

数据结构实验报告

姓名： 杨家玺 学号： U201717007 班级： 软工 1703 班

2018. 12. 16

实验五 通过遍历重建二叉树、基于队列的二叉树层序遍历

一、实验描述

1. 给出一棵二叉树的先序(或后序)遍历结果, 以及中序遍历结果, 如何构造这棵树? 假定遍历结果以数组方式输入, 请写出相应函数, 判断是否存在生成同样遍历结果的树, 如果存在, 构造这棵树。
2. 二叉树的层序遍历。使用队列作为辅助存储, 按树的结点的深度, 从根开始依次访问所有结点。

二、实验环境

1. 开发环境: OS X
2. IDE: VSCode
3. 编译器: Clang 9.1.0 Apple LLVM
4. C 标准: C11

三、实验之前

考虑到形象直观地展示树结构，我编写了一个在控制台打印输出二叉树的函数 `TreePlot(Tree T, char **format, int width)`，以便更好地展示实验结果。

效果展示:

1. 随机构建一棵50个元素的 **Avl** 树，节点 $0 \leq x \leq 100$

[illegible]

- ## 2. 顺序插入 ASCII 码在33~126范围内的所有字符

[illegible]

三、问题分析

- ### 1. 通过遍历重建二叉树

对于四种遍历（先序、中序、后序、层序），只要给出的两个遍历中含有

中序遍历，则可唯一还原成一棵二叉树（如果遍历正确）。

大致思路：通过另外一种遍历确定根节点，从而把中序遍历划分为左子树遍历串+树根+右子树遍历串，然后对两个子树的遍历串使用同样的方法进行构建。最后将左子树，树根和右子树归入一个新建的节点，这便是算法的框架。

2. 二叉树的层序遍历

首先将树根节点入队，然后开始进行基于队列的广度优先搜索：

0：如果队列不为空：

(1) 队首元素出队，赋值给临时变量 Tmp

(2) 输出 Tmp 所指节点存储的值

(3) 将 Tmp 的非空左右子树分别入队

(4) 返回 0

四、算法实现

1. 通过遍历重建二叉树

//通过中序遍历和先序遍历恢复树

```
Tree InPreBuild(const char* InOrder, const char* PreOrder)
{
    char Root = PreOrder[0];
    int RootIdx = FindChar(InOrder, Root);
    int Left_n = RootIdx;
    int Right_n = strlen(InOrder) - RootIdx - 1;
    Tree LeftTree = NULL;
    Tree RightTree = NULL;
    if (Left_n > 0)
    {
        char* Left_In = StrCopy(InOrder, Left_n);
        char* Left_Pre = StrCopy(&PreOrder[1], Left_n);
        if (strlen(Left_In) > 1)
            LeftTree = InPreBuild(Left_In, Left_Pre);
        else
            LeftTree = CreateNode(NULL, Left_Pre[0], NULL);
        free(Left_In);
        free(Left_Pre);
    }
    if (Right_n > 0)
    {
        char* Right_In = StrCopy(&InOrder[RootIdx + 1], Right_n);
        char* Right_Pre = StrCopy(&PreOrder[RootIdx + 1], Right_n);
        if (strlen(Right_In) > 1)
            RightTree = InPreBuild(Right_In, Right_Pre);
        else
            RightTree = CreateNode(NULL, Right_Pre[0], NULL);
        free(Right_In);
        free(Right_Pre);
    }
    return CreateNode(LeftTree, Root, RightTree);
}
```

//通过中序遍历和后序遍历恢复树

```
Tree InPostBuild(const char* InOrder, const char* PostOrder)
{
    char Root = PostOrder[strlen(PostOrder) - 1];
    int RootIdx = FindChar(InOrder, Root);
    int Left_n = RootIdx;
```

```

int Right_n = strlen(InOrder) - RootIdx - 1;
Tree LeftTree = NULL;
Tree RightTree = NULL;
if (Left_n > 0)
{
    char* Left_In = StrCopy(InOrder, Left_n);
    char* Left_Post = StrCopy(PostOrder, Left_n);
    if (strlen(Left_In) > 1)
        LeftTree = InPostBuild(Left_In, Left_Post);
    else
        LeftTree = CreateNode(NULL, Left_Post[0], NULL);
    free(Left_In);
    free(Left_Post);
}
if (Right_n > 0)
{
    char* Right_In = StrCopy(&InOrder[RootIdx + 1], Right_n);
    char* Right_Post = StrCopy(&PostOrder[RootIdx], Right_n);
    if (strlen(Right_In) > 1)
        RightTree = InPostBuild(Right_In, Right_Post);
    else
        RightTree = CreateNode(NULL, Right_Post[0], NULL);
    free(Right_In);
    free(Right_Post);
}
return CreateNode(LeftTree, Root, RightTree);
}

// 根据 InOrder 提取 LevelOrder
char* FixLevel(const char* LevelOrder, const char* InOrder)
{
    int size = strlen(InOrder);
    char* res = malloc(sizeof(char) * (size + 1));
    int cnt = 0;
    int LO_len = strlen(LevelOrder);
    for (int i = 0; i < LO_len; i++)
    {
        if (FindChar(InOrder, LevelOrder[i]) != -1)
        {
            res[cnt++] = LevelOrder[i];
        }
    }
    res[cnt] = '\0';
    return res;
}

//通过中序遍历和层序遍历恢复树
Tree InLevelBuild(const char* InOrder, const char* LevelOrder)
{
    char Root = LevelOrder[0];
    int RootIdx = FindChar(InOrder, Root);
    int Left_n = RootIdx;
    int Right_n = strlen(InOrder) - RootIdx - 1;
    Tree LeftTree = NULL;
    Tree RightTree = NULL;
    if (Left_n > 0)
    {
        char* Left_In = StrCopy(InOrder, Left_n);
        char* Left_Level = FixLevel(LevelOrder, Left_In);
        if (strlen(Left_In) > 1)
        {
            LeftTree = InLevelBuild(Left_In, Left_Level);
        }
        else
            LeftTree = CreateNode(NULL, Left_Level[0], NULL);
        free(Left_In);
        free(Left_Level);
    }
    if (Right_n > 0)
    {
        char* Right_In = StrCopy(&InOrder[RootIdx + 1], Right_n);
        char* Right_Level = FixLevel(LevelOrder, Right_In);
        if (strlen(Right_In) > 1)
        {
            RightTree = InLevelBuild(Right_In, Right_Level);
        }
        else
            RightTree = CreateNode(NULL, Right_Level[0], NULL);
        free(Right_In);
        free(Right_Level);
    }
    return CreateNode(LeftTree, Root, RightTree);
}

```

2. 二叉树的层序遍历

```

// format : 输出格式
void LevelOrderTreeWalk(Tree tree, const char* format)
{
    Queue queue = InitQueue(NULL);
    InsertLast(tree, queue);
    TPosition Tmp = NULL;
    while (!IsQueueEmpty(queue))
    {

```

```

    Tmp = (TPosition)(RemoveFirst(queue));
    printf(format, Tmp->Element);
    if (Tmp->Left != NULL)
        InsertLast(Tmp->Left, queue);
    if (Tmp->Right != NULL)
        InsertLast(Tmp->Right, queue);
}
printf("\n");
DeleteQueue(queue);
}

```

五、实验结果与分析

1. 通过遍历重建二叉树

中序：ABCDEFHGHIJKLM

(1) 先序：JDBACFEHGIKLM

(2) 后序：ACBEGIHFDMLKJ

(3) 层序：JDKBFLACEHMG I

运行结果均为：

```

-----[ Print : Tree Plot ]-----
Print Lines : 9, Console Width : 109
final width: 39

          <J>
        +-----+
       <D>      <K>
      +-----+ +---+
     <B>      <F>      <L>
    +-----+ +---+ +---+
   <A> <C> <E> <H> <M>
               +---+
              <G> <I>

-----[ End ]-----

```

2. 二叉树的层序遍历

树：向一棵 **Avl** 树依次插入字母 **A~Z**

运行结果：

```

-----[ Print : Tree Plot ]-----
Print Lines : 9, Console Width : 133
final width: 78

          <P>
        +-----+
       <H>      <T>
      +-----+ +-----+
     <D>      <L>      <R>      <X>
    +-----+ +-----+ +-----+ +-----+
   <B>      <F>      <J>      <N>      <Q>      <S>      <V>      <Y>
  +-----+ +-----+ +-----+ +-----+ +-----+ +-----+ +-----+ +-----+
 <A> <C> <E> <G> <I> <K> <M> <O> <U> <W> <Z>

-----[ End ]-----

-----[ Level Order Traversal ]-----
P H T D L R X B F J N Q S V Y A C E G I K M O U W Z
-----[ End ]-----

```