

4.1.3 二叉树的遍历

问题的提出

顺着某一条搜索路径巡访二叉树中的结点,使得每个结点均被访问一次,而且仅被访问一次。

常见的遍历方式有:

递归遍历

层次遍历

非递归遍历



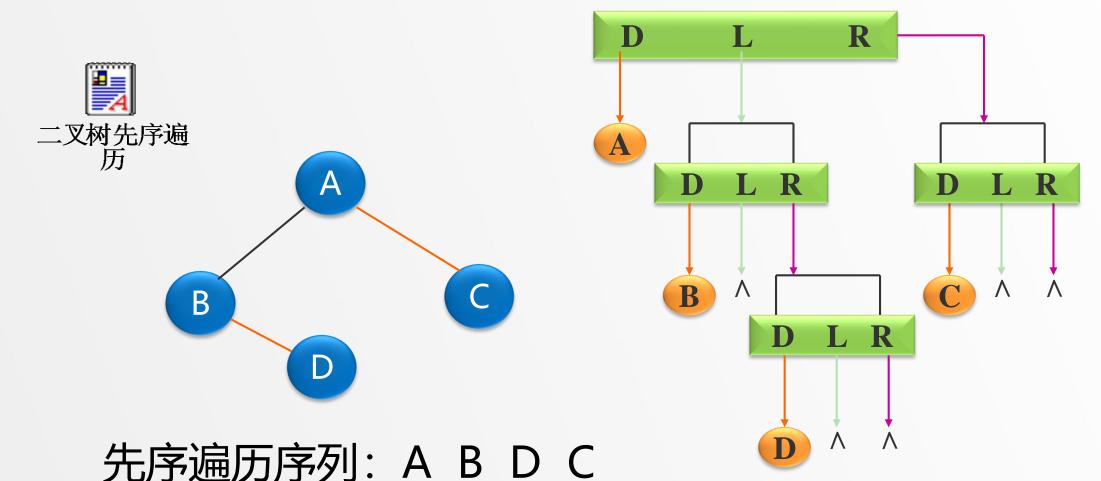
先序遍历算法:

若二叉树非空,则,

- (1) 访问根结点;
- (2) 先序遍历左子树;
- (3) 先序遍历右子树。



二叉树的递归遍历 | 先序遍历DLR





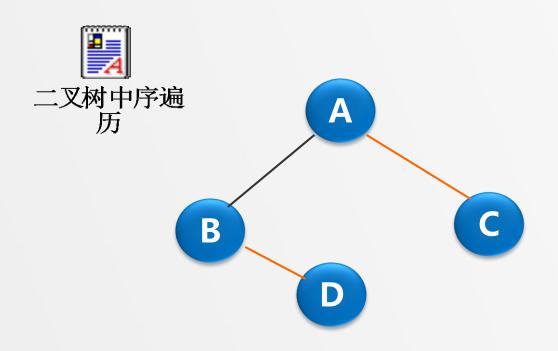
中序遍历算法:

若二叉树非空,则,

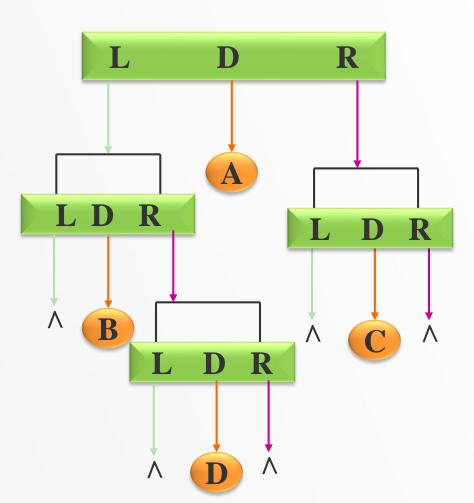
- (1) 中序遍历左子树;
- (2) 访问根结点;
- (3) 中序遍历右子树。



二叉树的递归遍历 | 中序遍历DLR



中序遍历序列: B D A C





后序遍历算法:

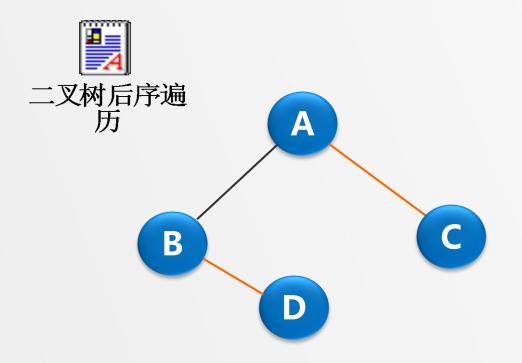
若二叉树非空,则,

- (1) 后序遍历左子树;
- (2) 后序遍历右子树;
- (3) 访问根结点。

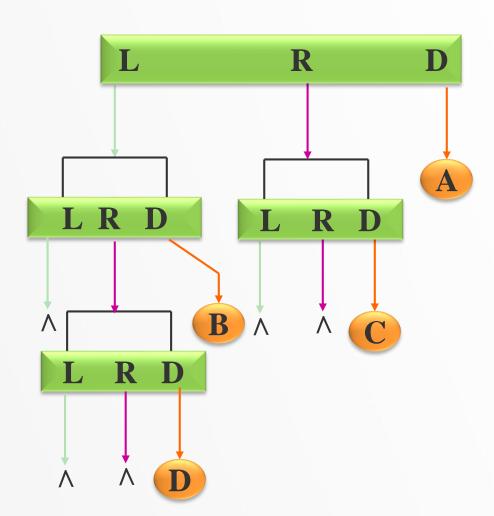




二叉树的递归遍历 | 后序遍历DLR



后序遍历序列: D B C A





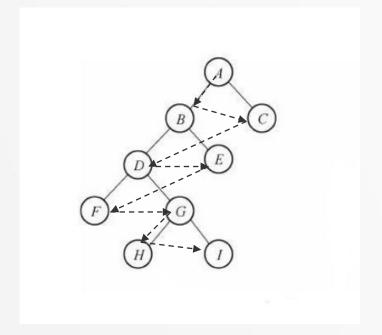
讨论

二叉树是否可以进行从右到左的遍历?如果可以,以上3

个例子的遍历序列是什么?



二叉树的层次遍历







4.1.4 二叉树遍历算法的应用举例

- 1、建立二叉树(先序和中序)
- 2、统计二叉树中叶子结点的个数(先序遍历)
- 3、求二叉树的深度(后序遍历)



思考:

- 1、仅知道二叉树的先序序列能否唯一确定一颗二叉树?
- 2、知道同一颗树的两种不同序列能否唯一的确定一颗二叉树?

例如先序和中序、先序和后序、后序和中序、层次和中序.....



1. 由先序和中序遍历序列建立二叉树

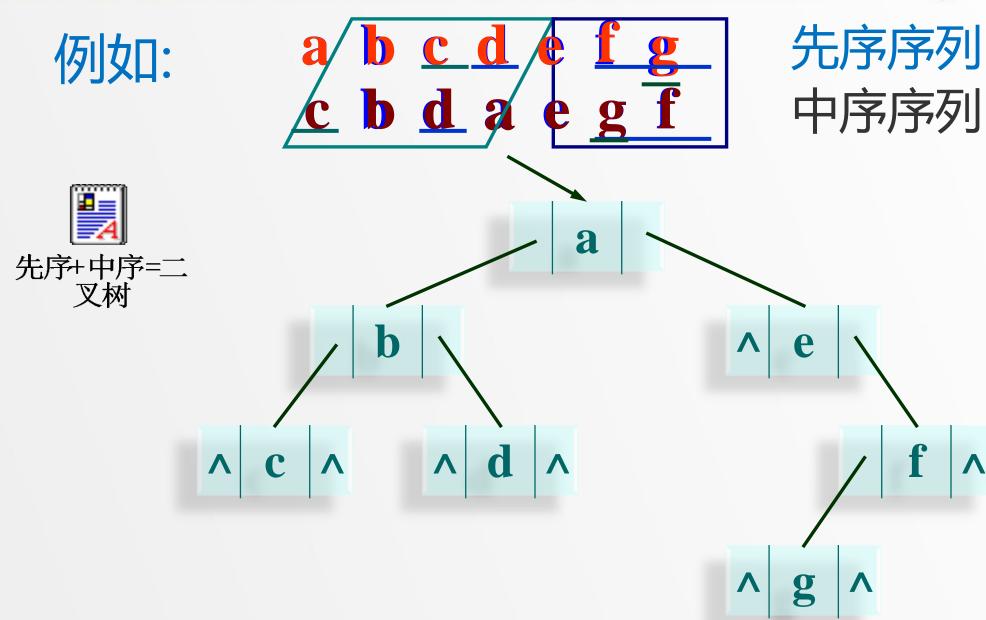
二叉树的先序序列

二叉树的中序序列

根左子树右子树

根右子树







2、二叉树中叶结点统计

先序(中序或后序)遍历二叉树,在遍历过程中查找叶结点,将算法中"访问结点"的操作改为: 判叶结点。





3. 二叉树的深度

空树: 深度=0

左右子树为空:深度=1

其它: 深度=1+max(左子树深度, 右子树深度)

遍历





作业

设一棵二叉树其中序和后序遍历为

中序: BDCEAFHG 后序: DECBHGFA

画出这棵二叉树的逻辑结构,并给出先序遍历结果