

# 05-1

二叉树

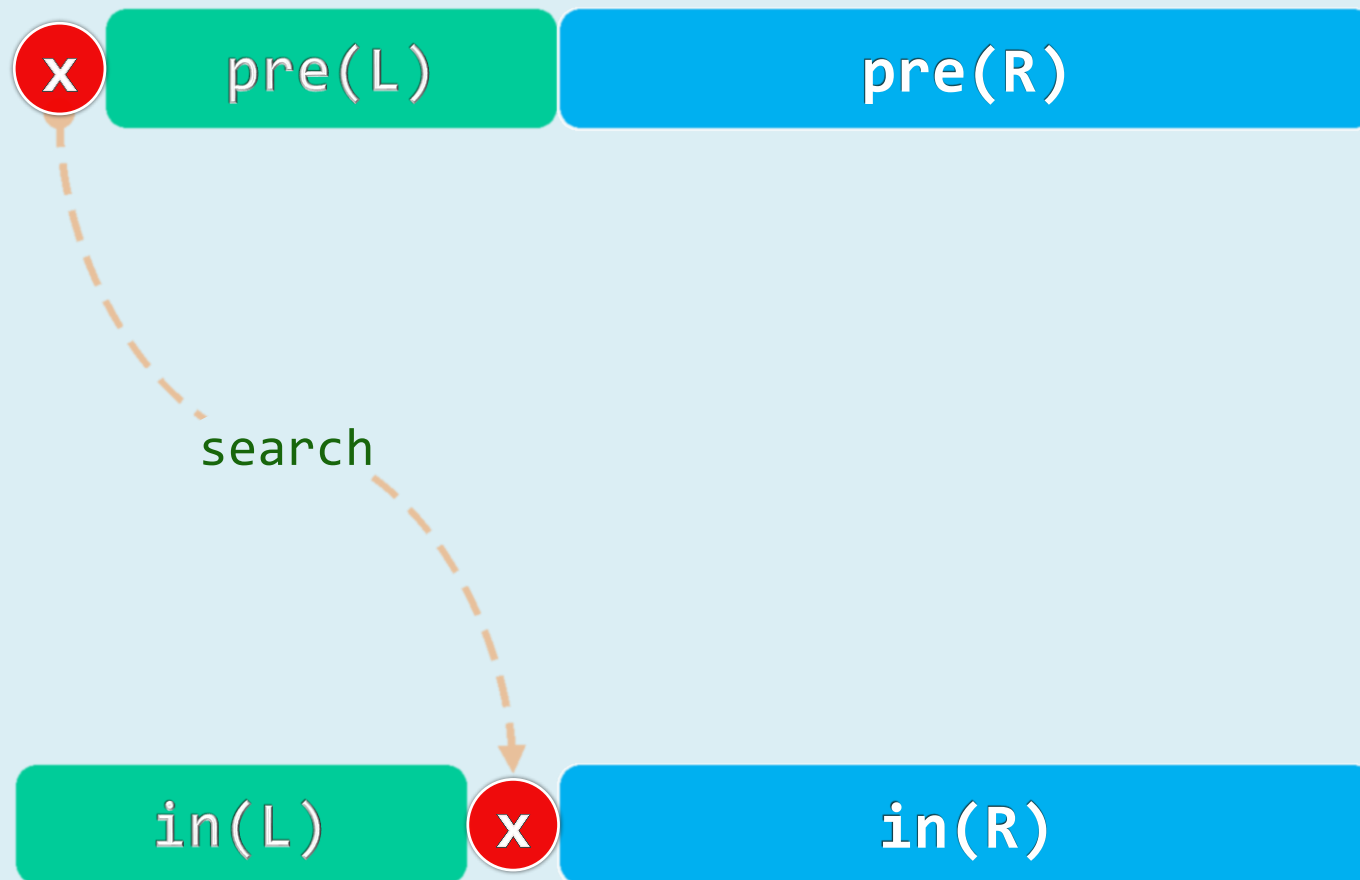
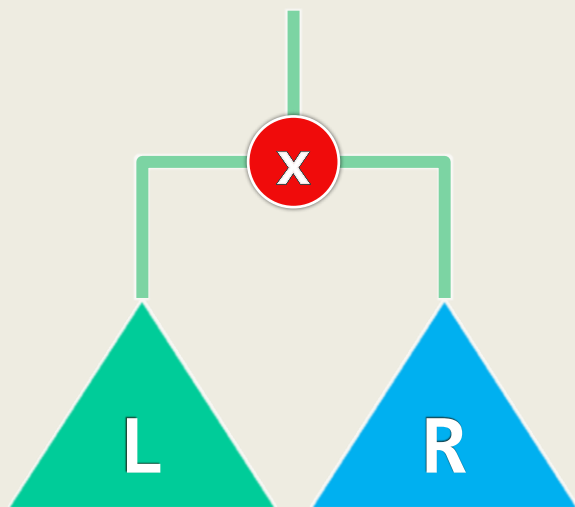
重构

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

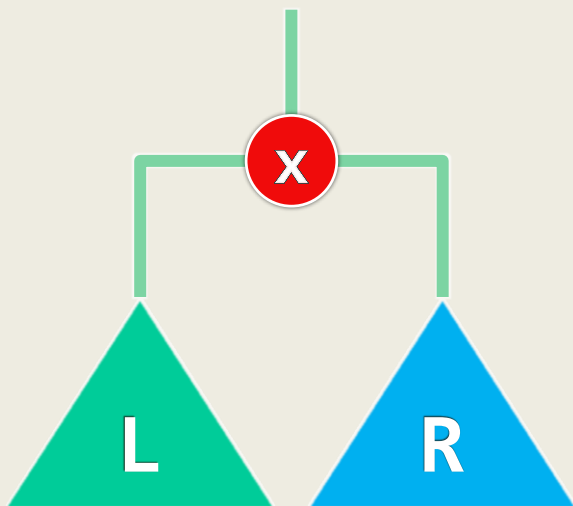
邓俊辉

deng@tsinghua.edu.cn

# [ 先序 | 后序 ] + 中序



# [ 先序 + 后序 ] ?



X

pre(L)

pre(R)

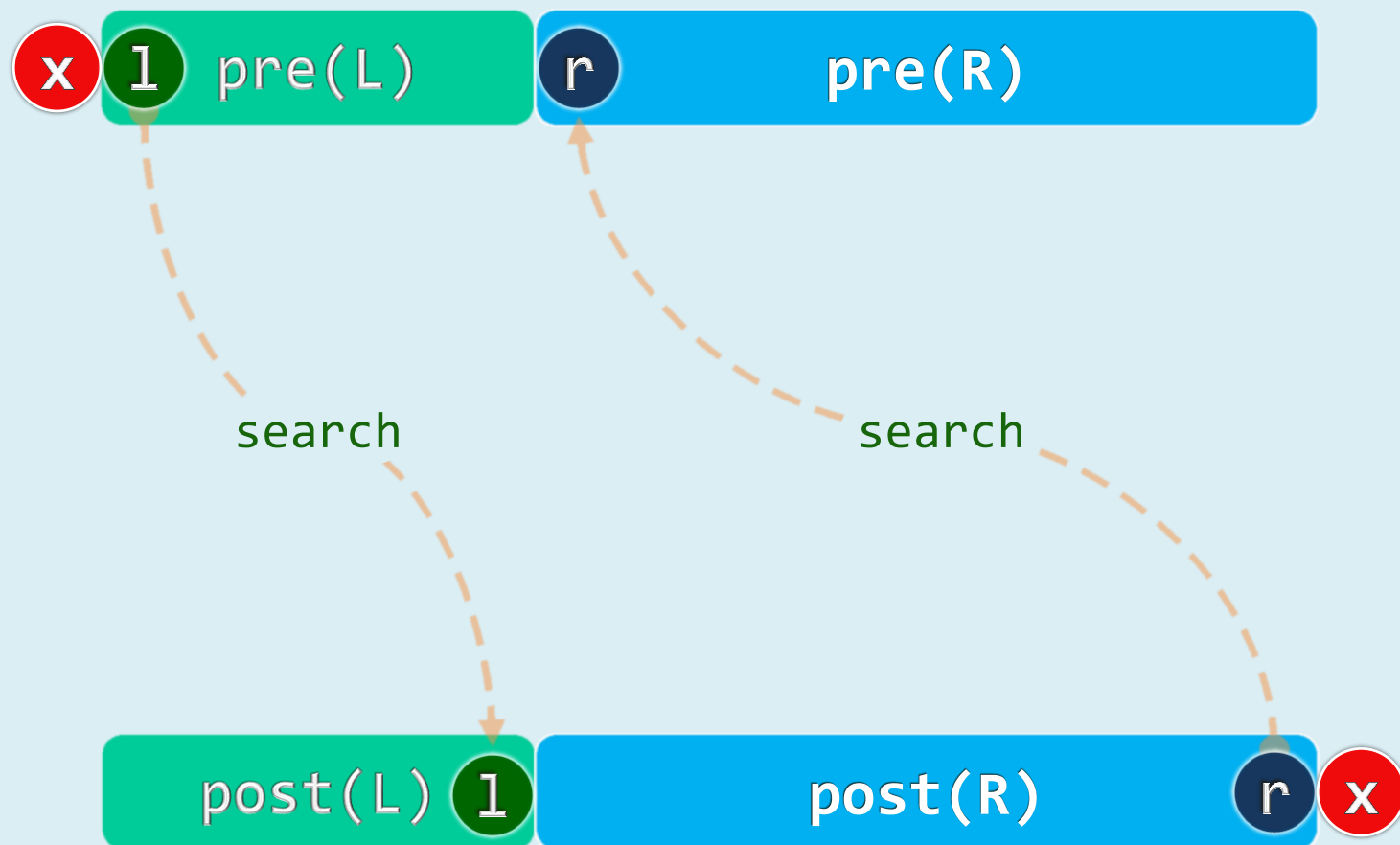
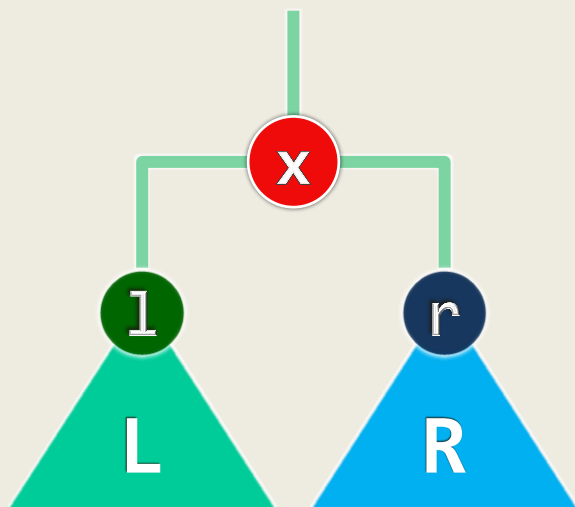
where to divide?

post(L)

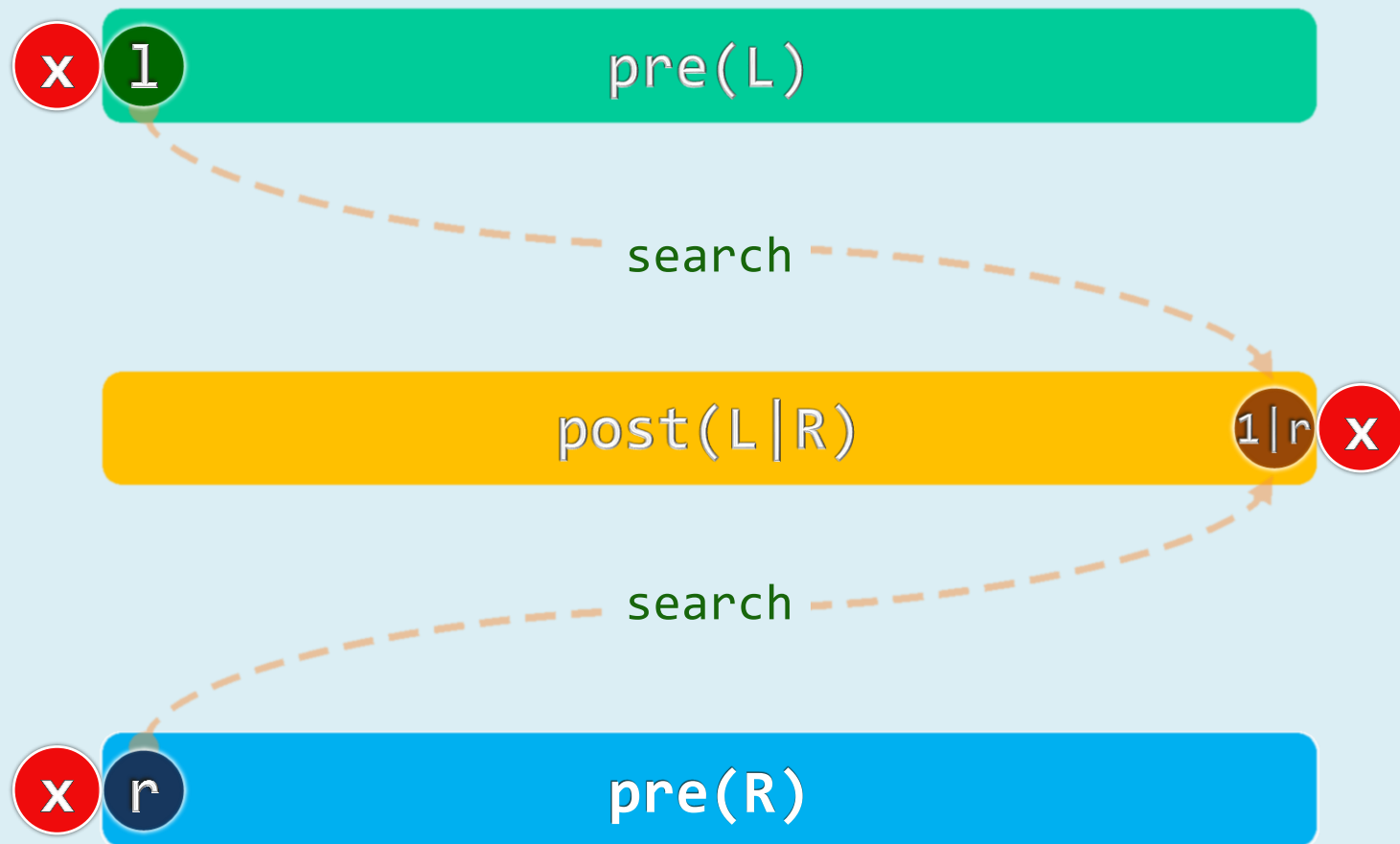
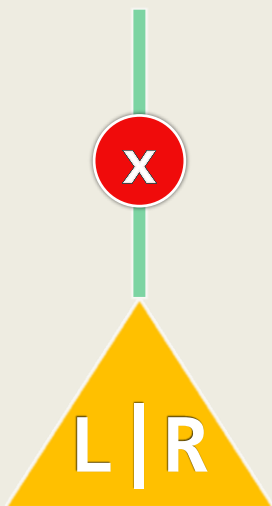
post(R)

X

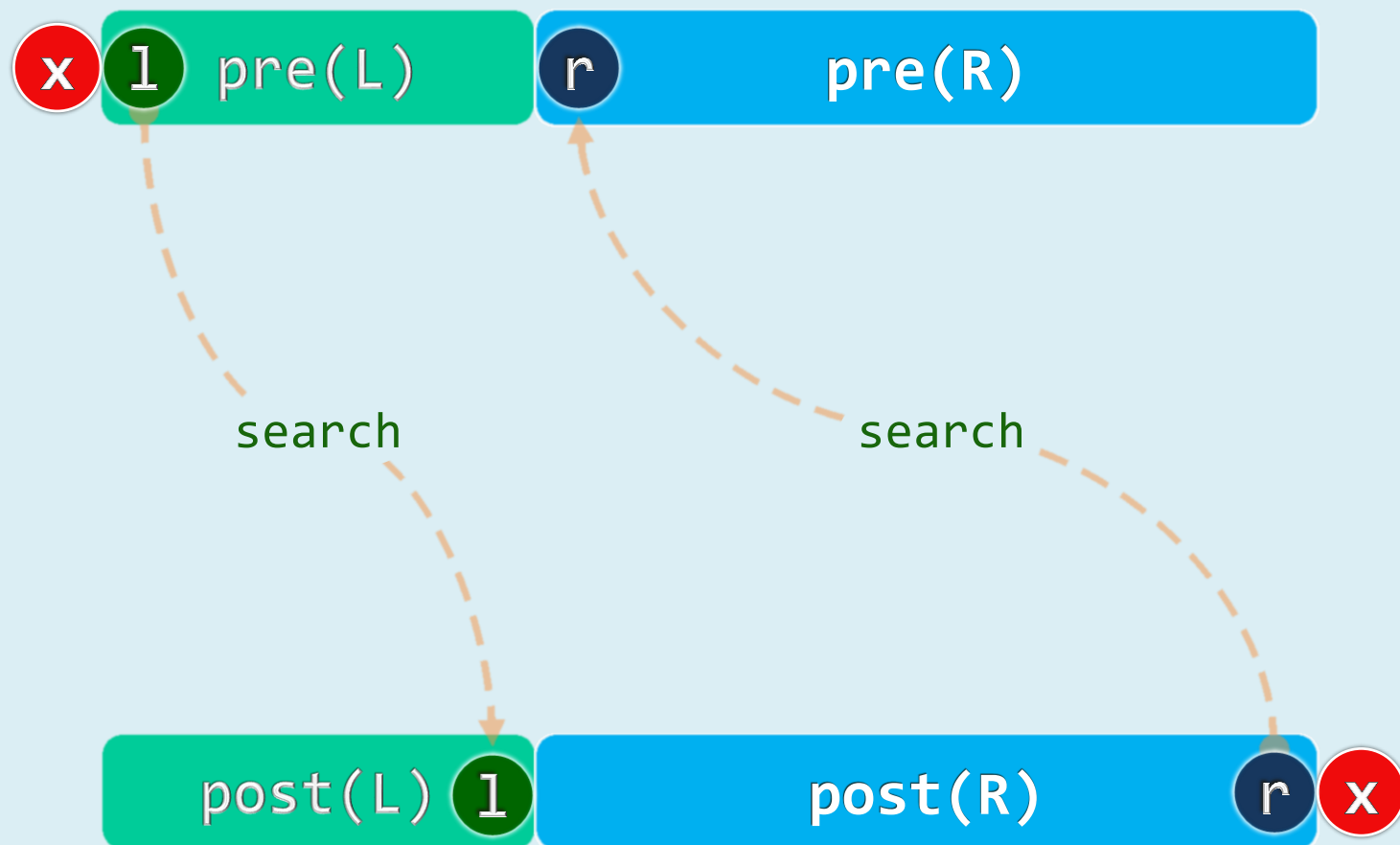
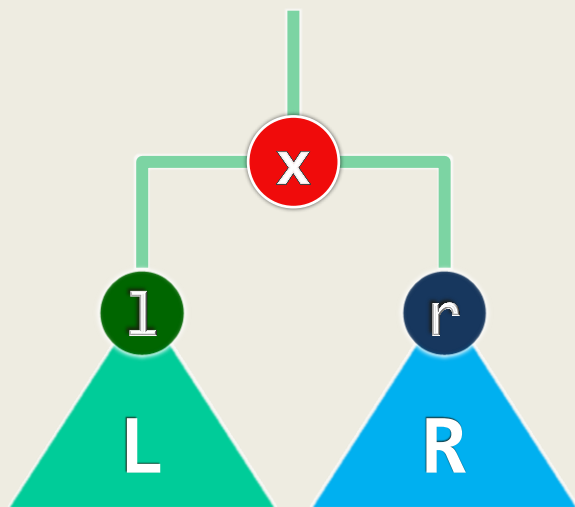
# [ 先序 + 后序 ] !



# [ 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> * >`

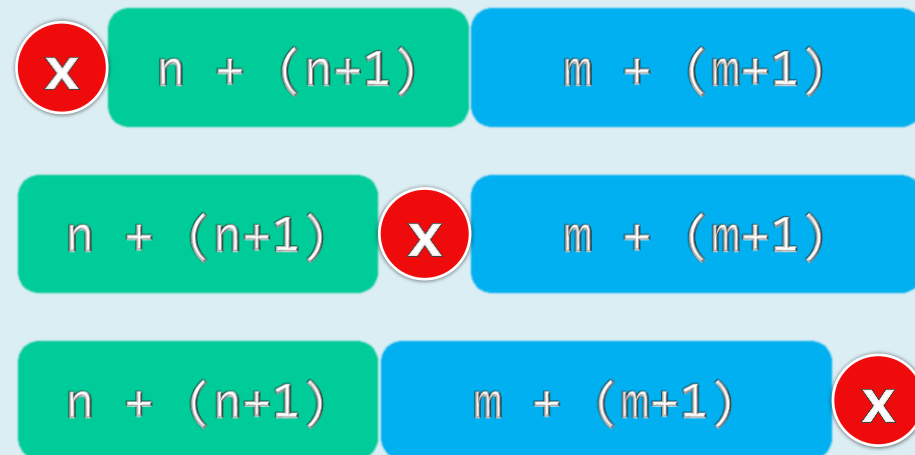
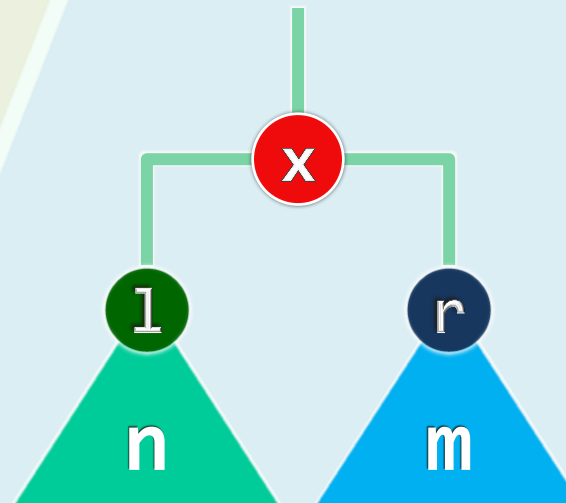
于是在增强的遍历序列中，这类“节点”可统一记作NULL

❖ 可归纳证明：在增强的先序、中序、后序遍历序列中

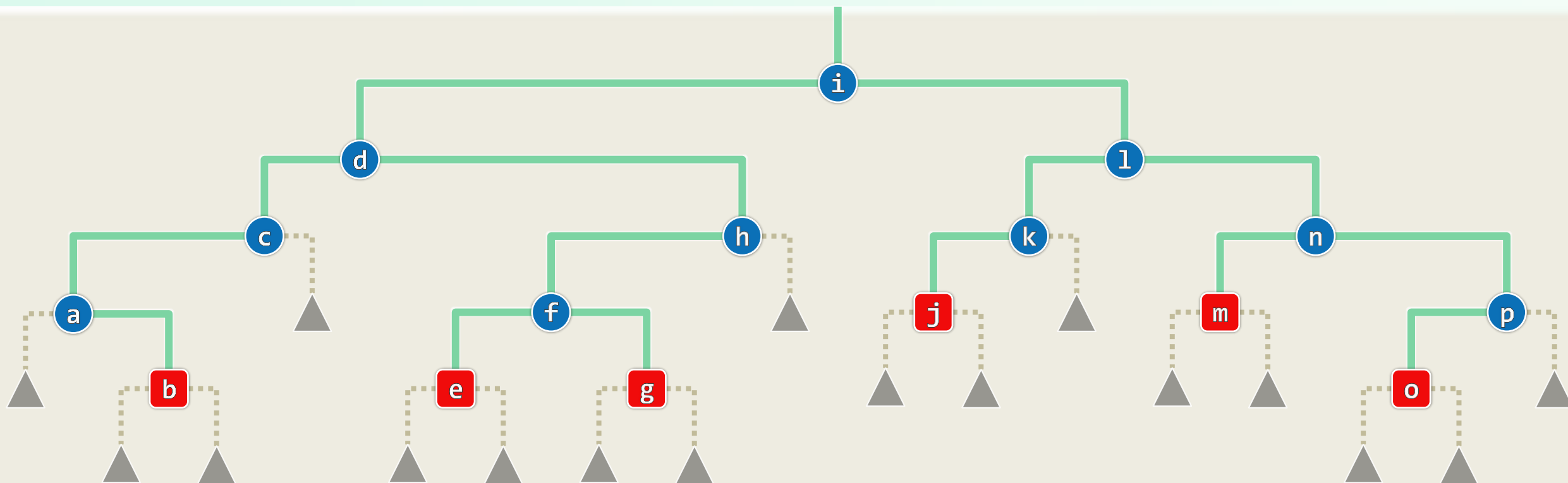
1) 任一子树依然对应于一个子序列，而且

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 k j ^ ^ ^ 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 ^ ^ j ^ k ^ ^ m ^ ^ o ^ p n l i