

哈尔滨工业大学(深圳)

《数据结构》实验报告

实验三

树形结构及其应用

学 院: 计算机科学与技术

姓 名: 宗晴

学 号: 200110513

专 业: 计算机科学与技术

日 期: 2021-04-15

一、问题分析

题目 1 要解决的问题是按层次遍历建立二叉树，并输出该二叉树的前序、中序和后序遍历的序列。可以采用二叉链表来存储二叉树，用队列来辅助建立二叉树。

题目 2 要解决的问题是求取给定二叉树的最大路径和。(路径定义为从树的根节点到叶子结点的任意路径，路径和定义为一条路径中各节点的权重之和) 可以采用递归的方式分别求出根节点左右子树的最大路径和，取较大值再加上根节点的权重。

题目 3 要解决的问题是求取给定二叉树的所有左子叶权重之和。(左子叶被定义为二叉树叶子结点中属于左子树的节点) 同样可以利用递归，分别求出根节点左右子树的所有左子叶权重之和，两者相加即为根节点的所有左子叶权重之和。

题目 4 要解决的问题是求取给定二叉树的镜像，并输出镜像二叉树的中序遍历序列。还是可以利用递归，分别求取根节点左右子树的镜像，再将根节点的左右指针交换。

二、详细设计

2.1 设计思想

用二叉链表来存储二叉树，每个节点包含编号 id、数据 val、左指针、右指

针。

题目 1:

(1) 按层次遍历建立二叉树: 可以利用队列或者数组按层次遍历建立二叉树。本实验中采用了队列。首先判断数组中第一个数是否是-1, 若是, 则返回空树; 否则该数就是一个有效数据。

初始化一个队列 Q, 创建根结点存入该数据并将其入队。定义变量 TNode 用来指向有效结点, TNodep 用来指向无效结点。

当数组中还有剩余元素时, 进入循环: 用 TNode 获取队头元素并将其从队列中删去。(a) 若数组中下一个元素值为-1, 则表示是空结点, 将 TNode 指向的结点的左指针置空, 但仍需建立该结点并将其入队; 否则建立有效值结点, 原结点的左指针指向该结点, 并将该结点入队。(b) 继续判断数组中是否还有剩余元素, 若有, 则对原结点的右指针进行上述操作, 若没有剩余元素, 即数组中没有右孩子的值, 也说明是空指针, 将原结点的右指针置空。(c) 最后判断出队的结点是否是无效结点 (即数据域是否为-1), 若是无效结点, 则将该结点所占内存释放。

继续判断数组中是否还有剩余元素, 若有, 进入上述循环, 否则, 循环结束

最后将队列中剩余的所有元素, 即最底层元素的左右指针置空, 同时释放无效结点所占的内存。返回根结点。

(2) 输出前序遍历序列: 利用递归。若当前结点不空, 则输出当前结点的值, 然后分别前序递归遍历其左右子树。

(3) 输出中序遍历序列: 利用递归。若当前结点不空, 则先中序递归遍历

其左子树，再输出当前结点的值，然后中序递归遍历其右子树。

(2) 输出后序遍历序列：利用递归。若当前结点不空，则先分别后序递归遍历其左右子树，然后输出当前结点的值。

题目 2：

求取二叉树的最大路径和：利用深度优先遍历，递归实现。如果传入结点为空，则返回 0。否则，分别递归求取其左右子树的最大路径和。返回较大值和当前结点的权重之和。

题目 3：

求取二叉树的所有左子叶权重之和：利用深度优先遍历，递归实现。如果传入结点为空，则返回 0。否则，如果当前结点的左指针非空，且其左孩子的左右指针均为空，表示其左孩子为左子叶，返回其左孩子的权重。否则递归求取其左右子树的所有左子叶权重之和并返回。

题目 4：

求取二叉树的镜像，并输出它的中序遍历序列：利用递归翻转二叉树。如果传入的是空指针，则直接返回。否则递归翻转其左右子树并将两子树位置交换，最后返回翻转后的根结点。

2.2 存储结构及操作

(1) 存储结构（一般为自定义的数据类型，比如单链表，栈等。）

```
typedef struct TreeNode {
    int id;
    int val;
    struct TreeNode *left;
    struct TreeNode *right;
} TreeNode, *TreeNodePtr;

typedef struct ListNode {
    struct TreeNode *node; // 队列的值的类型是树节点指针
    struct ListNode *next;
} ListNode, *ListNodePtr;

typedef struct Queue {
    ListNodePtr dummyHead;
    ListNodePtr tail;
    int size;
} *QueuePtr;
```

TreeNode 为树的结点，包含编号 id、数据 val、左指针、右指针。

ListNode 为队列的结点，包含树结点指针、指向下一个结点的指针。

QueuePtr 为整个队列，包含头指针、尾指针、队列大小。

(2) 涉及的操作 (一般为自定义函数, 可不写过程, 但要注明该函数的含义。)

◆ `TreeNodePtr createTreeWithLevelOrder(int *data, int size)`

参数: 传入存储数据的数组的首地址以及数组大小

功能: 通过层次遍历来构建二叉树

返回值: 返回二叉树的头结点

◆ `void preOrderTraverse(TreeNodePtr root)`

参数: 传入二叉树的根节点

功能: 打印输出二叉树的前序遍历序列

返回值: 无返回值

◆ `void inOrderTraverse(TreeNodePtr root)`

参数: 传入二叉树的根节点

功能：打印输出二叉树的中序遍历序列

返回值：无返回值

◆ void postOrderTraverse(TreeNodePtr root)

参数：传入二叉树的根节点

功能：打印输出二叉树的后序遍历序列

返回值：无返回值

◆ int maxPathSum(TreeNodePtr root)

参数：传入二叉树的根节点

功能：求取二叉树的最大路径和

返回值：返回二叉树的最大路径和

◆ int sumOfLeftLeaves(TreeNodePtr root)

参数：传入二叉树的根节点

功能：求取二叉树的所有左子叶权重之和

返回值：返回二叉树的所有左子叶权重之和

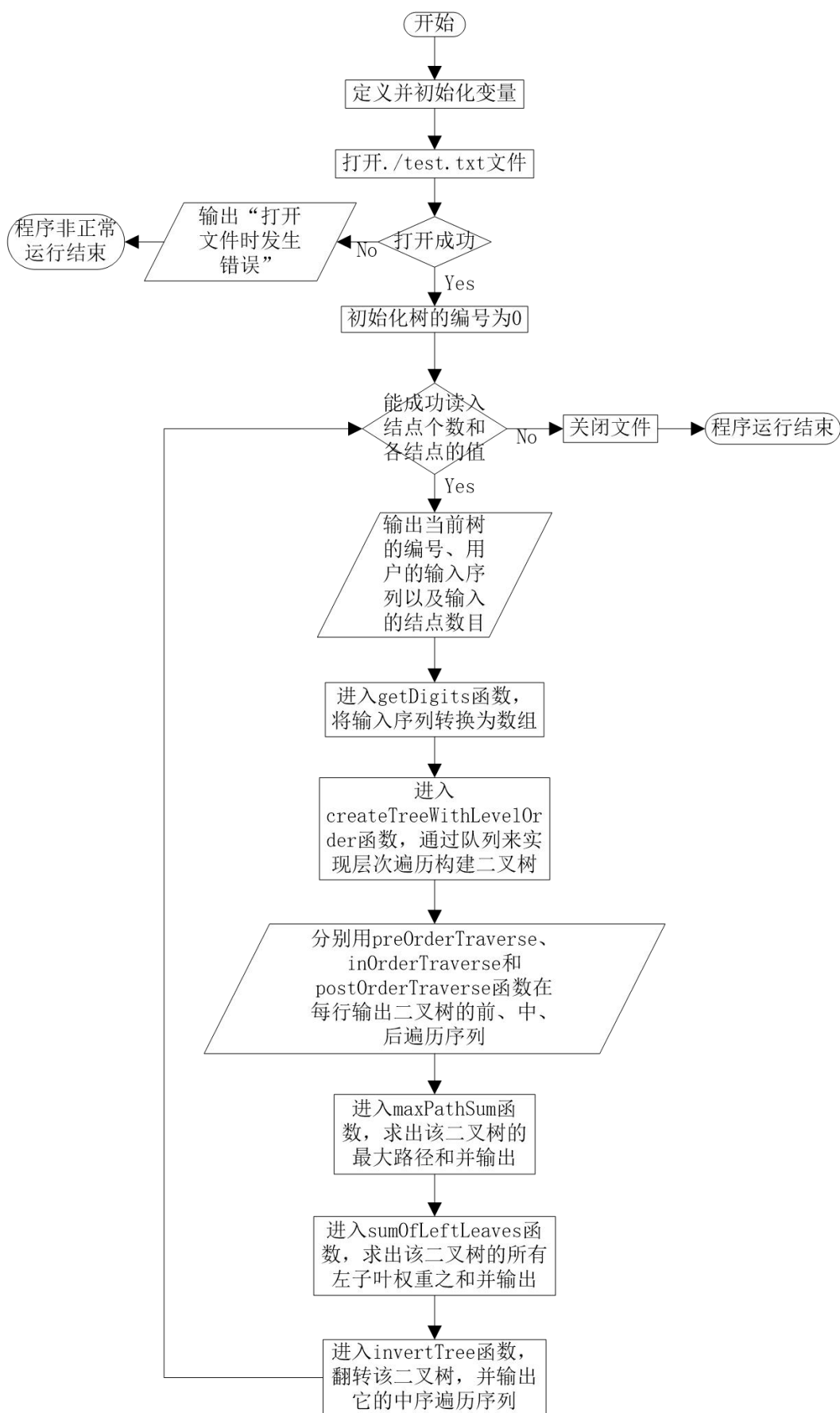
◆ TreeNodePtr invertTree(TreeNodePtr root)

参数：传入二叉树的根节点

功能：求取二叉树的镜像

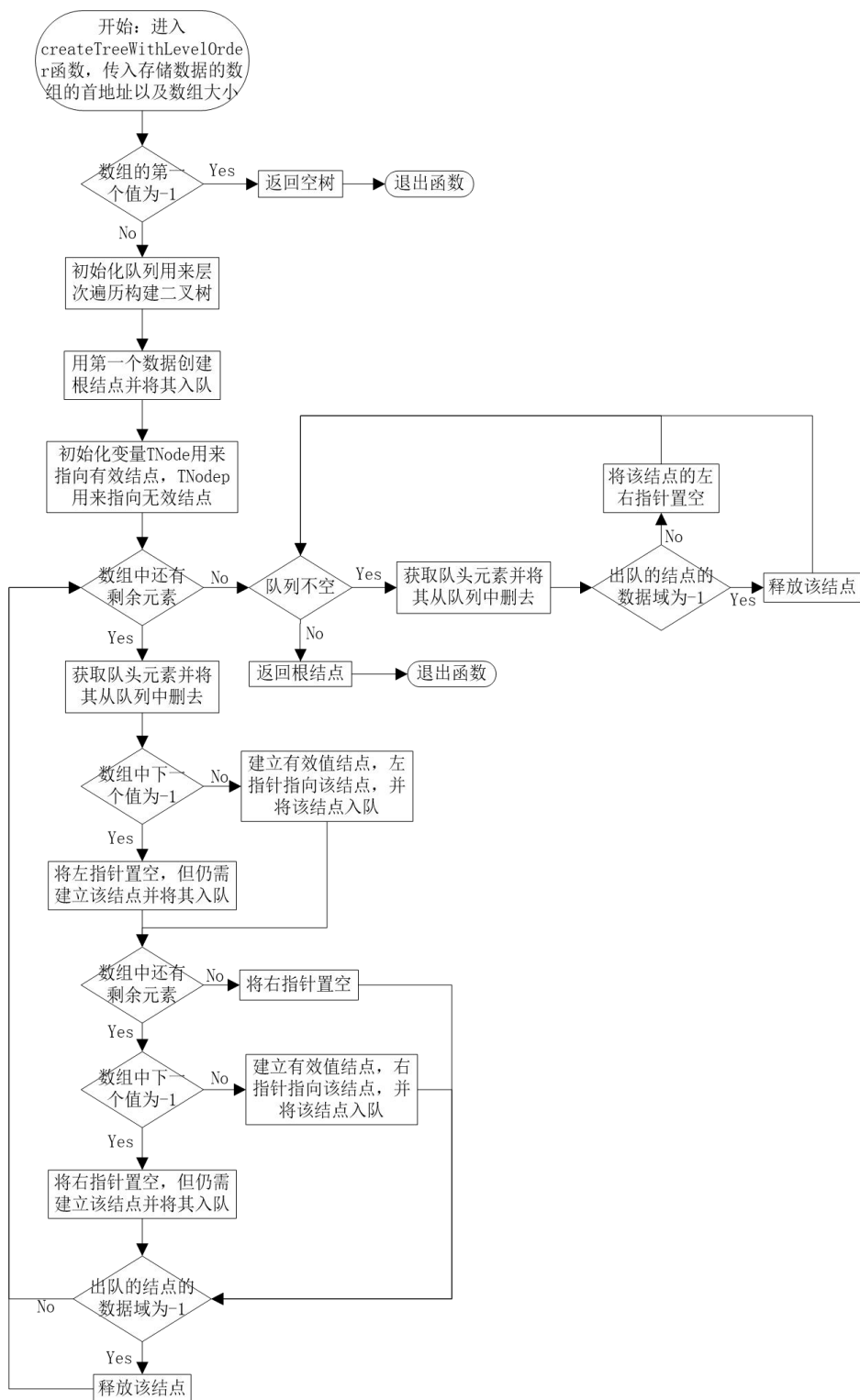
返回值：返回翻转后的二叉树的根节点

2.3 程序整体流程

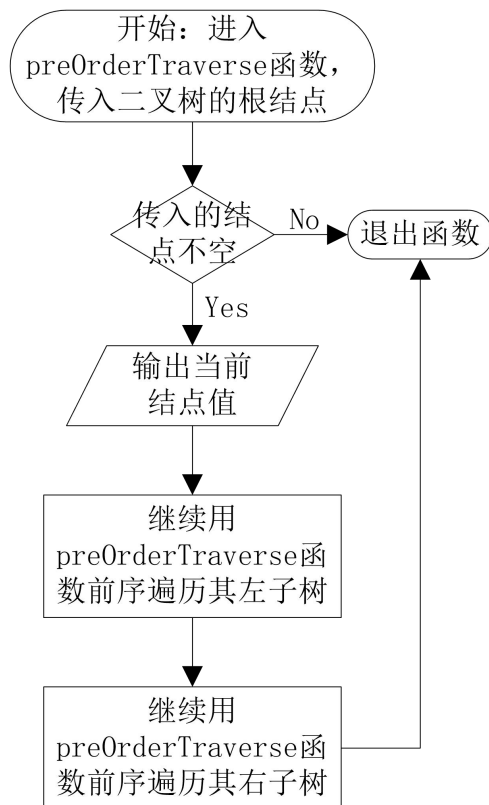


核心算法流程:

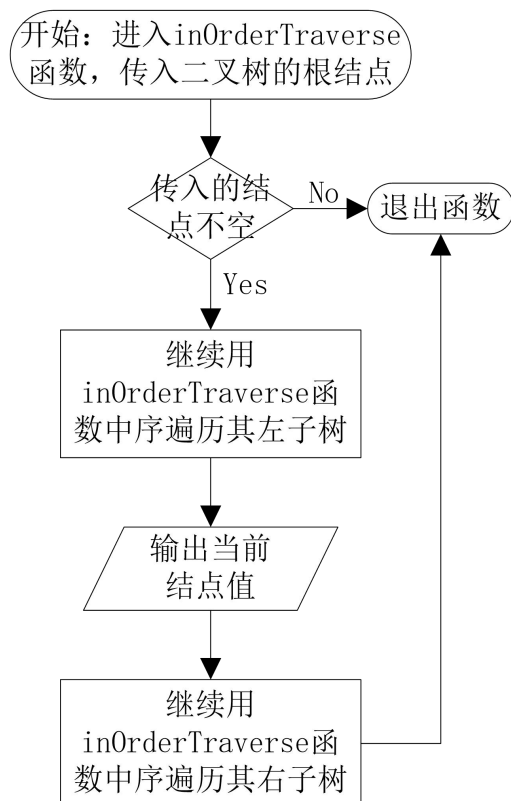
- ◆ `TreeNodePtr createTreeWithLevelOrder(int *data, int size)`



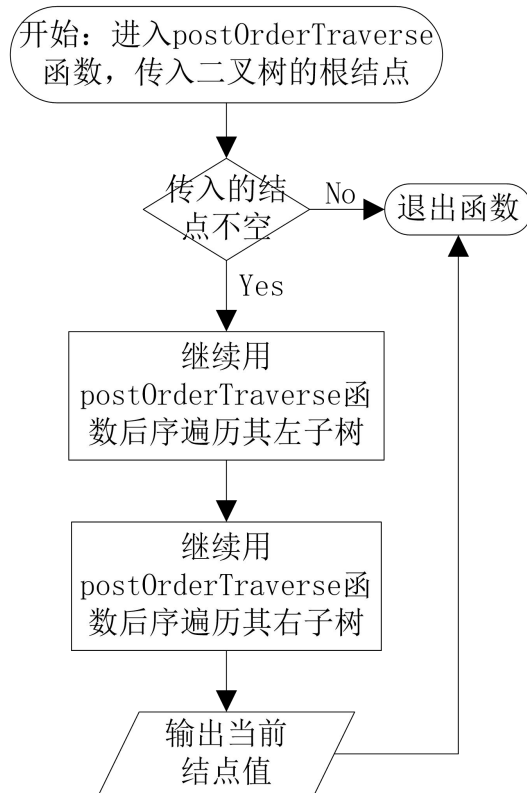
◆ void preOrderTraverse(TreeNodePtr root)



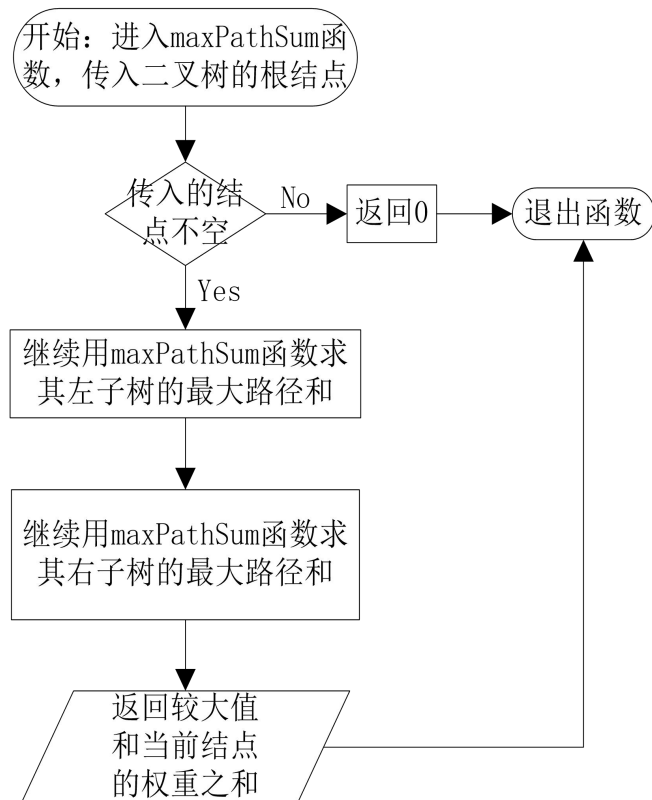
◆ void inOrderTraverse(TreeNodePtr root)



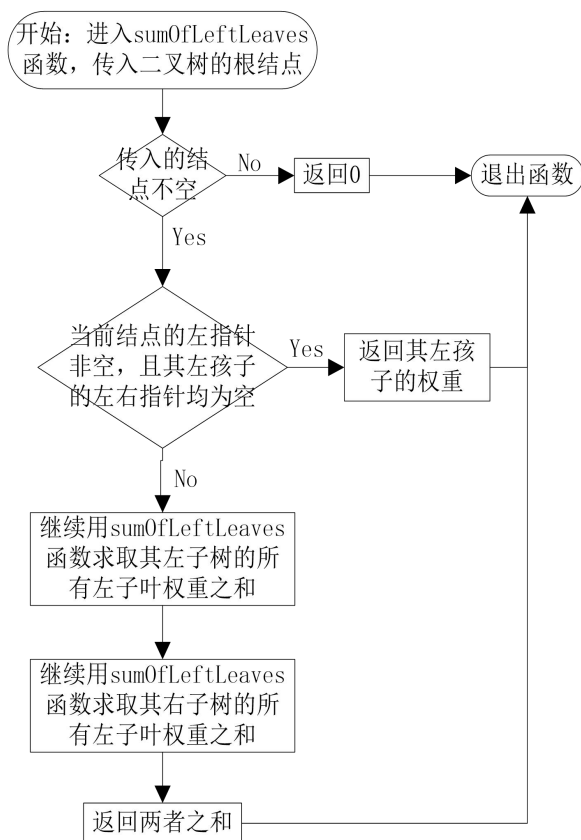
◆ void postOrderTraverse(TreeNodePtr root)



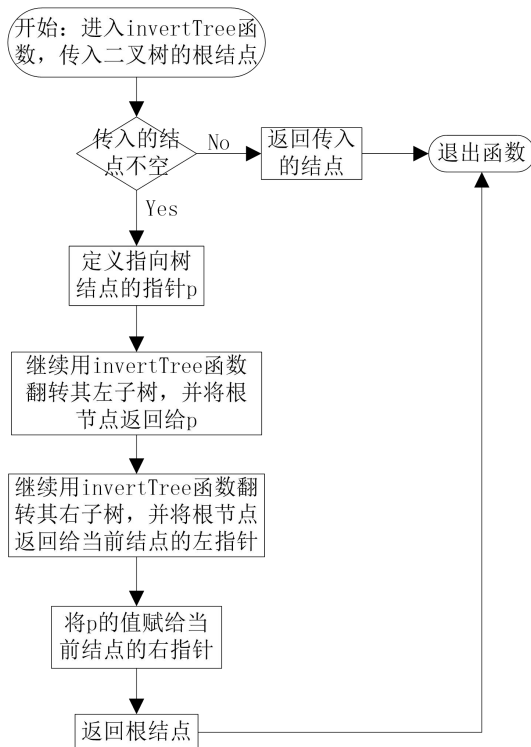
◆ int maxPathSum(TreeNodePtr root)



◆ int sumOfLeftLeaves(TreeNodePtr root)



◆ TreeNodePtr invertTree(TreeNodePtr root)



三、用户手册

输入数据的方式以及实现各种功能的操作方式：

用户在输入时，用每两行数据来表示一棵二叉树，第一行只有一个数据，表示要输入的结点个数；第二行按层次遍历输入每个节点的值，数据个数为第一行输入的值，两个数据之间用空格隔开，注意每一层的空结点也需要输入，用#表示（也算作一个数据）。

对于用户输入的每一棵二叉树，程序会从 0 开始给它们编号，并进行如下的操作：

首先，在第一行中，程序会输出 “Case ” 以及当前树的编号，然后输出 “, data: ” 以及用户的输入序列（即每棵树的第二行输入数据），接着输出 “, nodes number: ” 以及输入的结点数目（即每棵树的第一行输入数据）。

然后，程序进入第一部分，在第二行输出 “Answer for task 1 is:”。在第三行输出 “preOrderTraverse is:” 以及该树的前序遍历序列；在第四行输出 “inOrderTraverse is:” 以及该树的中序遍历序列；在第五行输出 “postOrderTraverse is:” 以及该树的后序遍历序列。（若为空树，则不输出）

程序进入第二部分，在第六行输出 “Answer for task 2 is: ” 以及该二叉树的最大路径和。

程序进入第三部分，在第七行输出 “Answer for task 3 is: ” 以及该二叉树的所有左子叶权重之和。

程序进入第四部分，在第八行输出 “inOrderTraverse for task 4 is:” 以及

该二叉树的镜像（用中序遍历序列输出）。

四、四、结果

```
C:\Users\lenovo\Desktop\experiment3\bin\Debug\experiment3.exe
Case 0, data: #, nodes number: 1
Answer for task 1 is:
preOrderTraverse is:
inOrderTraverse is:
postOrderTraverse is:
Answer for task 2 is : 0
Answer for task 3 is : 0
inOrderTraverse for task 4 is:

Case 1, data: 9 8 7 6 # 5 # 4 # # # 3 #, nodes number: 14
Answer for task 1 is:
preOrderTraverse is:9 8 6 4 7 5 3
inOrderTraverse is:4 6 8 9 5 3 7
postOrderTraverse is:4 6 8 3 5 7 9
Answer for task 2 is : 27
Answer for task 3 is : 4
inOrderTraverse for task 4 is:7 3 5 9 8 6 4

Case 2, data: 9 8 # # 7 # # # 6 # # # # # # # # 5, nodes number: 21
Answer for task 1 is:
preOrderTraverse is:9 8 7 6 5
inOrderTraverse is:8 6 5 7 9
postOrderTraverse is:5 6 7 8 9
Answer for task 2 is : 35
Answer for task 3 is : 0
inOrderTraverse for task 4 is:9 7 5 6 8

Case 3, data: 9 8 # 7 # # # 6 # # # # # # # # 5, nodes number: 19
Answer for task 1 is:
preOrderTraverse is:9 8 7 6 5
inOrderTraverse is:7 6 5 8 9
postOrderTraverse is:5 6 7 8 9
Answer for task 2 is : 35
Answer for task 3 is : 0
inOrderTraverse for task 4 is:9 8 5 6 7

Process returned 0 (0x0)   execution time : 0.025 s
Press any key to continue.
```

五、总结

该实验涉及的数据结构有链式存储的二叉树以及队列，涉及的算法主要是层

次遍历建立二叉树、前序、中序、后序遍历输出二叉树、深度优先遍历二叉树、递归等。

在这次实验中，我在利用队列层次遍历建立二叉树这一部分耗时较久，主要是不太熟悉题目所给的建立方式。开始遇到空结点时，我并未将其入队，导致后续数据的层数错位，后来我修改了代码，将空结点同样入队，只是不再接到二叉树上，有效地解决了问题。

此外，在递归的构造上（主要是递归的终止条件）我也花了一些时间思考。经过几个递归函数的练习，我对于递归的构造也渐渐熟悉了。

通过这次实验，我熟悉了树的存储结构和基本操作，也将理论课中学到的算法付诸了实践，收获很多。在这次实验中，我较快地理解了助教所给的函数（其中的出队函数和我们平时所常用的写法不同，我在自己写程序前发现了这一点，从而避免了写完整个程序再进行找 bug 的过程），完成速度相较于上次有了很大的进步。