

# 05-1

二叉树

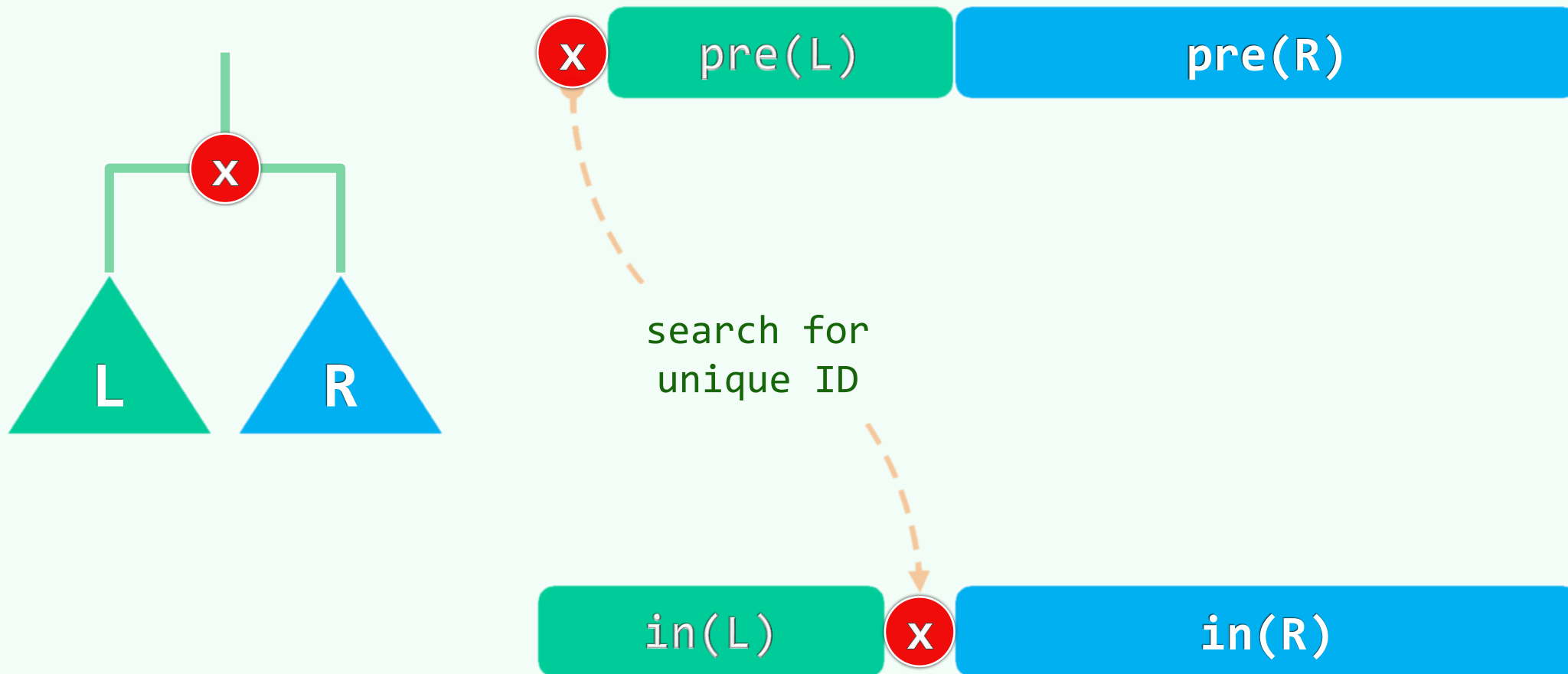
重构

No matter where they take us,  
We'll find our own way back.

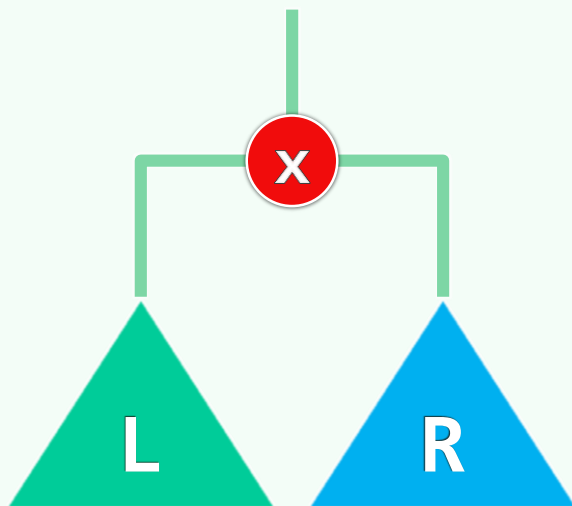
邓俊辉

deng@tsinghua.edu.cn

# [ 先序 | 后序 ] + 中序



# [ 先序 + 后序 ] ?



X

pre(L)

pre(R)

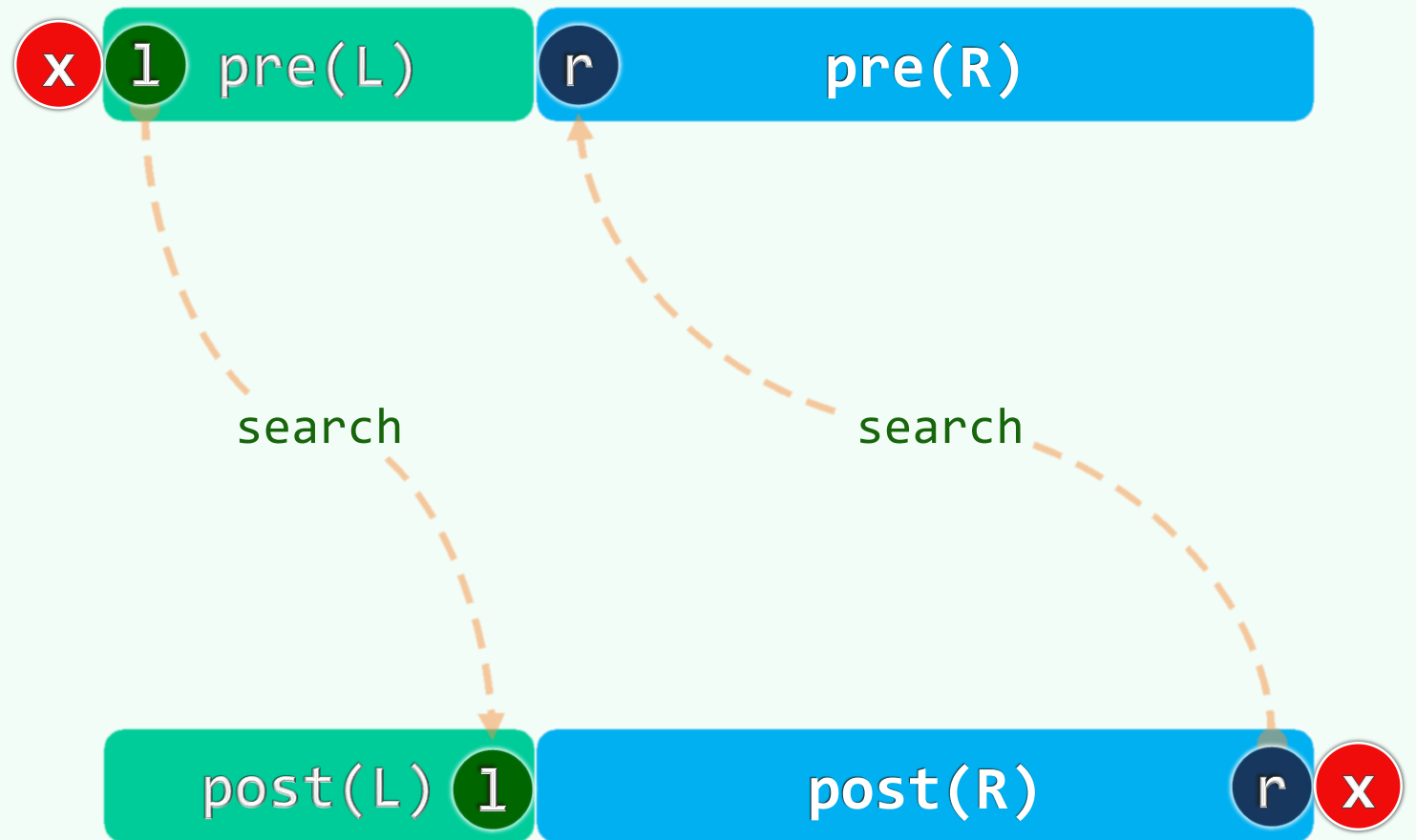
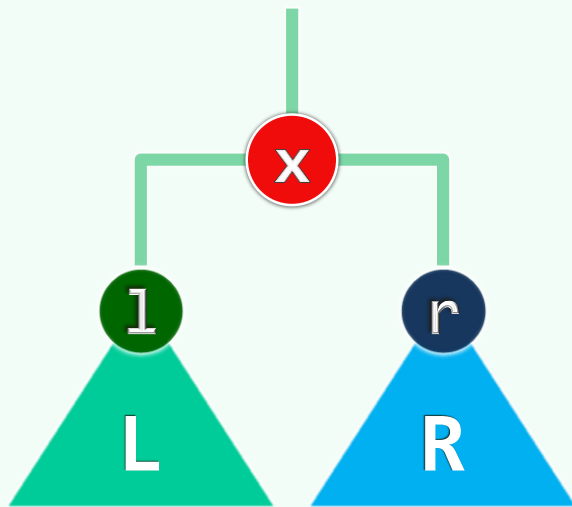
where to divide?

post(L)

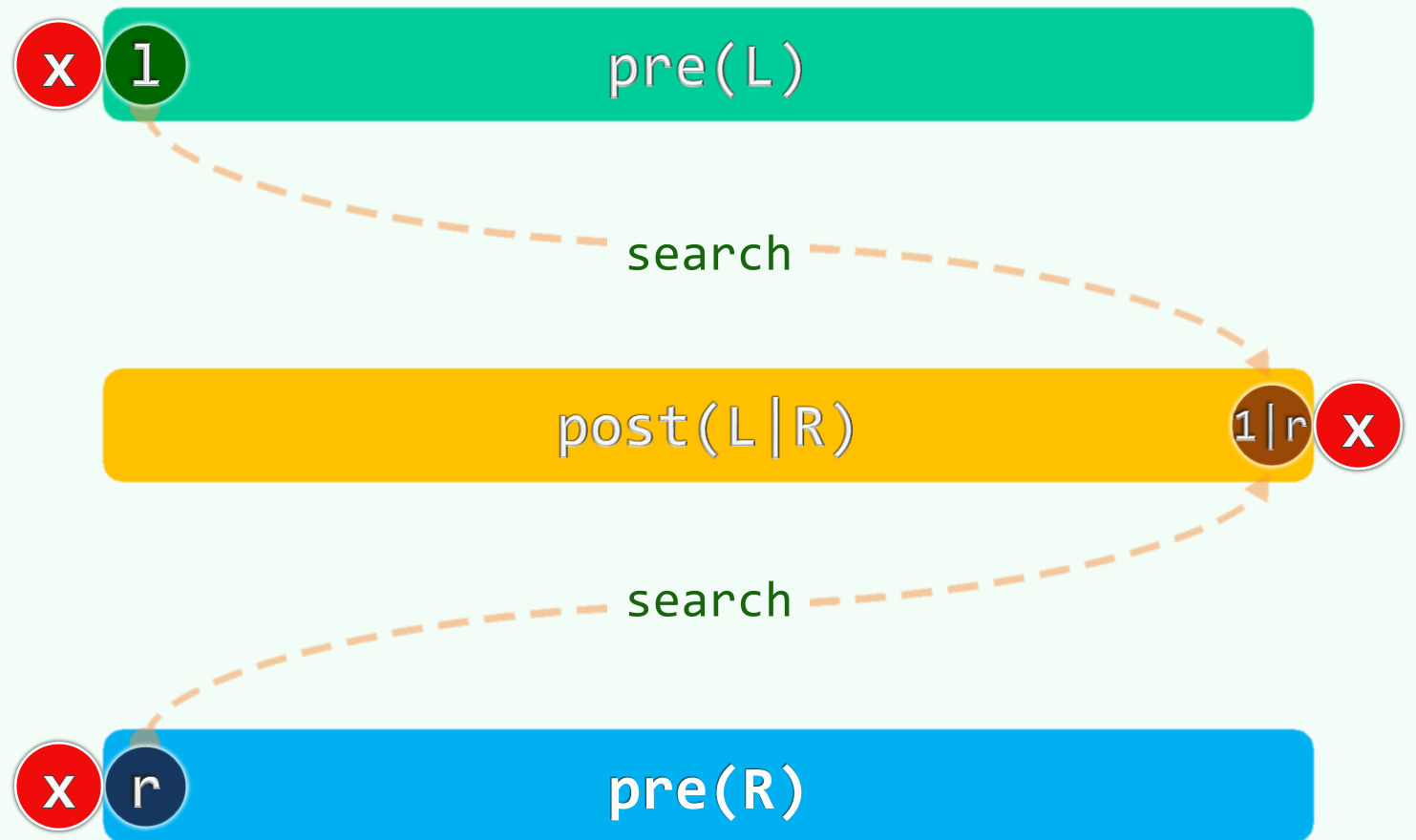
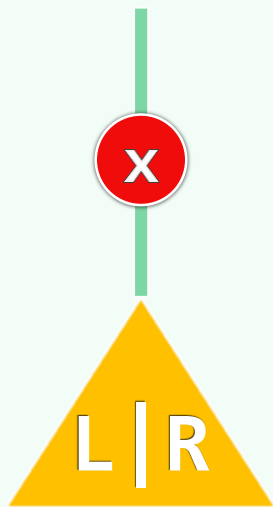
post(R)

X

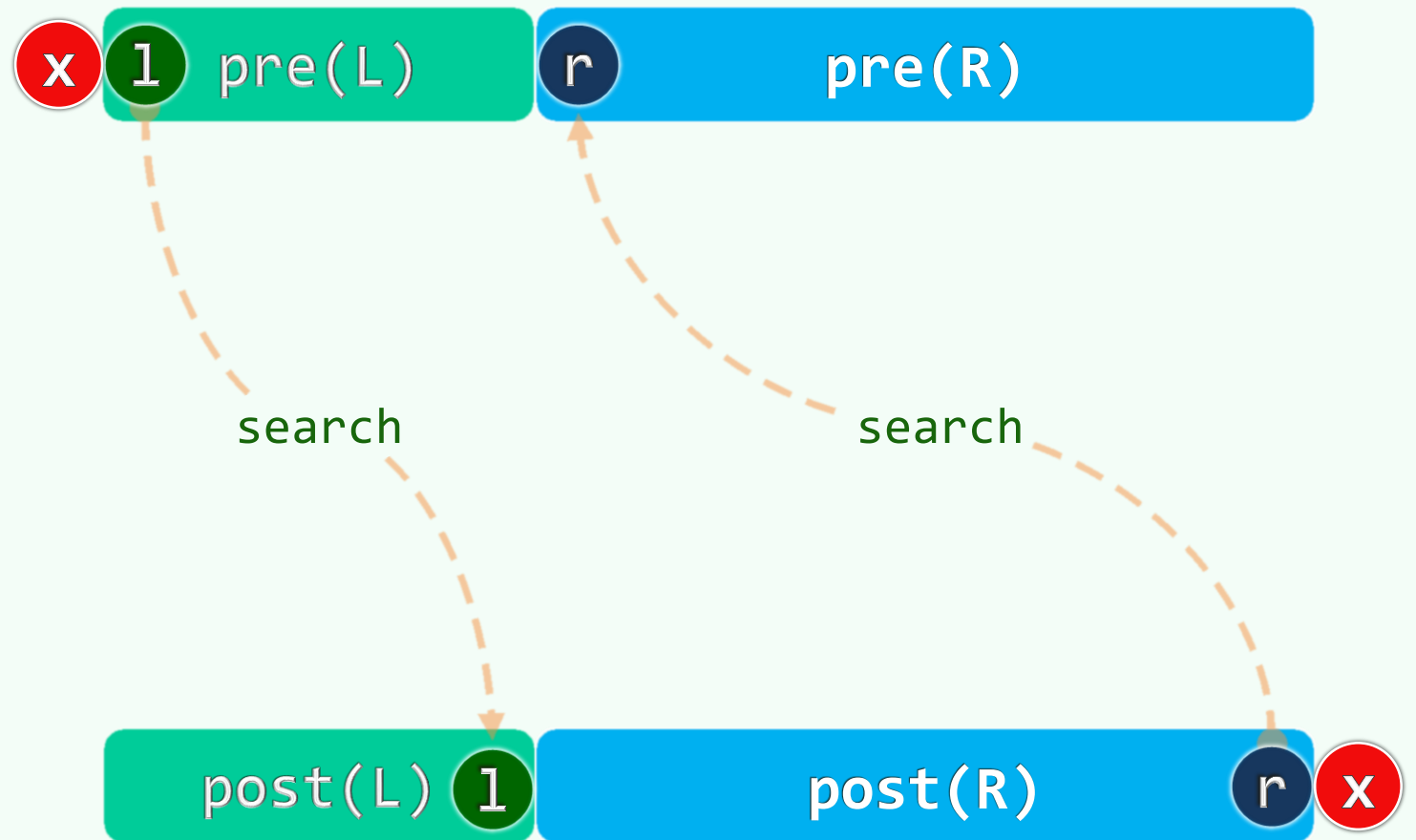
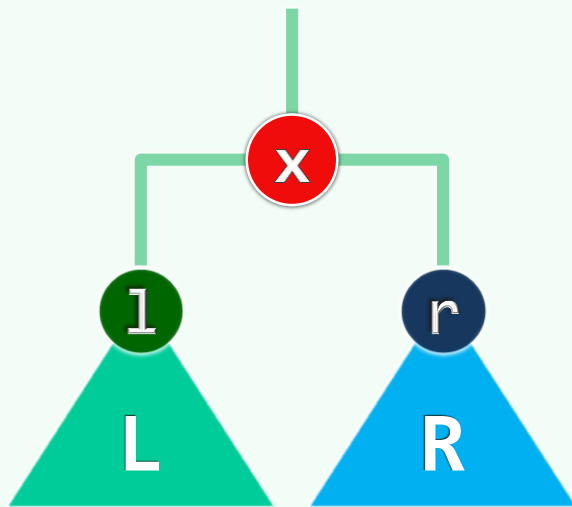
# [ 先序 + 后序 ] !



# [ 先序 + 后序 ] ? ?



[ 先序 + 后序 ] x 真!



# 增强序列

❖ 假想地认为，每个**NULL**也是“真实”节点，并在遍历时一并输出  
每次递归返回，同时输出一个事先约定的元字符 “^”

❖ 若将遍历序列表示为一个**Iterator**，则可将其定义为

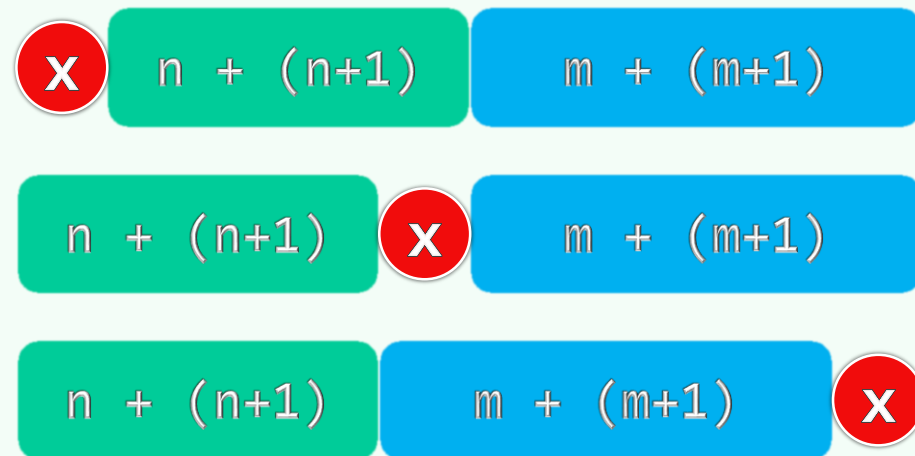
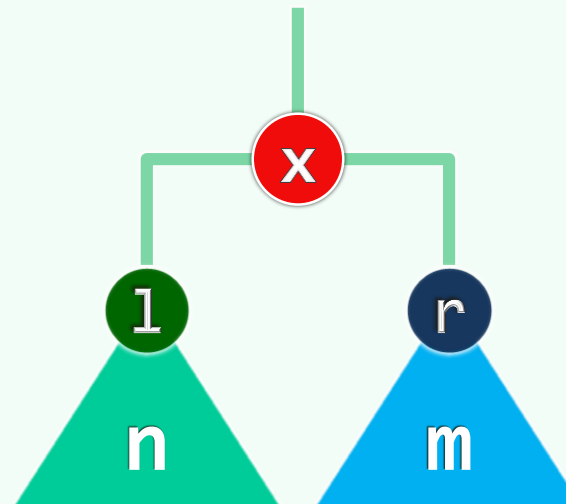
`Vector< BinNode<T> * >`

于是在**增强**的遍历序列中，这类“节点”可统一记作**NULL**

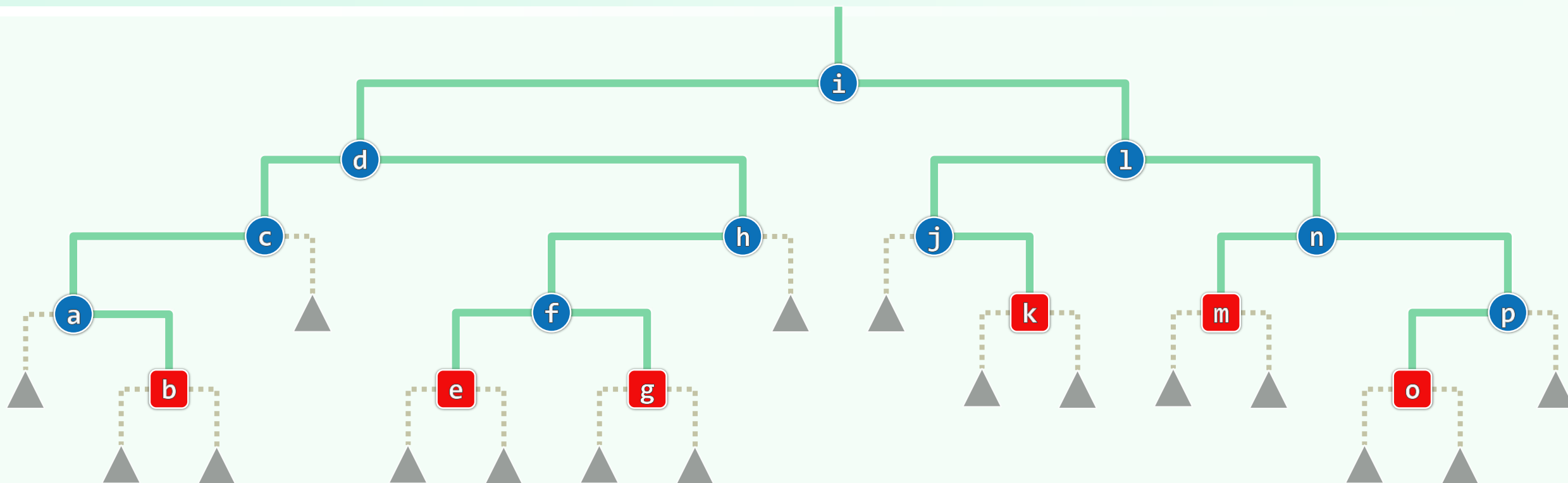
❖ 可归纳证明：在增强的先序、后序遍历序列中

- 1) 任一子树依然对应于一个子序列，而且
- 2) 其中的**NULL**节点恰比**非NULL**节点多一个

❖ 如此，通过对增强序列**分而治之**，即可重构原树



## 增强序列：实例



preorder : i d c a ^ b ^ ^ ^ h f e ^ ^ g ^ ^ ^ l j ^ k ^ ^ n m ^ ^ p o ^ ^ ^

inorder : ^ a ^ b ^ c ^ d ^ e ^ f ^ g ^ h ^ i ^ j ^ k ^ l ^ m ^ n ^ o ^ p ^

postorder : ^ ^ ^ b a ^ c ^ ^ e ^ ^ g f ^ h d ^ ^ ^ k j ^ ^ m ^ ^ o ^ p n l i