

数据结构与算法

Data Structures and Algorithms

谢昊

xiehao@cuz.edu.cn

第二章

半线性结构 Semi-Linear Structures

大纲

1. 二叉树

二叉树的遍历

2. 小结

表 1:线性结构的优势与不足

	顺序列表	链式列表
访问元素 增删元素	O(1) $O(n)$	O(n) $O(1)$

表 1: 线性结构的优势与不足

	顺序列表	链式列表
访问元素 增删元素	O(1) $O(n)$	O(n) $O(1)$

半线性结构: 可去二者之糟粕, 取二者之精华

二叉树

二叉树

二叉树 (binary tree)

- 度不大于 2 的有序树
- 子结点可按左右区分

将树转化为二叉树

- 令长子为左子结点、首个兄弟为右子结点
- 任何树均可按此法转化为二叉树
- 因二叉树的表示与运算相对方便,故树的问题均可转化为二叉树形式进行研究

二叉树

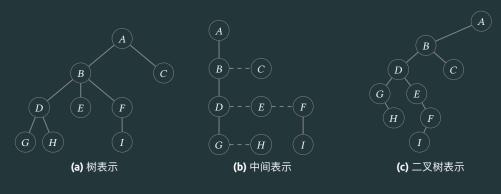


图 1: 将树转化为二叉树

遍历 (traversal)

- 按某种约定顺序访问半线性结构中的所有结点
- 每个结点均被且仅被访问1次
- 意义: 使半线性结构转化为线性结构
- 两类常见遍历方式:深度优先与广度优先
- 前者可按访问根结点的次序区分
 - 先序 (preorder) 遍历: 根结点 ⇒ 子树序列¹
 - 中序 (inorder) 遍历²: 左子树 ⇒根结点 ⇒ 右子树
 - **后序 (postorder) 遍历**: 子树序列 ⇒<mark>根</mark>结点
- ・ 后者包括层序 (level order) 遍历

¹按顺序遍历每个子树,遍历方式亦为递归相同遍历方式,其余类同 <u>²仅针对二</u>叉树

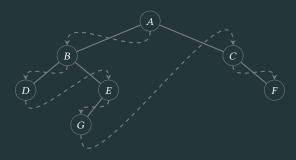


图 2: 二叉树的先序遍历示例: $A \to B \to D \to E \to G \to C \to F$

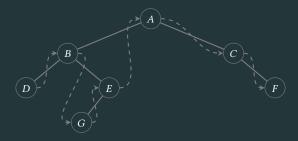


图 3: 二叉树的中序遍历示例: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$



图 4: 二叉树的后序遍历示例: $D \to G \to E \to B \to F \to C \to A$

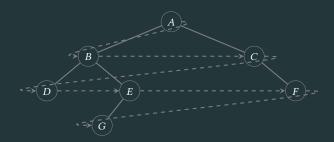


图 5: 二叉树的层序遍历示例: $A \to B \to C \to D \to E \to F \to G$

二叉树遍历性质甲

• 由先序遍历与中序遍历可推出后序遍历

二叉树遍历性质甲

• 由先序遍历与中序遍历可推出后序遍历

证明

- 1. 由先序遍历性质可找出根结点
- 2. 由中序遍历性质可找出左右子树

先序: 根 左子树 右子树

中序: 左子树 根 右子树

图 6: 先序 + 中序 ⇒ 后序

- 已知先序: $A \rightarrow B \rightarrow D \rightarrow E \rightarrow G \rightarrow C \rightarrow F$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求后序



图 7: 示例过程: 先序 + 中序 ⇒ 后序

- 已知先序: $A \to B \to D \to E \to G \to C \to F$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求后序



图 7: 示例过程: 先序 + 中序 ⇒ 后序

- 已知先序: $A \to B \to D \to E \to G \to C \to F$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求后序

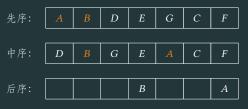


图 7: 示例过程: 先序 + 中序 ⇒ 后序

- 已知先序: $A \rightarrow B \rightarrow D \rightarrow E \rightarrow G \rightarrow C \rightarrow F$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求后序

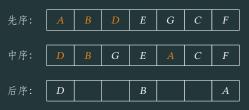


图 7: 示例过程: 先序 + 中序 ⇒ 后序

- 已知先序: $A \rightarrow B \rightarrow D \rightarrow E \rightarrow G \rightarrow C \rightarrow F$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求后序

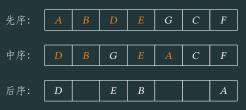


图 7: 示例过程: 先序 + 中序 ⇒ 后序

- 已知先序: $A \rightarrow B \rightarrow D \rightarrow E \rightarrow G \rightarrow C \rightarrow F$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求后序



图 7: 示例过程: 先序 + 中序 ⇒ 后序

- 已知先序: $A \rightarrow B \rightarrow D \rightarrow E \rightarrow G \rightarrow C \rightarrow F$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求后序

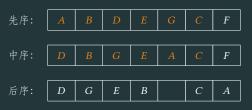


图 7: 示例过程: 先序 + 中序 ⇒ 后序

- 已知先序: $A \rightarrow B \rightarrow D \rightarrow E \rightarrow G \rightarrow C \rightarrow F$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求后序

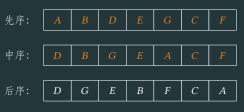


图 7: 示例过程: 先序 + 中序 ⇒ 后序

二叉树遍历性质乙

• 由后序遍历与中序遍历可推出先序遍历

二叉树遍历性质乙

• 由后序遍历与中序遍历可推出先序遍历

证明

1. 与性质甲类似,略

后序: 左子树 右子树 根

中序: 左子树 根 右子树

图 8: 后序 + 中序 ⇒ 先序

- 已知后序: $D \to G \to E \to B \to F \to C \to A$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求先序



图 9: 示例过程: 后序 + 中序 ⇒ 先序

- 已知后序: $D \to G \to E \to B \to F \to C \to A$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求先序

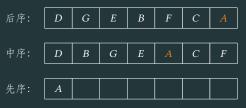


图 9: 示例过程: 后序 + 中序 ⇒ 先序

- 已知后序: $D \to G \to E \to B \to F \to C \to A$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求先序

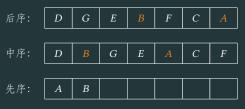


图 9: 示例过程: 后序 + 中序 ⇒ 先序

- 已知后序: $D \to G \to E \to B \to F \to C \to A$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求先序



图 9: 示例过程: 后序 + 中序 ⇒ 先序

- 已知后序: $D \to G \to E \to B \to F \to C \to A$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求先序



图 9: 示例过程: 后序 + 中序 ⇒ 先序

- 已知后序: $D \to G \to E \to B \to F \to C \to A$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求先序



图 9: 示例过程: 后序 + 中序 ⇒ 先序

- 已知后序: $D \to G \to E \to B \to F \to C \to A$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求先序



图 9: 示例过程: 后序 + 中序 ⇒ 先序

- 已知后序: $D \to G \to E \to B \to F \to C \to A$
- 已知中序: $D \to B \to G \to E \to A \to C \to F$
- 求先序

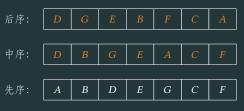


图 9: 示例过程: 后序 + 中序 ⇒ 先序

二叉树遍历性质丙

• 由先序遍历与后序遍历不可推出中序遍历

二叉树遍历性质丙

• 由先序遍历与后序遍历不可推出中序遍历

证明

1. 当根结点度为1时无法区分左右子树

卡序: 根 左子树 ? 右子树

后序: 左子树 ? 右子树 根

图 10: 先序 + 后序 ⇒ 中序

二叉树深度优先遍历的递归实现³

```
void traverse_inorder(
    BinaryTreeNode *p,
    Visit v) {
    if (!p) {
        return; // 递归出口
    }
    traverse_inorder(p->left, v);
    v(p->data);
    traverse_inorder(p->right, v);
}
```

```
void traverse_postorder(
    BinaryTreeNode *p,
    Visit v) {
    if (!p) {
        return; // 過月出口
    }
    traverse_postorder(p->left, v);
    traverse_postorder(p->right, v);
    v(p->data);
}
```

³须事先定义: typedef void (*Visit)(DataType);

二叉树广度优先遍历的非递归实现

- 用队列对每层结点按顺序缓存
- 根结点首先入队
- 当结点出队时均将其子树按顺序入队
- 当队列空时结束

```
void traverse_binary_tree_level_order(
            BinaryTreeNode *p, Visit v) {
        LinkedQueue *buffer = create_linked_queue();
        if (!buffer) { return; }
        push_linked_queue(buffer, p);
        while (!empty linked queue(buffer)) {
            pop linked queue(buffer, (DataType *)(&p));
            v(p->data):
            if (p->left) {
                push linked queue(buffer. p->left):
            if (p->right) {
                push_linked_queue(buffer, p->right);
14
        destroy linked queue(buffer);
```

应用:表达式树

- 考虑仅包括二元运算的表达式
- 可将运算符作为根结点,左右操作数分别为左右子结点
- 操作数为叶结点,运算符为非叶结点
- 如此可将表达式转换为二叉树
- 前/中/后缀表达式分别对应二叉树的先/中/后序遍历

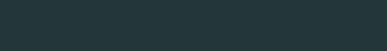
例:表达式树

- 前缀表达: + A / B C * D E
- 中缀表达: A B / C + D * E
- 后缀表达: ABC / DE*+



图 11: 表达式树示例

未完待续 . . .



小结

小结

•

