '1':
             system("cls");
             tree->print();
             system("pause");
             break:
          case '2':
             system("cls");
             AddUser(tree);
             system("pause");
             break;
          case '3':
             system("cls");
             DeleteUser(tree);
             system("pause");
             break:
          case '4':
             system("cls");
             PasswordReset(AvlTree::SearchNode("admin",
tree->root));
             break;
          case '5':
             break;
          default:
             cout << "错误" << endl;
      }
      if (op[0] == '5')break;
      SaveFile(tree);
   }
}
```

```
void userView(AvlTree *tree, Node *user) {//普通用户的界面
   while (true) {
      system("cls");
      cout << "你好," << user->getName() << endl;
      cout << "1.修改密码" << endl;
      cout << "2.退出" << endl;
      cout << "请选择你要进行的操作:";
      string op;
      cin >> op;
      if (op[0] == '1') {
          system("cls");
         PasswordReset(user);
         SaveFile(tree);
      } else if (op[0] == '2') {
         cout << "再见" << endl;
         break;
      }
   }
}
void loginSuccessful(AvlTree *tree, Node *user) {//登陆成功
后,根据用户类别,跳转到对应的主界面
   if (user->getName() == "admin") {
      adminView(tree);
   } else {
      userView(tree, user);
   }
}
void login(AvlTree *tree) {//登陆界面
   string name, password;
   cout << "请输入账号:";
   cin >> name;
   Node *user = AvlTree::SearchNode(name, tree->root);
   if (user == nullptr) {
      cout << "用户不存在" << endl;
      system("pause");
      return;
   }
   cout << "请输入密码:";
   cin >> password;
   if (user->getPassword() == password) {
      cout << "登陆成功" << endl;
```

```
loginSuccessful(tree, user);
   } else {
      cout << "密码错误" << endl;
      system("pause");
   }
}
int main() {
   auto *tree = new AvlTree;
   readFile(tree);
   while (true) {
      string op;
      system("cls");
      cout << "欢迎使用用户登陆管理系统" << endl;
      cout << "1.登陆" << endl;
      cout << "2.退出" << endl;
      cout << "请选择你要进行的操作:";
      cin >> op;
      system("cls");
      switch (op[0]) {
          case '1':
             login(tree);
             break;
          case '2':
             cout << "正在进行内存回收,请稍后\n";
             SaveFile(tree);
             GarbageCollecting(tree->root);
             exit(0);
          default:
             cout << "错误" << endl;
             system("pause");
      }
   }
}
```

6.2 AvlTree.h

```
//
// Created by HHR on 2019/11/27.
//
#ifndef DATA_STRUCTURE_FINAL_AVLTREE_H
#define DATA_STRUCTURE_FINAL_AVLTREE_H
#include "Node.h"
#include "ShadowTreeNode.h"
class AvlTree {
public:
   Node *root;
   AvlTree() {//默认构造函数,初始化 root 指针,防止出现悬挂指针的
现象
      root = nullptr;
   }
   static int getHeight(Node *tree) {//静态成员函数,用于获得
树的高度
      if (tree != nullptr) return tree->getHeight();
      return -1;//如果节点不存在,那么它的高度是-1
   }
   void addUser(string &, string &);//添加用户功能
   void print();//使用影子树正向打印树
   static Node *addNode(Node *, string &, string &);//静态
成员函数, 用于添加节点
   static ShadowTreeNode *ShadowTreeBuild(Node *Tree,
ShadowTreeNode *ShadowTree, int TreeRow);//静态成员函数,用于
生成影子树
   static Node *LeftSpin(Node *)://静态成员函数,将二叉树左旋
   static Node *RightSpin(Node *);//静态成员函数,将二叉树右旋
   static Node *SearchNode(const string &, Node *);//静态成
员函数,搜索用户名对应的节点,返回指向它的指针
   static Node *remove(Node *, const string &);//静态成员函
数,删除一个节点
   static Node *maxNode(Node *);//静态成员函数,返回左子树的最
大节点, 在删除节点时被调用
   static Node *minNode(Node *);//静态成员函数,返回右子树的最
小节点, 在删除节点时被调用
```

```
void removeUser(string &);//删除用户名对应的用户
void save(Node *);//保存树到文件
    static int getMaxLength(AvlTree *pTree);

static int getMaxLength(Node *Tree);
};
#endif //DATA_STRUCTURE_FINAL_AVLTREE_H
```

6.3 AvlTree.cpp

```
//
// Created by HHR on 2019/11/27.
//
#include "AvlTree.h"
#include "ShadowTreeNode.h"
#include "ShadowTreeNodeQueue.h"
#include <cmath>
#include <fstream>
int max(int a, int b) {
  return a > b ? a : b;
}
void AvlTree::save(Node *tree) {
   if(tree == nullptr){//如果根节点是空指针,说明这棵子树已经
完成了遍历,即可退出
     return;
   }
   fstream out;
   if (tree == root) {//如果该节点是根节点,说明文件输出刚刚开
始,则清除原有文件,否则在文件尾追加
      out.open("database.dat", ios::out);
   } else {
     out.open("database.dat", ios::out | ios::app);
   out << tree->getName() << " " << tree->getPassword() <<</pre>
endl;
   out.close();
   save(tree->left);//递归遍历左子树
   save(tree->right);//递归遍历右子树
}
void AvlTree::addUser(string &name, string &password) {
   if (SearchNode(name, root) != nullptr) return;//如果用户
已经存在,则不添加
   root = addNode(root, name, password);//调用 addNode 函数添
加节点
}
void AvlTree::removeUser(string &name) {
```

```
不存在,则不删除
   root = remove(root, name);//调用 remove 函数删除节点
}
Node *AvlTree::addNode(Node *pNode, string &name, string
&password) {
   if (pNode == nullptr) { //找到空的插入点,创建一个新的
Node, 并返回插入点
      pNode = new Node(name, password);
      return pNode;
   } else if (name < pNode->getName()) {//要插入左边
      pNode->left = addNode(pNode->left, name, password);
      if (getHeight(pNode->left) - getHeight(pNode->right)
== 2) {//平衡因子为 2,发生了不平衡
         if (name < pNode->left->getName()) {//添加的节点在
左子树的左子树内, 采用右旋操作
            pNode = RightSpin(pNode);
         } else {//添加的节点在左子树的右子树内,采用先左旋再右
旋操作
            pNode->left = LeftSpin(pNode->left);
            pNode = RightSpin(pNode);
         }
      }
   } else {
      pNode->right = addNode(pNode->right, name,
password);
      if (getHeight(pNode->right) - getHeight(pNode->left)
== 2) {//平衡因子为 2,发生了不平衡
         if (name > pNode->right->getName()) {//添加的节点
在右子树的右子树内, 采用左旋操作
            pNode = LeftSpin(pNode);
         } else {//添加的节点在右子树的左子树内,采用先右旋再左
旋操作
            pNode->right = RightSpin(pNode->right);
            pNode = LeftSpin(pNode);
         }
      }
   }
   pNode->setHeight(max(getHeight(pNode->left),
getHeight(pNode->right)) + 1);//获取完成插入后新的树的高度
   return pNode;
}
```

```
Node *AvlTree::SearchNode(const string &name, Node *root) {
   if (root == nullptr) return nullptr; //如果节点为空,说明找
不到需要的节点,返回空指针
   if (root->getName() == name) {//如果节点内容与查找值相同,
返回找到的节点指针
     return root;
   } else if (root->getName() > name) {//如果节点的内容比查找
值大,说明目标节点在左子树,递归进入查找
     return SearchNode(name, root->left);
   } else {//否则去右子树查找
     return SearchNode(name, root->right);
   }
}
Node *AvlTree::remove(Node *root, const string &name) {
   if (root == nullptr) return nullptr; //如果节点是空的,说明
要删除的东西不存在,返回空指针
   if (name < root->getName()) {//如果节点的内容比查找值大,说
明目标节点在左子树,递归进入
      root->left = remove(root->left, name);
      if (getHeight(root->right) - getHeight(root->left)
== 2) {//如果平衡因子为 2, 说明发生了失衡, 需要旋转
         Node *right = root->right; //右子树比较深, 说明右子树
需要讲行旋转
         if (getHeight(right->left) >
getHeight(right->right)) {//如果右子树的左子树比较深,执行先右旋
再左旋
            root->right = RightSpin(root->right);
            root = LeftSpin(root);
         } else {//否则直接左旋
            root = LeftSpin(root);
         }
   } else if (name > root->getName()) {//如果用户名比当前节点
要大,说明要删除的节点在右子树,递归进入
     root->right = remove(root->right, name);
      if (getHeight(root->left) - getHeight(root->right)
== 2) {//如果平衡因子为 2, 说明发生了失衡, 需要旋转
         Node *left = root->left;//左子树比较深,说明左子树需
要讲行旋转
         if (getHeight(left->left) <</pre>
getHeight(left->right)) {//如果左子树的右子树比较深,执行先左旋
再右旋
```

```
root->left = LeftSpin(root->left);
            root = RightSpin(root);
         } else {//否则直接右旋
            root = RightSpin(root);
         }
      }
   } else {//既不偏大,也不偏小,显然是找到了删除点
      if (root->left != nullptr && root->right != nullptr)
{//两侧都存在子树
         if (getHeight(root->left) >
getHeight(root->right)) {//如果左子树比较深
            Node *toRemove = maxNode(root->left);//删除点
的内容会被左子树的最大值替换,所以找到左子树的最大值
            root->setName(toRemove->getName());//将根节点
(也就是要删除的节点)的信息替换为左子树的最大节点
            root->setPassword(toRemove->getPassword());
            root->left = remove(root->left,
toRemove->getName());//删除左子树最大的节点
         } else {
            Node *toRemove = minNode(root->right);//删除点
的内容会被右子树的最小值替换,所以找到右子树的最小值
            root->setName(toRemove->getName());
            root->setPassword(toRemove->getPassword());
            root->right = remove(root->right,
toRemove->getName());
      } else {//如果至少有一侧是空的,那就直接把一棵子树提高
         Node *tmp = root;
         if (root->left != nullptr) {//如果左子树存在,就将右
节点提高
            root = root->left;
         } else {//否则将左节点提高
            root = root->right;
         delete tmp;//删除根节点
      }
   if (root != nullptr) {
      root->setHeight(max(getHeight(root->left),
getHeight(root->right)) + 1);
   return root;
}
```

```
Node *AvlTree::maxNode(Node *root) {
   if (root->right != nullptr) {//如果右子树存在,说明最大的节
点在右子树内
      return maxNode(root->right);//递归查找右子树
   return root; //如果右子树不存在,说明该节点即为最大的节点
}
Node *AvlTree::minNode(Node *root) {
   if (root->left != nullptr) {//如果左子树存在,说明最小的节点
在左子树内
     return minNode(root->left);//递归查找左子树
   return root; //如果左子树不存在,说明该节点即为最大的节点
}
void AvlTree::print() {
   if (root == nullptr) return;//如果根节点不存在,显然是不需要
打印的, 返回
   ShadowTreeNode *ShadowTree = nullptr;
   ShadowTree = ShadowTreeBuild(root, ShadowTree, 1);//开始
时,应该打印在第一行
   ShadowTreeNodeQueue queue;//建立一个打印队列
   queue.push(ShadowTree);
   int MaxRow = 1, MaxColumn = 0;
   int MaxLength = getMaxLength(this);//设置内容的最大长度,
以对齐树
   while (!queue.empty()) {//如果打印队列非空
      ShadowTreeNode *pShadowTreeNode = queue.front();//取
出队列第一项
      queue.pop();
      if (pShadowTreeNode->row > MaxRow) {//如果行数超过了最
大行数,说明要开始打印下一行
         cout << endl;//换行
         MaxRow = pShadowTreeNode->row;//重设最大行数
         MaxColumn = 0;
      string tmpName = pShadowTreeNode->name;
      while (tmpName.length() < MaxLength) {//检查名字有没有
过长,如果太长,就将其截断,否则在后面补上空格
         tmpName += ' ';
         if (tmpName.length() < MaxLength) {</pre>
```

```
tmpName = string(" ").append(tmpName);
          }
      }
      for (int i = 1; i < pShadowTreeNode->column -
MaxColumn; i++) {//输出前置的空格
          for (int j = 0; j < MaxLength; j++) cout << ' ';</pre>
      cout << tmpName;</pre>
      MaxColumn = pShadowTreeNode->column;
      if (pShadowTreeNode->left != nullptr)
queue.push(pShadowTreeNode->left);//如果左子树非空,将其加入打
印队列
      if (pShadowTreeNode->right != nullptr)
queue.push(pShadowTreeNode->right);
   cout << endl;</pre>
}
ShadowTreeNode *AvlTree::ShadowTreeBuild(Node *Tree,
ShadowTreeNode *ShadowTree, int TreeRow) {
   if (Tree != nullptr) {
      static int TreeColumn; //这个变量需要 static,保证不变
      if (TreeRow == 1) {
          TreeColumn = 1;//第一行只有一列
      }
      ShadowTree = new ShadowTreeNode();
      ShadowTree->left = ShadowTreeBuild(Tree->left,
ShadowTree->left, TreeRow + 1);//递归建立左子树
      ShadowTree->column = TreeColumn++;//设置影子树节点的内
容
      ShadowTree->row = TreeRow;
      ShadowTree->name = Tree->getName();
      ShadowTree->right = ShadowTreeBuild(Tree->right,
ShadowTree->right, TreeRow + 1);//递归建立右子树
   return ShadowTree;
}
Node *AvlTree::RightSpin(Node *root) {
   Node *left = root->left;
   root->left = left->right;
   left->right = root;
   root->setHeight(max(getHeight(root->left),
```

```
getHeight(root->right)) + 1);//旋转后,重设树的高度
   left->setHeight(max(getHeight(left->left),
getHeight(left->right)) + 1);
   return left;
}
Node *AvlTree::LeftSpin(Node *root) {
   Node *right = root->right;
   root->right = right->left;
   right->left = root;
   root->setHeight(max(getHeight(root->left),
getHeight(root->right)) + 1);//旋转后,重设树的高度
   right->setHeight(max(getHeight(right->left),
getHeight(right->right)) + 1);
   return right;
}
int AvlTree::getMaxLength(Node *Tree) {
   int maxLength = Tree->getName().length();
   if (Tree->left) {
      maxLength = max(maxLength,
getMaxLength(Tree->left));
   if (Tree->right) {
      maxLength = max(maxLength,
getMaxLength(Tree->right));
   }
   return maxLength;
}
int AvlTree::getMaxLength(AvlTree *pTree) {
   return getMaxLength(pTree->root);
}
```

6.4 Node.h

```
//
// Created by HHR on 2019/11/27.
//
#ifndef DATA_STRUCTURE_FINAL_NODE_H
#define DATA_STRUCTURE_FINAL_NODE_H
#include <iostream>
using namespace std;
class Node {
public:
   Node(string &, string &);
   Node *left = nullptr;
   Node *right = nullptr;
   string getName() {
      return name;
   }
   string getPassword() {
      return password;
   }
   int getHeight() {
      return height;
   }
   void setHeight(int);
   void setName(basic_string<char> _name) {
      name = std::move(_name);
      //std::move 为 C++11 标准新增加的功能,可以在传输 string 类
型遍历时,避免不必要的析构操作,提高代码效率
      //https://www.cnblogs.com/SZxiaochun/p/8017349.html
   }
   void setPassword(basic_string<char> _password) {
      password = std::move(_password);
      //std::move 为 C++11 标准新增加的功能,可以在传输 string 类
```

```
型遍历时, 避免不必要的析构操作, 提高代码效率
      //https://www.cnblogs.com/SZxiaochun/p/8017349.html
   }
private:
   string name;
   string password;
   int height;// 节点高度
};
#endif //DATA_STRUCTURE_FINAL_NODE_H
  6.5 Node.cpp
//
// Created by HHR on 2019/11/27.
//
#include "Node.h"
Node::Node(string &name, string &password) {
   this->name = name;
   this->password = password;
   height = 0;
}
void Node::setHeight(int i) {
   this->height = i;
}
```

6.6 ShadowTreeNode.h

```
//
// Created by HHR on 2019/11/30.
//
#ifndef DATA_STRUCTURE_FINAL_SHADOWTREENODE_H
#define DATA_STRUCTURE_FINAL_SHADOWTREENODE_H
#include <iostream>
using namespace std;
class ShadowTreeNode {
public:
   int row = 0;
   int column = 0;
   string name = "";
   ShadowTreeNode *left = nullptr;
   ShadowTreeNode *right = nullptr;
};
#endif //DATA_STRUCTURE_FINAL_SHADOWTREENODE_H
```

6.7 ShadowTreeNodeQueue.h

```
//
// Created by HHR on 2019/12/19.
//
#include "ShadowTreeNode.h"
#ifndef DATA_STRUCTURE_FINAL_SHADOWTREENODEQUEUE_H
#define DATA_STRUCTURE_FINAL_SHADOWTREENODEQUEUE_H
class ShadowTreeNodeQueue {
public:
   ShadowTreeNode *Node[1000] = {nullptr};
   int begin = 0, end = −1; //begin 是队列头, end 是队列尾, 当
begin>end 时,说明队列为空
   bool empty() {
      return begin > end;
   }
   void push(ShadowTreeNode *node);
   void pop() {
      begin++;
   }
   ShadowTreeNode *front();
};
#endif //DATA_STRUCTURE_FINAL_SHADOWTREENODEQUEUE_H
```

6.8 ShadowTreeNodeQueue.cpp

```
//
// Created by HHR on 2019/12/19.

#include "ShadowTreeNodeQueue.h"

void ShadowTreeNodeQueue::push(ShadowTreeNode *node) {
   Node[++end] = node;
}

ShadowTreeNode *ShadowTreeNodeQueue::front() {
   return Node[begin];
}
```