



数据结构
(C语言版) (第2版)
查找
树表的查找

主讲教师：汪红松



教学内容 Contents

1 线性表的查找

2 树表的查找

3 哈希表的查找

- ▶ ▶ ▶
- 一、二叉排序树**
 - 二、二叉排序树的操作**
 - 三、查找的性能分析**



老师

▶▶▶ 树表的查找

表结构在**查找过程中动态生成**
对于给定值key
若表中存在，则成功返回；
否则插入关键字等于key 的记录



二叉排序树
平衡二叉树
B-树
B⁺树

▶▶▶ 一、二叉排序树

二叉排序树或是空树，或是满足如下性质的二叉树：



若其左子树非空，则**左子树**上所有结点的值
均**小于**根结点的值；



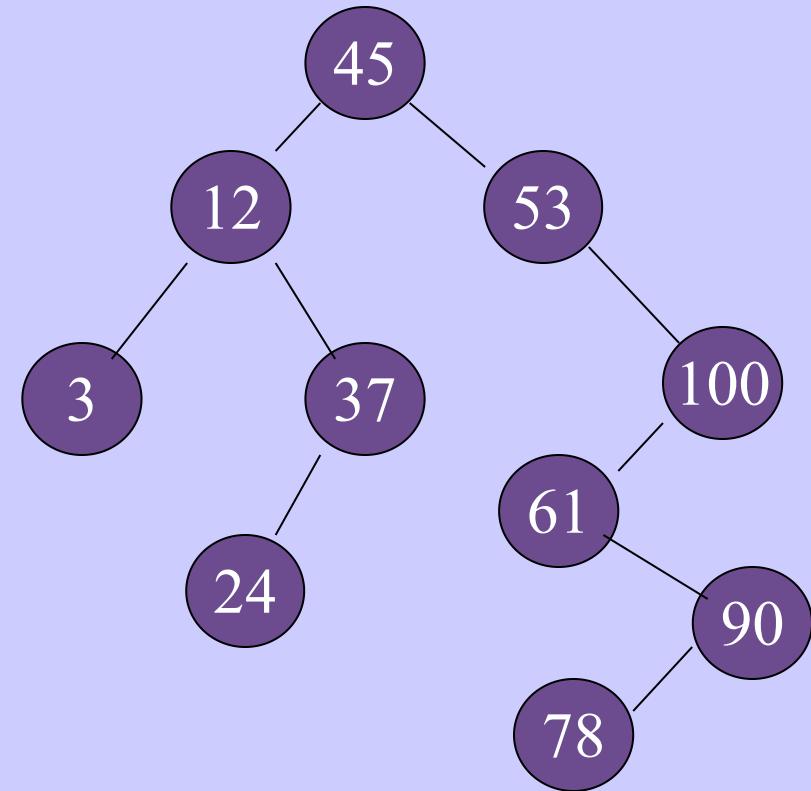
若其右子树非空，则**右子树**上所有结点的值
均**大于**等于根结点的值；



其左右子树本身又各是一棵二叉排序树。

▶▶▶ 练习

中序遍历二叉排序树后
的结果有什么规律？



3 , 12 , 24 , 37 , 45 , 53 , 61 , 78 , 90 , 100

递增

得到一个关键字的递增有序序列

▶▶▶ 二、二叉排序树的操作

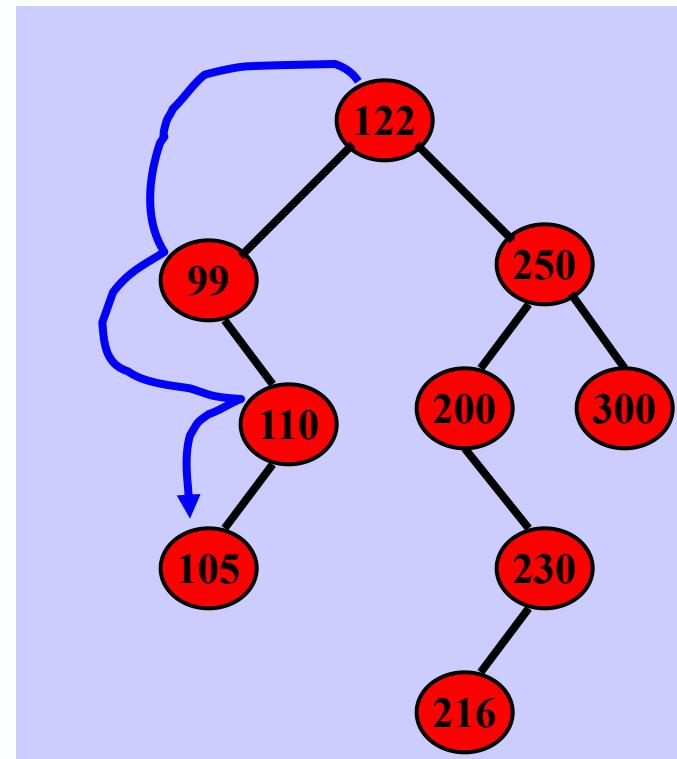
1. 查找

若查找的关键字等于根结点，成功

否则

- 若小于根结点，查其左子树
- 若大于根结点，查其右子树

在左右子树上的操作类似。



▶▶▶ 【算法思想】

- (1) 若二叉排序树为空，则查找失败，返回空指针。
- (2) 若二叉排序树非空，将给定值key与根结点的关键字T->data.key进行比较：



若key等于T->data.key，则查找成功，返回根结点地址；



若key小于T->data.key，则进一步查找左子树；



若key大于T->data.key，则进一步查找右子树。

▶▶▶ 二、二叉排序树的操作

2. 插入

若二叉排序树为空，则插入结点应为根结点；否则，继续在其左、右子树上查找。

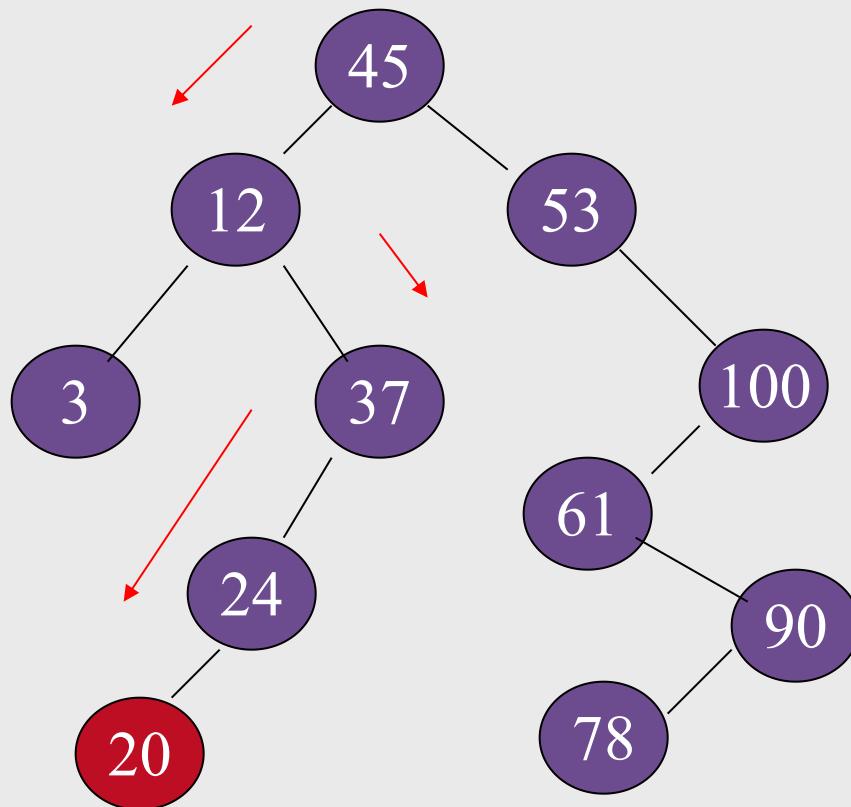
- ✓ 树中已有，不再插入。
- ✓ 树中没有，查找直至某个叶子结点的左子树或右子树为空为止，则插入结点应为该叶子结点的左孩子或右孩子。

插入的元素一定在叶结点上。

二、二叉排序树的操作

2. 插入

插入结点20

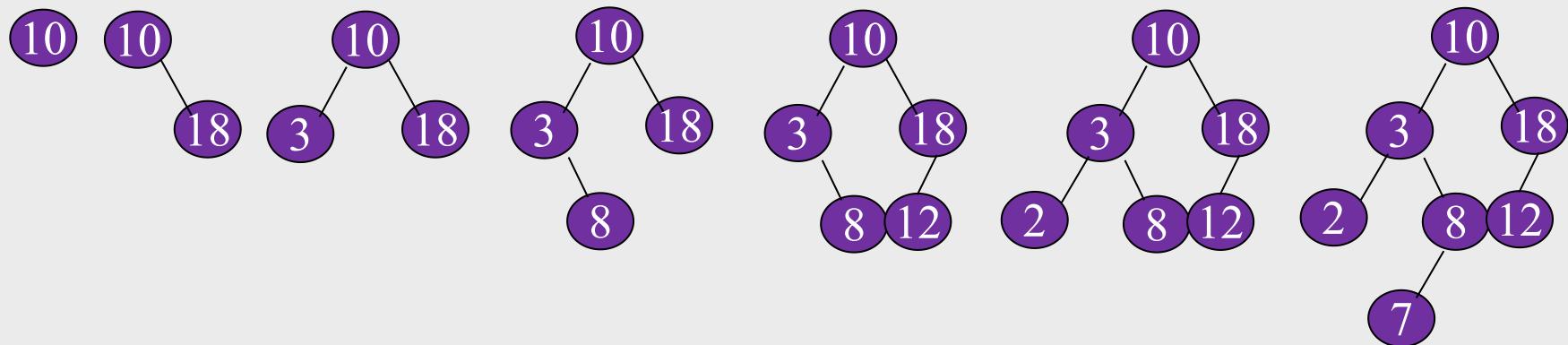


▶▶▶ 二、二叉排序树的操作

3.生成

从空树出发，经过一系列的查找、插入操作之后，可生成一棵二叉排序树。

{10 , 18 , 3 , 8 , 12 , 2 , 7}

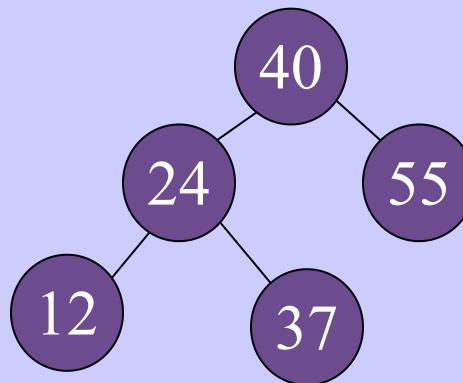


二、二叉排序树的操作

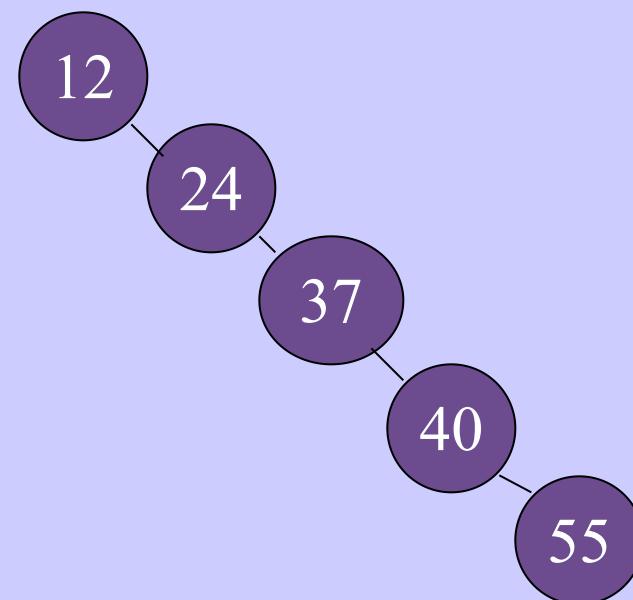
3.生成

不同插入次序的序列生成不同形态的二叉排序树。

40 , 24 , 12 , 37 , 55



12 , 24 , 37 , 40 , 55



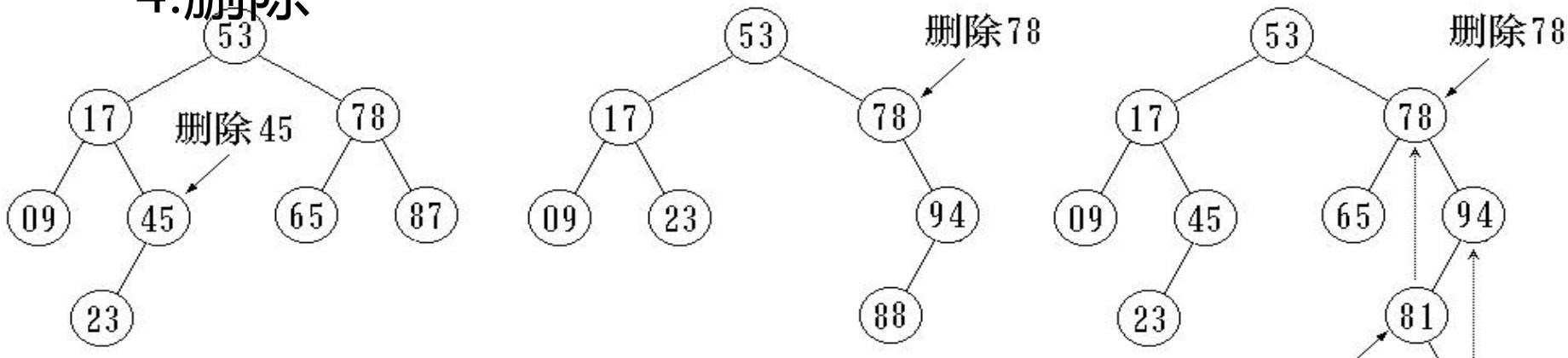
二、二叉排序树的操作

4. 删除

将因删除结点而断开的二叉链表重新链接起来，
防止重新链接后树的高度增加。

二、二叉排序树的操作

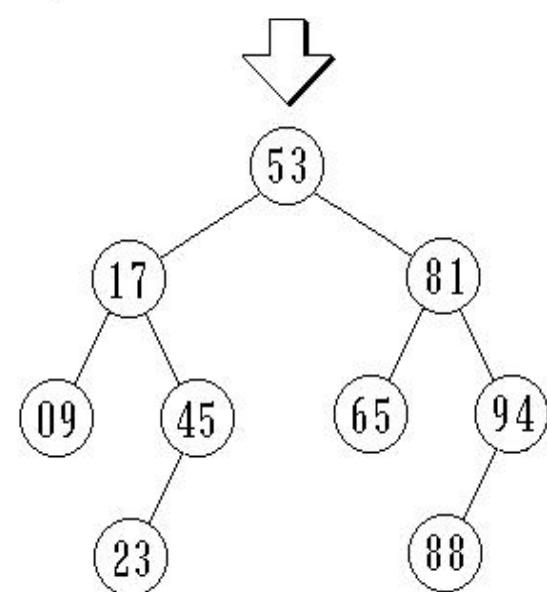
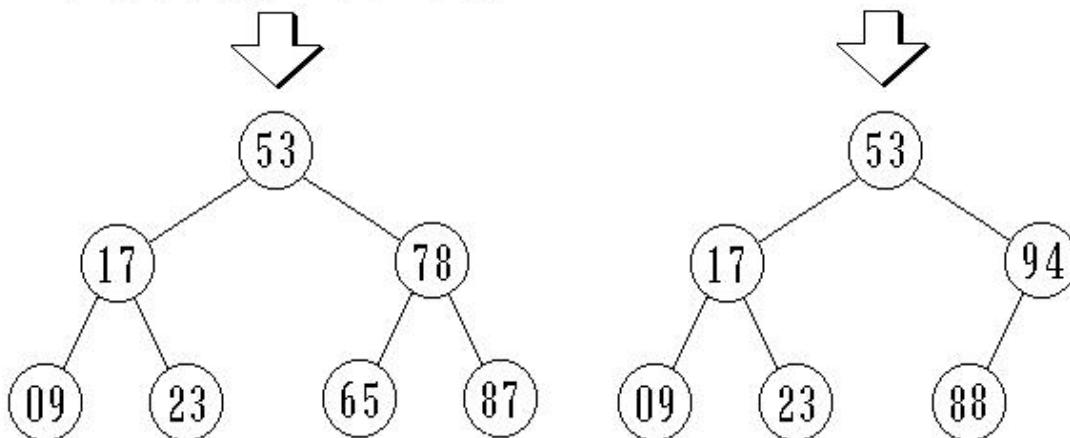
4. 删除



缺右子树用左子女填补

缺左子树用右子女填补

在右子树上找中序
第一个结点填补



二、二叉排序树的操作

4. 删除



删除叶结点，只需将其双亲结点指向它的指针清零，再释放它即可。



被删结点缺右子树，可以拿它的左子女结点顶替它的位置，再释放它。

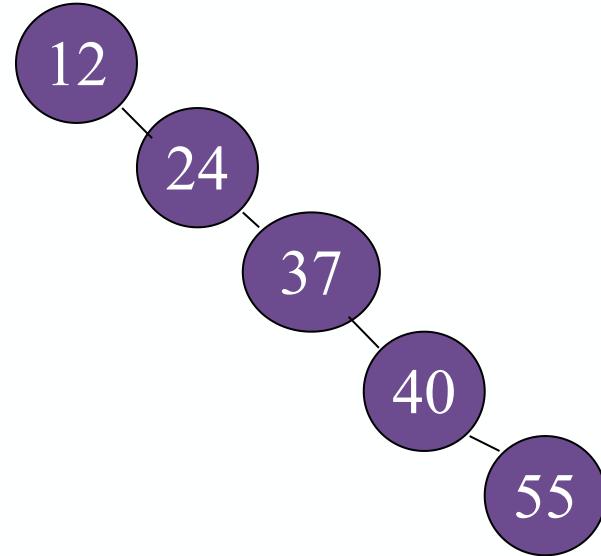
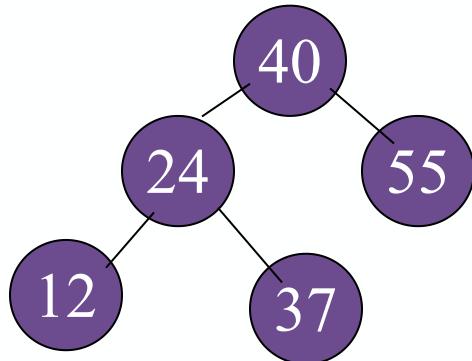


被删结点缺左子树，可以拿它的右子女结点顶替它的位置，再释放它。



被删结点左、右子树都存在，可以在它的右子树中寻找中序下的第一个结点(关键码最小),用它的值填补到被删结点中，再来处理这个结点的删除问题。

三、查找的性能分析



第*i*层结点需比较*i*次。在等概率的前提下，上述两图的平均查找长度为：

$$\sum_{i=1}^n p_i c_i = (1 + 2 \times 2 + 3 \times 2) / 5 = 2.2 \text{ (左图)}$$

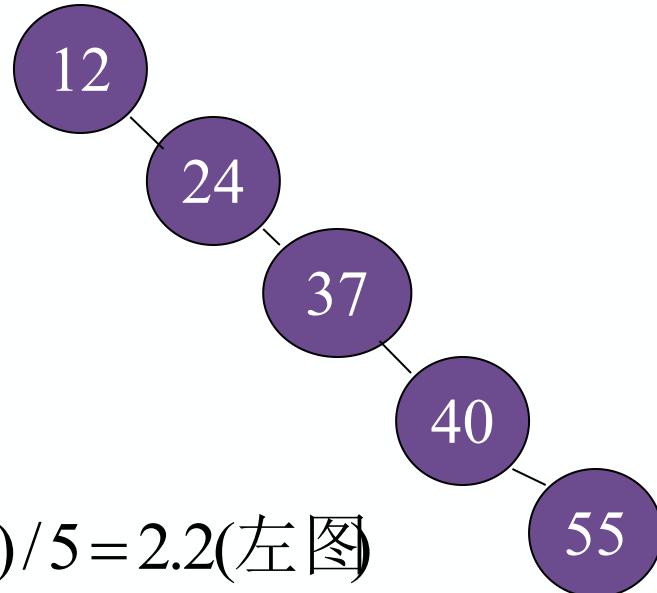
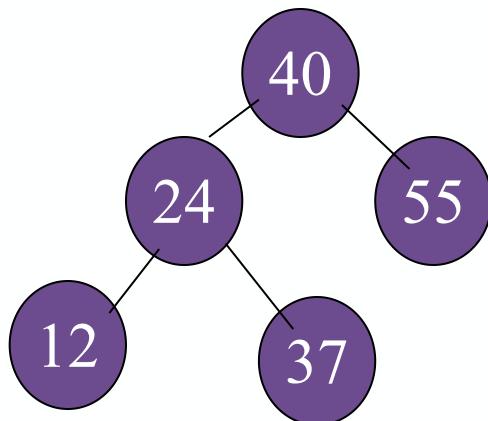
$$\sum_{i=1}^n p_i c_i = (1 + 2 + 3 + 4 + 5) / 5 = 3 \text{ (右图)}$$

三、查找的性能分析

平均查找长度和二叉树的形态有关，即

最好： $\log_2 n$ （形态匀称，与二分查找的判定树相似）

最坏： $(n+1)/2$ （单支树）



$$\sum_{i=1}^n p_i c_i = (1 + 2 \times 2 + 3 \times 2) / 5 = 2.2 \text{ (左图)}$$

$$\sum_{i=1}^n p_i c_i = (1 + 2 + 3 + 4 + 5) / 5 = 3 \text{ (右图)}$$

▶▶▶ 三、查找的性能分析

问题：如何提高二叉排序树的查找效率？

尽量让二叉树的形状均衡

平衡二叉树

左、右子树是平衡二叉树；

所有结点的左、右子树深度之差的绝对值 ≤ 1

平衡因子：该结点左子树与右子树的高度差。

▶▶▶ 小结

1. 二叉排序树的定义
2. 二叉排序树建立的过程
3. 二叉排序树的插入与删除算法
4. 平衡二叉树和B树以及B+树的概念