

# 数据结构 作业4

王华强 2016K8009929035

第6章树和二叉树： 6.2, 6.5, 6.18, 6.20, 6.31; 6.33, 6.34, 6.37, 6.43, 6.48, 6.49, 6.51, 6.58, 6.65, 6.71

## 第4章：

### 6.2 一棵度为2的树与一棵二叉树有何区别？

度为2的树各个非叶子节点的 $\text{degree}=2$ , 而二叉树的每个节点 $\text{degree}$ 可以为0,1,2

### 6.5 已知一棵深度为 $k$ 的树中有 $n_1$ 个度为1的结点, $n_2$ 个度为2的结点, ..., $n_k$ 个度为 $k$ 的结点, 问该树中有多少个叶子结点？

$\text{degree}(\text{sum}) = n_1 + 2n_2 + \dots + kn_k = \text{总节点数} - 1(\text{root})$ ; 非叶节点数:  $n_1 + n_2 + \dots + n_k$ ; 叶节点数:  $n_2 + 2n_3 + \dots + (k-1)n_k + 1$ ;

### 6.18 试讨论, 能否在一棵中序全线索二叉树上查找给定结点 $p$ 在后序序列中的后继。

在后序序列中,  $p$ 的后继结点有3类可能:

```
graph TD;
  3_middle --> 1_left
  3_middle --> 2_right
  1_left --> 1_left_left
  1_left --> 1_left_leaf
  1_left_leaf --> 2_right_left
  2_right --> 3_middle
  2_right --> 2_right_left
```

$p=1 \rightarrow p.\text{next}=2.\text{left}$

$p=2 \rightarrow p.\text{next}=3$

$p=3=\text{root} \rightarrow p.\text{next}=\text{null}$

分类讨论如下:

- 对于 $\text{root} \rightarrow$ 没有后继
- 对于某个节点的左子节点 $\rightarrow$ 后继为右子树的最左节点
- 对于某个节点的右子节点 $\rightarrow$ 后继为其父节点

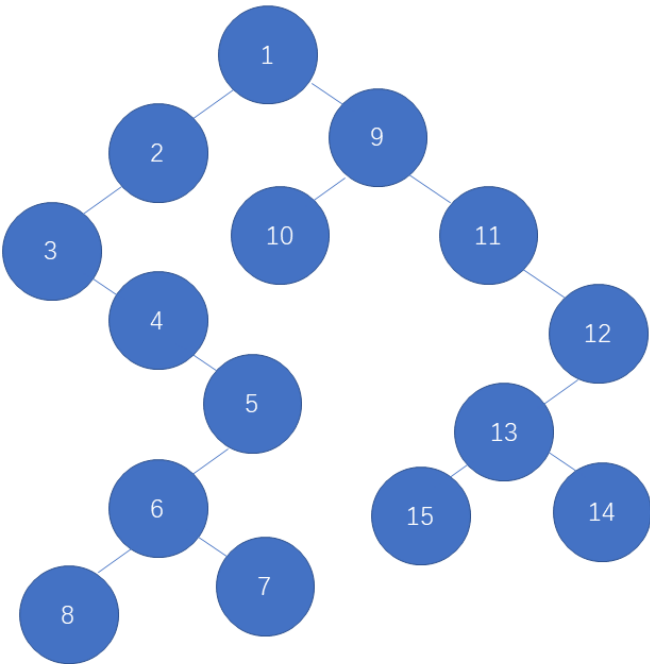
对应着在中序全线索二叉树上寻找:

- 对于某个节点(左子节点)的父节点的右子树的最左节点: 在中序全线索二叉树中依次找到首个左叶子节点即为所求.

- 对于某个节点(是右子节点)的父节点: 在中序全线索二叉树中寻找其前驱节点即可

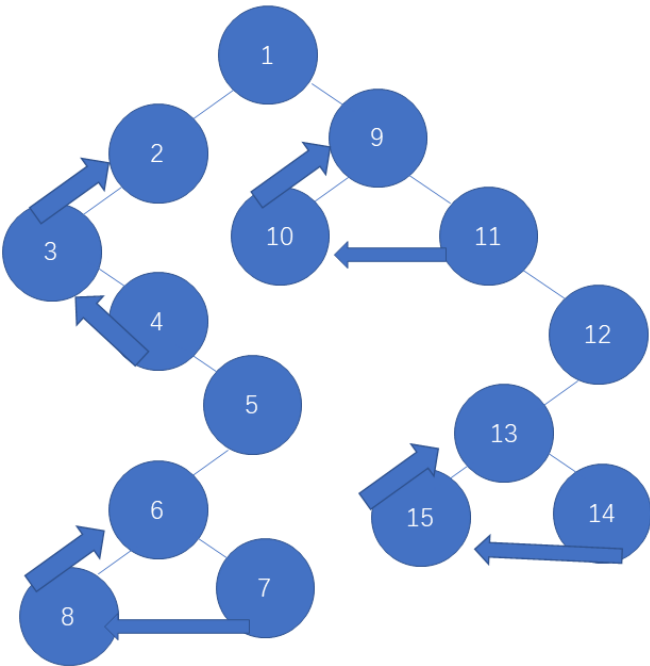
6.20 将下列森林转换为相应的二叉树，并分别按以下说明进行线索化：

转化为二叉树如下：

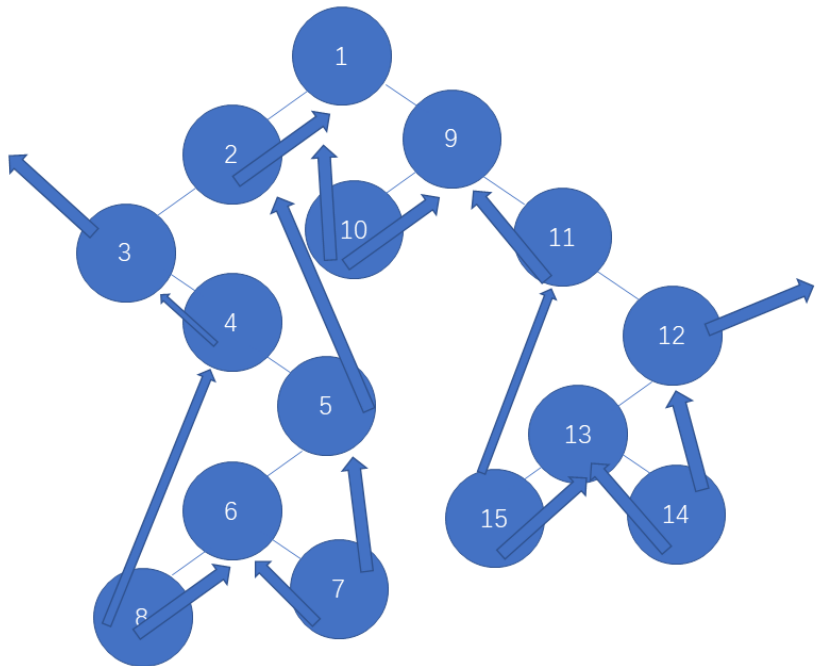


图例: 所有图中的箭头为正常类别的指针, 而额外附加的箭头为线索化指针.

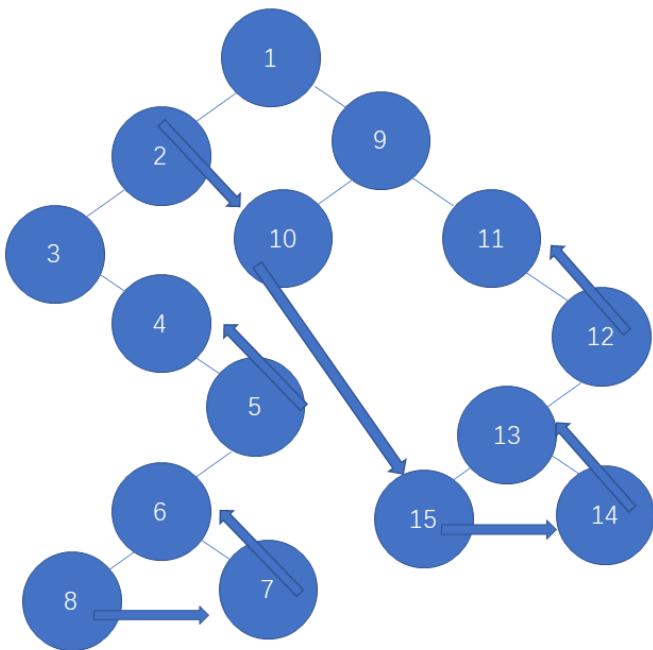
(1)先序前驱线索化：



(2)中序全线索化前驱线索和后继线索：



(3)后序后继线索化。



6.31 证明：由一棵二叉树的先序序列和中序序列可唯一确定这课二叉树。

由先序序列, 可以判断二叉树的根节点root

从而在中序序列中, root左侧的节点在左子树上, root右侧的节点在右子树上

在先序序列中选出这左右子书, 同理可以确定其root

同理可知, 对于树上的任何一点, 由先序序列和中序序列可以唯一确定其左右子节点

从而可以唯一确定二叉树.