



树和图的区别：  
树没有环 节点有环的情况称为图

<https://www.geeksforgeeks.org/tree-traversals-inorder-preorder-and-postorder/>

树&图

Linked List 是特殊化的 Tree  
Tree 是特殊化的 Graph

```
Java
public class TreeNode {
    public int val;
    public TreeNode left, right;
    public TreeNode(int val) {
        this.val = val;
        this.left = null;
        this.right = null;
    }
}
```

二叉树遍历

遍历方式：  
- 递归遍历比较简单  
- 循环遍历比较困难：广度优先

前序遍历( Pre-order )：根 - 左 - 右  
中序遍历( In-order )：左 - 根 - 右  
后序遍历( Post-order )：左 - 右 - 根

二叉搜索树

普通的没有任何状态的树，查找节点需要遍历整棵树

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的根节点的值
- 2.右子树上所有节点的值均大于它的根节点的值
- 3.以此类推：左、右子树叶分别为二叉查找树（这就是 重复性！）

中序遍历：是升序遍历

常见操作

极端情况，树是一根棍子，退化为链表，所以查找是 O(n)

- 1.查询 O(logn)
  - 2.插入新节点(创建) O(logn)
  - 3.删除 O(logn)
- [二叉搜索树 Demo](#)

前中后序代码模版

```
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)
```

递归

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

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

