

# 二叉搜索树 (Binary Search Tree) —— 从理论到代码实践

杨子凡

Jul 22, 2025

数据结构是构建高效算法的基石，其中二叉搜索树 (Binary Search Tree, BST) 因其简洁的有序性设计，在数据库索引、游戏对象管理等场景中广泛应用。本文将从核心概念出发，逐步实现完整 BST 结构，揭示其性能特性与实现陷阱。

## 1 二叉搜索树的核心概念

二叉搜索树本质是满足特定有序性质的二叉树结构。每个节点包含键值 (Key)、左子节点 (Left)、右子节点 (Right) 及可选的父节点 (Parent) 指针。其核心性质可表述为：对于任意节点，左子树所有节点值小于该节点值，右子树所有节点值大于该节点值，数学表达为：

设节点  $x$ ，则  $\forall y \in left(x)$  满足  $y.key < x.key$ ， $\forall z \in right(x)$  满足  $z.key > x.key$ 。

区别于普通二叉树的无序性，BST 的有序性使其查找复杂度从  $O(n)$  优化至  $O(h)$  ( $h$  为树高)。需明确高度 (Height) 与深度 (Depth) 的区别：深度指从根节点到当前节点的路径长度，高度指从当前节点到最深叶子节点的路径长度。叶子节点 (无子节点) 与内部节点 (至少有一个子节点) 共同构成树形结构。

## 2 BST 的四大核心操作

### 2.1 查找操作

查找操作充分利用 BST 的有序性进行剪枝。递归实现通过比较目标键值与当前节点值决定搜索方向：

```

1 def search(root, key):
2     # 基线条件：空树或找到目标
3     if not root or root.val == key:
4         return root
5     # 目标值小于当前节点值则搜索左子树
6     if key < root.val:
7         return search(root.left, key)
8     # 否则搜索右子树
9     return search(root.right, key)

```

时间复杂度在平衡树中为  $O(\log n)$ ，最坏情况（退化成链表）为  $O(n)$ 。迭代版本通过循环替代递归栈，减少空间开销。

## 2.2 插入操作

插入需维护 BST 的有序性。迭代实现通过追踪父节点指针确定插入位置：

```
1 def insert(root, key):
2     node = Node(key) # 创建新节点
3     if not root:
4         return node # 空树直接返回新节点
5
6     curr, parent = root, None
7     # 循环找到合适的叶子位置
8     while curr:
9         parent = curr
10        curr = curr.left if key < curr.val else curr.right
11
12    # 根据键值大小决定插入方向
13    if key < parent.val:
14        parent.left = node
15    else:
16        parent.right = node
17    return root
```

重复键处理通常采用拒绝插入或插入到右子树（视为大于等于）。递归实现代码更简洁但存在栈溢出风险。

## 2.3 删除操作

删除是 BST 最复杂的操作，需处理三种情况：

- 叶子节点：直接解除父节点引用
- 单子节点：用子节点替换被删节点
- 双子节点：用后继节点（右子树最小节点）替换被删节点值，再递归删除后继节点

```
1 def delete(root, key):
2     if not root:
3         return None
4
5     # 递归查找目标节点
6     if key < root.val:
7         root.left = delete(root.left, key)
8     elif key > root.val:
9         root.right = delete(root.right, key)
```

```

11     else:
12         # 情况 1: 单子节点或叶子节点
13         if not root.left:
14             return root.right
15         if not root.right:
16             return root.left
17
18         # 情况 2: 双子节点处理
19         succ = find_min(root.right) # 查找后继
20         root.val = succ.val # 值替换
21         root.right = delete(root.right, succ.val) # 删除原后继
22
23     return root
24
25 def find_min(node):
26     while node.left:
27         node = node.left
28     return node

```

关键点在于处理双子节点时，后继节点替换后需递归删除原后继节点。未正确处理父指针更新是常见错误。

## 2.4 遍历操作

中序遍历（左-根-右）是 BST 的核心遍历方式，能按升序输出所有节点：

```

1 def in_order(root):
2     if root:
3         in_order(root.left)
4         print(root.val)
5         in_order(root.right)

```

前序遍历（根-左-右）用于复制树结构，后序遍历（左-右-根）用于安全删除。层序遍历需借助队列实现广度优先搜索。

## 3 复杂度分析与性能陷阱

BST 的性能高度依赖于树的平衡性。理想情况下，随机数据构建的 BST 高度接近  $\log_2 n$ ，此时查找、插入、删除操作时间复杂度均为  $O(\log n)$ 。最坏情况（如输入有序序列）会退化成链表，高度  $h = n$ ，操作复杂度恶化至  $O(n)$ 。

空间复杂度稳定为  $O(n)$ ，主要用于存储节点信息。需警惕有序插入导致的退化问题，这是引入 AVL 树、红黑树等自平衡结构的根本原因——通过旋转操作动态维持树高在  $O(\log n)$  级别。

## 4 手把手实现完整 BST 类

以下 Python 实现包含核心方法：

```
1 class Node:
2     __slots__ = ('val', 'left', 'right') # 优化内存
3
4     def __init__(self, val):
5         self.val = val
6         self.left = None
7         self.right = None
8
9
10    class BST:
11        def __init__(self):
12            self.root = None
13
14        def insert(self, val):
15            # 封装插入操作 (见前文迭代实现)
16
17        def delete(self, val):
18            # 封装删除操作 (见前文递归实现)
19
20        def search(self, val):
21            curr = self.root
22            while curr:
23                if curr.val == val:
24                    return True
25                curr = curr.left if val < curr.val else curr.right
26            return False
27
28        def in_order(self):
29            # 返回中序遍历生成器
30            def _traverse(node):
31                if node:
32                    yield from _traverse(node.left)
33                    yield node.val
34                    yield from _traverse(node.right)
35            return list(_traverse(self.root))
36
37        def find_min(self):
```

```
37     # 辅助函数：找最小值节点
38     if not self.root:
39         return None
40     node = self.root
41     while node.left:
42         node = node.left
43     return node.val
```

单元测试应覆盖：空树操作、删除根节点、连续插入重复值、有序序列插入等边界场景。例如删除根节点时需验证新根的正确性。

## 5 进阶讨论

BST 的局限性主要源于不平衡风险。解决方案包括：

- **AVL** 树：通过平衡因子（左右子树高度差）触发旋转
- 红黑树：放宽平衡条件，通过节点着色和旋转维护平衡
- **Treap**：结合 BST 与堆的特性，以随机优先级维持平衡

实际应用中，C++ STL 的 `std::map` 采用红黑树实现，文件系统目录树也常使用 BST 变体。这些结构在  $O(\log n)$  时间内保证操作效率，代价是实现复杂度显著提升。

二叉搜索树以简洁的结构实现了高效的有序数据管理，其  $O(\log n)$  的平均性能与  $O(n)$  的最坏情况揭示了数据结构设计的平衡艺术。掌握 BST 为理解更复杂的平衡树奠定基础，在工程实践中需根据场景需求权衡实现复杂度与性能稳定性。

附录：完整代码实现与可视化工具详见 GitHub 仓库。推荐阅读《算法导论》第 12 章深入探究树结构数学证明。