

333. 最大BST子树

给定一个二叉树，找到其中最大的二叉搜索树（BST）子树，其中最大指的是子树节点数最多的。

注意：

子树必须包含其所有后代。

输入：[10,5,15,1,8,null,7]

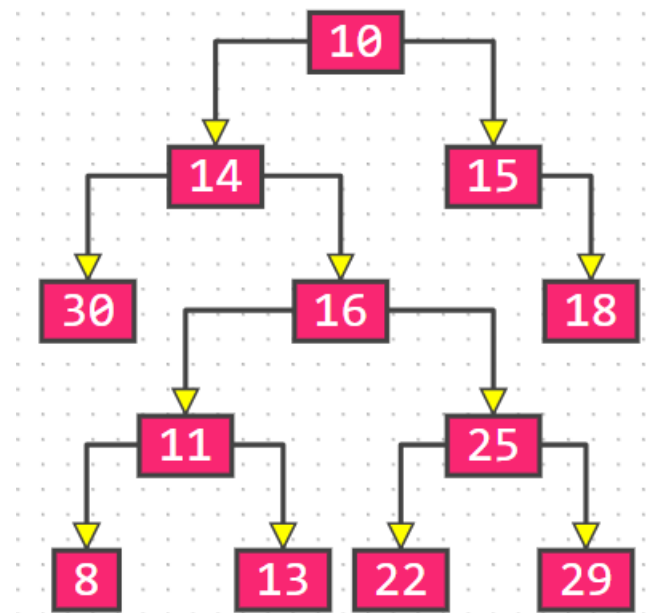
```

    10
   /  \
  5    15
 /  \   \
1    8   7
    
```

输出：3

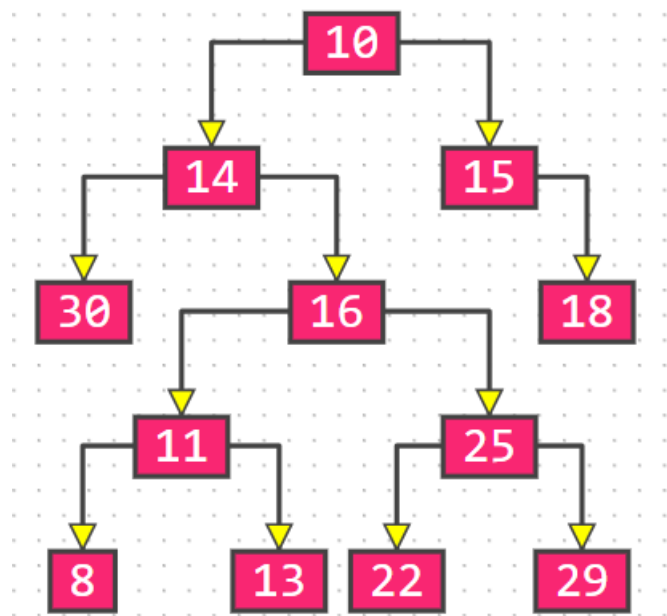
解释：高亮部分为最大的 BST 子树。

返回值 3 在这个样例中为子树大小。



■ 输出：7（以16为根节点的子树）

你能想出用 $O(n)$ 的时间复杂度解决这个问题吗？

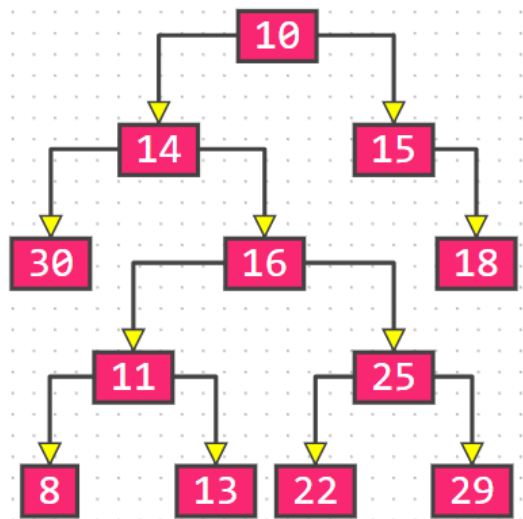


```
public int func(TreeNode root);
```

- func的作用：返回以root为根节点的二叉树的最大BST子树的节点数量
- func的实现
 - 如果以root为根节点的二叉树S是BST，就返回S的节点数量
 - 否则，就返回func(root.left)、func(root.right)中的最大值
- 时间复杂度分析
 - func使用了前序遍历，时间复杂度是 $O(n)$
 - 判断一棵树是否为BST，时间复杂度是 $O(n)$
 - 所以，总体时间复杂度是 $O(n^2)$

■ 如何优化？

- 由于是自顶向下的遍历方式，所以在判断一棵树是否为BST方面，存在重复的遍历判断
- 可以考虑改为自底向上的遍历方式：后序遍历



```
/** 最大BST子树的信息 */
private static class Info {
    /** 根节点 */
    public TreeNode root;
    /** 节点总数 */
    public int size = 1;
    /** 最大值 */
    public int max;
    /** 最小值 */
    public int min;
}
```

```
private Info getInfo(TreeNode root);
```

■ getInfo的作用：返回以root为根节点的二叉树的最大BST子树的信息

■ getInfo的实现

□ 计算 `li = getInfo(root.left)`, `ri = getInfo(root.right)`

□ 如果下面的条件成立，说明以root为根节点的二叉树就是最大BST子树

✓ `li == null || (li.root == root.left && li.max < root.val)`

✓ `ri == null || (ri.root == root.right && li.min > root.val)`

□ 如果 `li != null && ri != null`

✓ 如果 `li.size > ri.size`, 返回li; 否则返回ri

□ 如果 `li != null`, 返回li; 否则返回ri