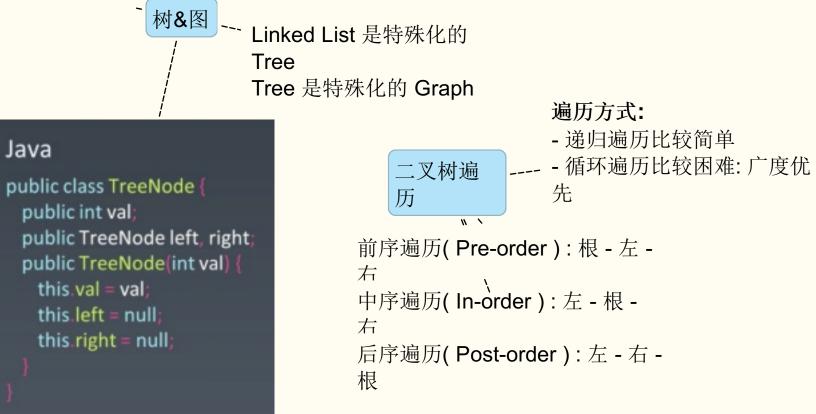


https://www.geeksforgeeks.org/tre e-traversals-inorder-preorder-andpostorder/



- 選归

树一般都是用递归,它的结点和树本身它的数据结构都是用递归来定义的 、、、

递归类似于循环,通过函数来进行的循环

11 /

递归像盗梦空间,向下进入不同的 梦境中,向上又回到原来的一层 每一层的环境和周围的人都是一份 拷贝,主角等几个人穿越不同层级 的梦境(发生和携带变化)

//

对没有任何重复性的问题 那么它的复杂度是客观存在的 只能有多少复杂代码 就写多少复杂代码 否则可以递归完成

找重复性可以用高中的数学归纳法来列出 n=1, n=2, n=3... 然后分析 mutual exclusive, complete exhaustive

普通的没有任何状态的树, 查找节 点需要遍历整棵树 二叉搜索 一般来说我们会把树变得有序,这 样才有树存在的意义, 否则就跟普 通链表一样了 二叉搜索树又称: 有序二叉树 (Ordered Binary Tree)、排序二叉 中序遍历: 是升序遍 树(Sorted Binary Tree),是指一颗 空树或具有下列性质的二叉树: 1.左子树上所有节点的值均小于它 \_\_\_\_\_ 极端情况,树是一根棍子,退化为 的根节点的值 了链表, 所以查找是 O(n) 1.查询 O(loan) 2.右子树上所有节点的值均大于它 2.插入新节点(创建) 的根节点的值 O(loan) 3.删除 3.以此类推: 左、右子树叶分别为 O(loan) 二叉查找树(这就是 重复性!) 二叉搜索树 **Demo** 前中后序代码模

```
def preorder(self, root):
    if root:
        self traverse_path append(root.val)
        self preorder(root left)
        self preorder(root right)

def inorder(self, root):
    if root:
        self inorder(root.left)
        self traverse_path append(root.val)
        self inorder(root.right)

def postorder(self, root):
    if root:
        self postorder(root left)
        self postorder(root right)
    self traverse_path append(root.val)
```