

二叉树

中序遍历：观察

e5 - F1

山中只见藤缠树，世上哪见树缠藤
青藤若是不缠树，枉过一春又一春

邓俊辉

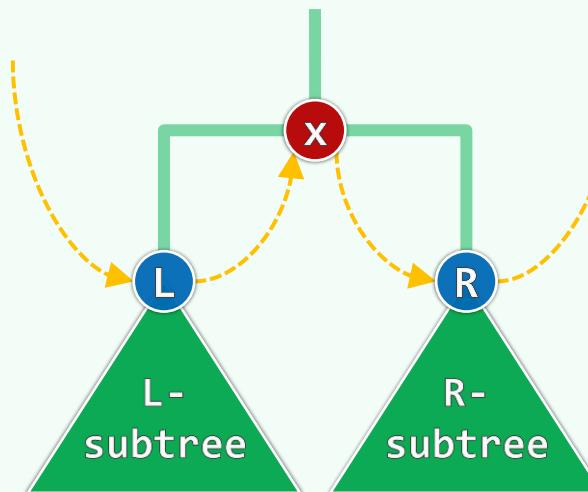
deng@tsinghua.edu.cn

递归实现

❖ 应用：中序输出文件树结构：printBinTree()

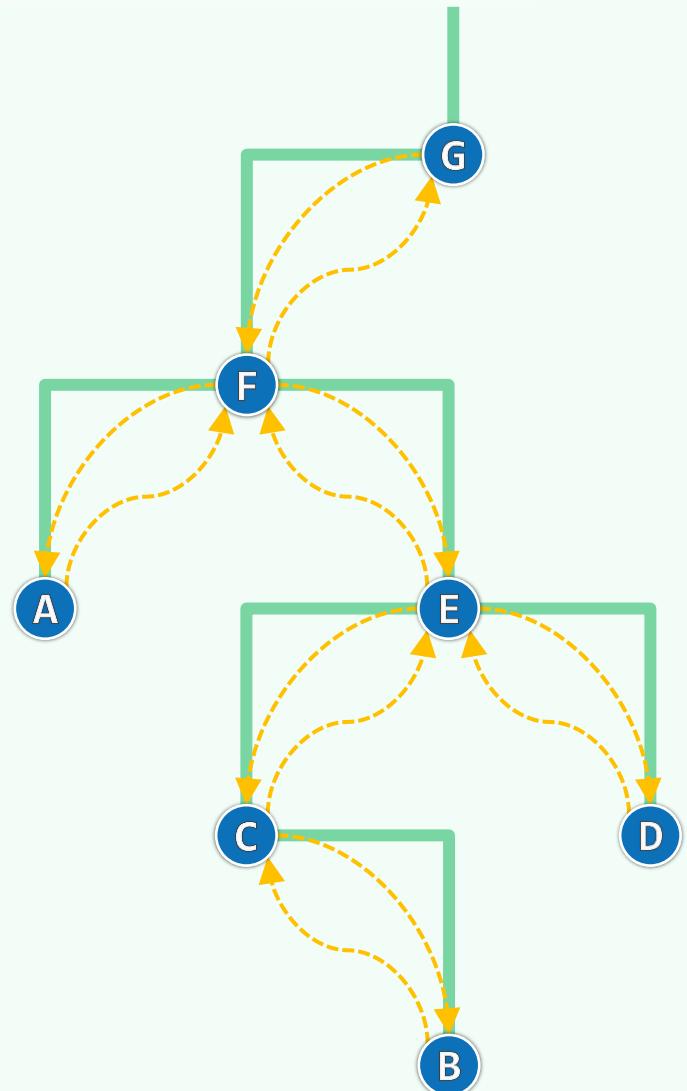
❖ template <typename T, typename VST>

```
void traverse( BinNodePosi(T) x, VST & visit ) {  
    if ( !x ) return;  
  
    traverse( x->lc, visit );  
  
    visit( x->data );  
  
    traverse( x->rc, visit );  
}
```



❖ $T(n) = \mathcal{O}(1) + T(a) + T(n - a - 1) = \mathcal{O}(n)$

❖ 挑战：不依赖递归机制，能否实现中序遍历？如何实现？效率如何？



思路

◆ 难度在于：尽管右子树的递归遍历是尾递归，但左子树却严格地不是

◆ 解决方法：找到第一个被访问的节点，用栈保存其祖先

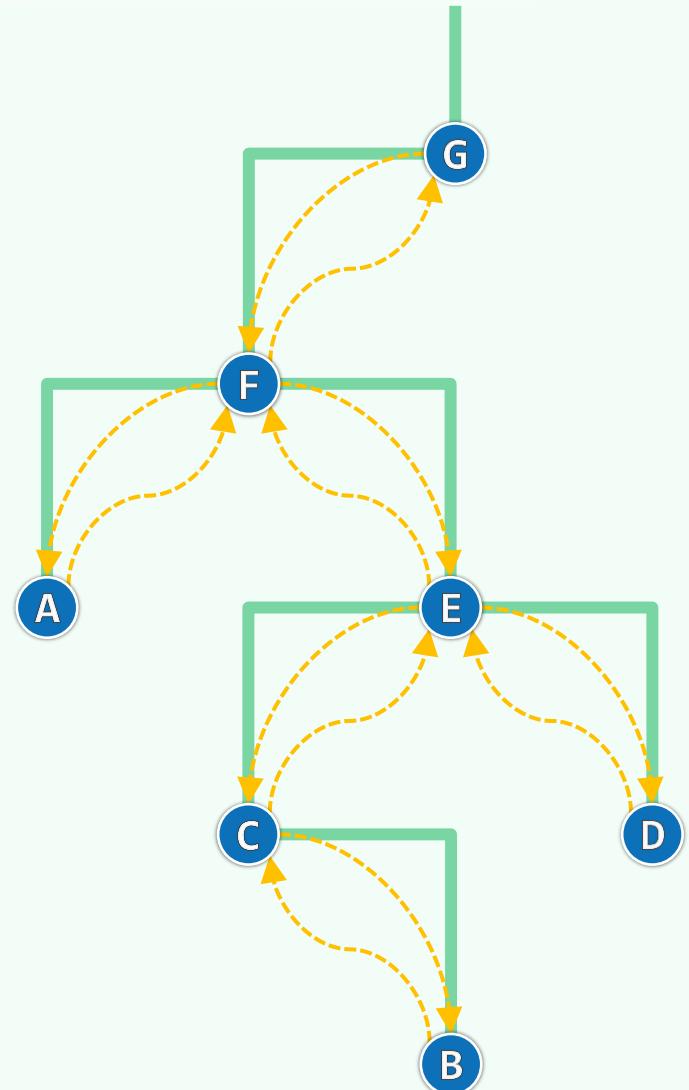
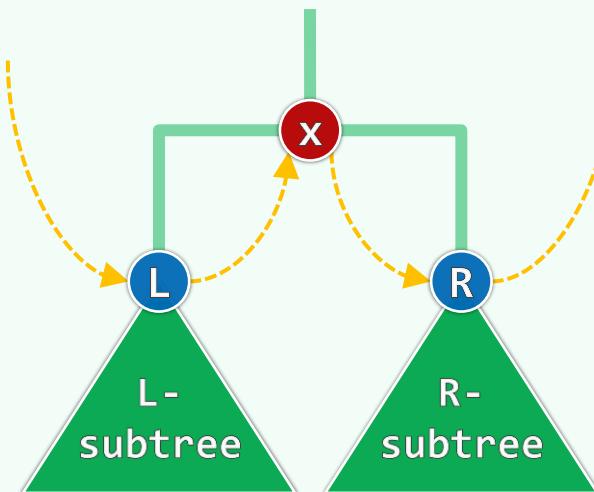
◆ 这样，原问题就被分解为

依次对若干棵右子树的遍历问题？

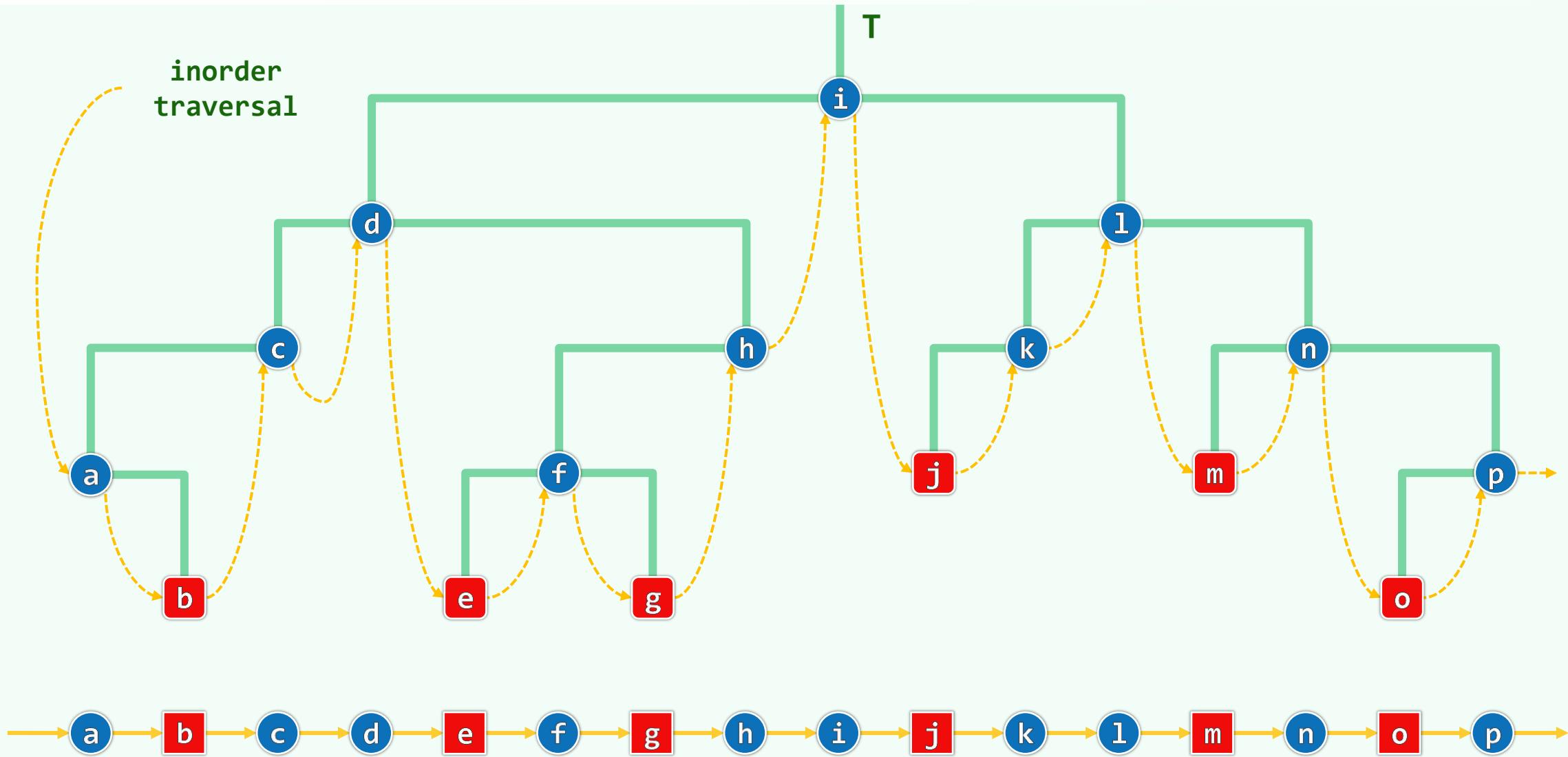
◆ 于是，首先要解决的问题就是：

中序遍历任一二叉树T时

第一个被访问的是哪个节点？如何找到它？



观察



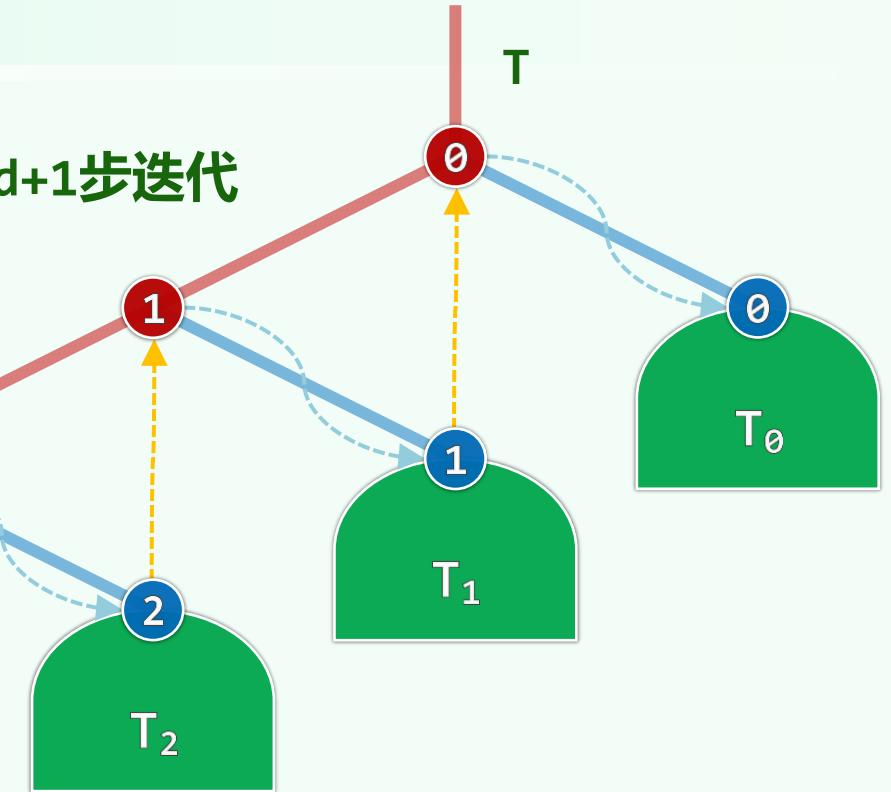
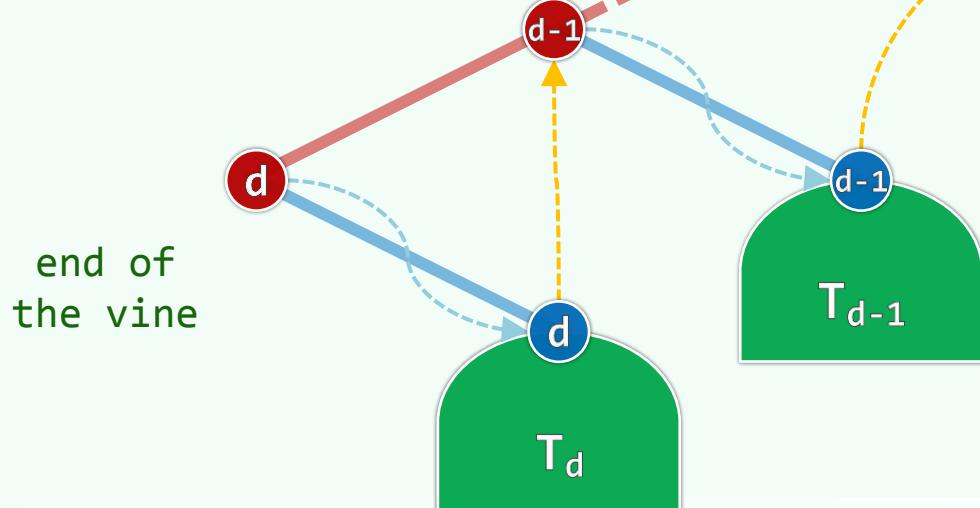
藤缠树

沿着左侧分支（藤），整个遍历过程可分解为自底而上的 $d+1$ 步迭代

- 访问藤上节点
- 再遍历其右子树

各右子树的遍历彼此独立

自成一个子任务



$\text{visit}(L_d), \text{inorder}(T_d)$

$\text{visit}(L_{d-1}), \text{inorder}(T_{d-1})$

...,

$\text{visit}(L_1), \text{inorder}(T_1)$

$\text{visit}(L_0), \text{inorder}(T_0)$