二叉搜索树

2022年8月17日 8:53

二叉搜索树(BST, Binary Search Tree),也称为二叉排序树或二叉查找树。

二叉搜索树:一颗二叉树,可以为空,若不为空,满足以下性质:

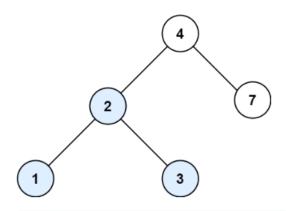
- 1. 非空左子树的所有键值小于其根节点的键值。
- 2. 非空右子树的所有键值大于其根节点的键值。
- 3. 左、右子树都是二叉搜索树。

一. 二叉搜索树中的搜索

给定二叉搜索树 (BST) 的根节点 root 和一个整数值 val 。

你需要在 BST 中找到节点值等于 val 的节点。返回以该节点为根的子树。如果节点不存在,则返 $oldsymbol{0}$ $oldsymbol{0}$

示例 1:



输入: root = [4,2,7,1,3], val = 2

输出: [2,1,3]

递归

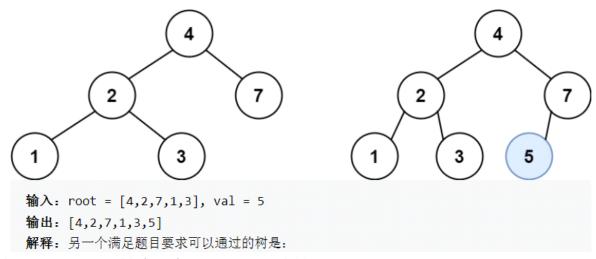
```
class Solution {
public:
    TreeNode* searchBST(TreeNode* root, int val) {
       if(!root)
           return nullptr;
       TreeNode* ans;
       if(root->val>val)
           else if(root->val<val)
           ans=searchBST(root->right,val);__
       else
           ans=root;
       return ans
};
 (救命这样写好蠢...,增加了存储 虽然也是常量空间,但是费代码
值得肯定的是这样比较清晰明了, 嗯对!)
改进后:
class Solution {
public:
    TreeNode* searchBST(TreeNode* root, int val) {
       if(!root)
           return nullptr;
       if(root->val==val)
           return root;
       else
           return searchBST(root->val>val ? root->left : root->right,val);
};
迭代
class Solution {
public:
    TreeNode* searchBST(TreeNode* root, int val) {
       while(root){
           if(root->val==val)
              return root;
           root=(root->val>val) ? root->left:root->right;
       return nullptr;
};
```

二. 二叉搜索树中的插入

给定二叉搜索树 (BST) 的根节点 root 和要插入树中的值 value ,将值插入二叉搜索树。返回插入后二叉搜索树的根节点。 输入数据 **保证** ,新值和原始二叉搜索树中的任意节点值都不同。

注意,可能存在多种有效的插入方式,只要树在插入后仍保持为二叉搜索树即可。 你可以返回 **任意 有效的结果** 。

示例 1:



自己写的,代码较为复杂,看起来思路并不清晰

```
class Solution {
public:
    TreeNode* insertIntoBST(TreeNode* root, int val) {
        if(!root)
            return new TreeNode(val);
        TreeNode* now=root;
        TreeNode* next=now->val>val?now->left:now->right;
        while(next){
            now=next;
            next=now->val>val?now->left:now->right;
        if(now->val>val)
            now->left=new TreeNode(val);
        else
            now->right=new TreeNode(val);
        return root;
};
```

主要掌握迭代法

```
class Solution {
public:
    TreeNode* insertIntoBST(TreeNode* root, int val) {
        if(!root)
            return new TreeNode(val);
        if(root->val>val)
            root->left=insertIntoBST(root->left,val);
        else
            root->right=insertIntoBST(root->right,val);
        return root;
    }
};
```

思路极其清晰,在递归中进行建树

噢! 实际上我的方法属于迭代, 有更优化的写法

```
class Solution {
public:
    TreeNode* insertIntoBST(TreeNode* root, int val) {
        if(!root)
            return new TreeNode(val);
        TreeNode* now=root;
        TreeNode* par=nullptr; 🥌
        while(now){
            par=now;
            now=now->val>val ? now->left:now->right; 	
        TreeNode* node=new TreeNode(val);
        if(par->val>val)
            par->left=node;
            par->right=node;
        return root;
};
```

三. 二叉搜索树的最近公共祖先

我们需要区分几种会出现的情况

- 1. p, q均在当前根节点的左子树中
- 2. p, q均在当前根节点的右子树中
- 3. p, q分别在当前根节点的左、右子树中
- 4. p为当前根节点, q在左子树中

5. p为当前根节点, q在右子树中

那么除了第一、二种情况,对应的答案是:最近祖先在左子树中、最近祖 先在右子树中

其他三种情况,均返回根节点

因此可以将代码写成如下

```
class Solution {
public:

    TreeNode* lowestCommonAncestor(TreeNode* root, TreeNode* p, TreeNode* q) {
        if(root->val>p->val&&root->val>q->val)
            return lowestCommonAncestor(root->left,p,q);
        if(root->val<p->val&&root->val<q->val)
            return lowestCommonAncestor(root->right,p,q);
        return root;
    }
};
```

写成如下形式更节省空间