

第14章

搜索树

本章内容:

- **14.1** 定义
- **14.2** 抽象数据类型
- **14.3** 二叉搜索树的操作和实现
- **14.4** 带有相同关键字元素的二叉搜索树
- **14.5** 索引二叉搜索树

搜索树

- 搜索树(Search Trees) 是一种适合于描述字典的树形结构。
 - 比跳表和散列表有更好或类似的性能
 - 特别是对于顺序访问或按排名访问，比如，按关键字的升序输出字典元素、按升序找到第 k 个元素、删除第 k 个元素，散列表实现时间性能差，使用搜索树实现则会有更好的时间性能。

14.1 定义

- 14.1.1 二叉搜索树定义
- 有重复值的二叉搜索树
- 14.1.2 索引二叉搜索树

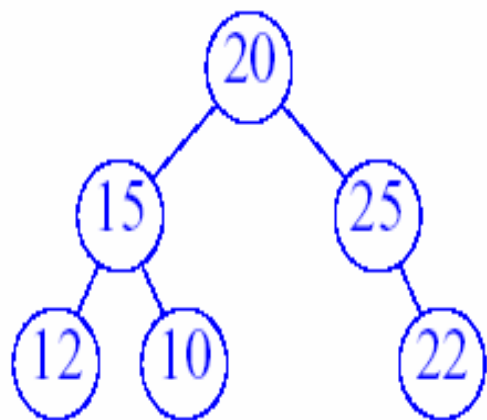
14.1.1 二叉搜索树定义

- 定义14-1[二叉搜索树(binary search tree)]:
- 二叉搜索树是一棵可能为空的二叉树，一棵非空的二叉搜索树满足以下特征：
 1. 每个元素有一个关键字，并且没有任意两个元素有相同的关键字；因此，所有的关键字都是唯一的。
 2. 根节点左子树的关键字(如果有的话)小于根节点的关键字。
 3. 根节点右子树的关键字(如果有的话)大于根节点的关键字。
 4. 根节点的左右子树也都是二叉搜索树。

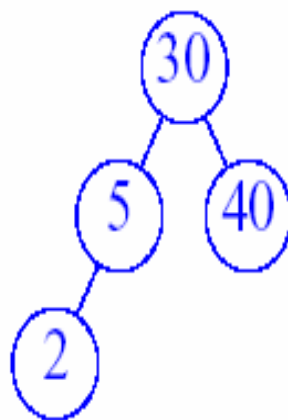
[2,3,4可以定义为:任何节点左子树的关键字小于该节点的关键字; 任何节点右子树的关键字大于该节点的关键字。]

二叉搜索树：二叉排序树

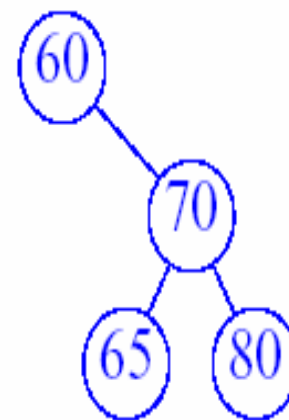
例：二叉树



(a)



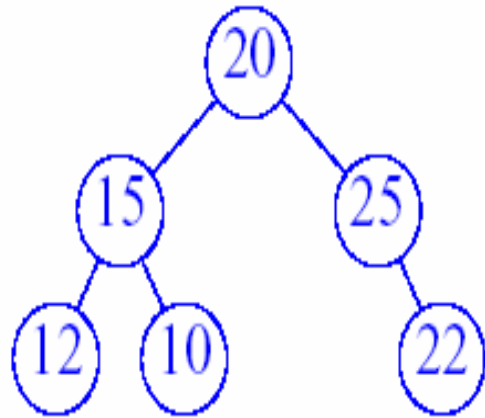
(b)



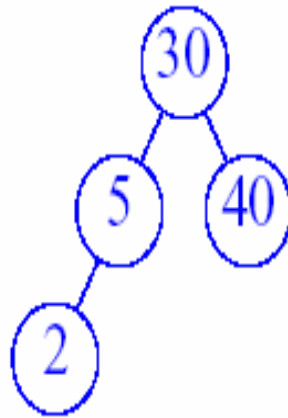
(c)

■ 哪一个 是 二叉搜索树?

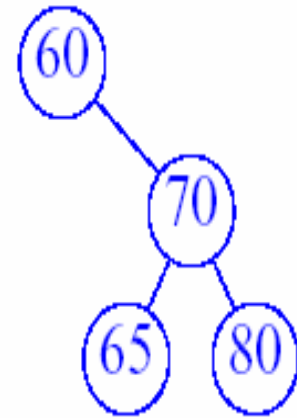
例：二叉树



(a)



(b)



(c)

- 哪一个是 二叉搜索树?
→ (b)和 (c)

有重复值的二叉搜索树

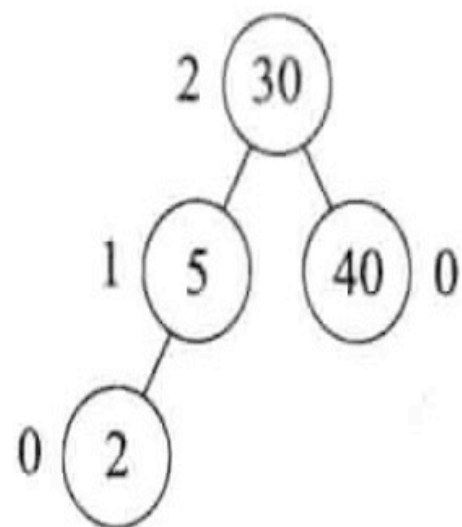
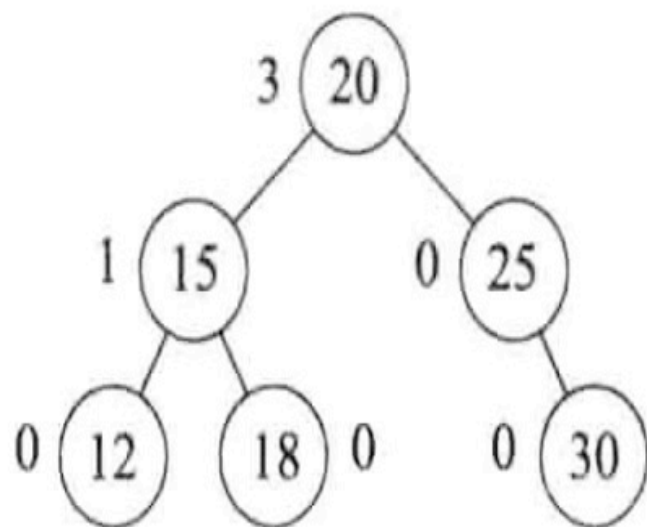
- 放弃二叉搜索树中所有元素拥有不同关键字的要求
 - 用“小于等于”代替特征2 中的“小于”
 - 用“大于等于”代替特征3中的“大于”
 - 这样的二叉搜索树，称为**有重复值的二叉搜索树**
(binary search tree with duplicates).

14.1.2 索引二叉搜索树定义

索引二叉搜索树定义：

- 二叉搜索树.
- 在每个节点中添加一个 ‘**LeftSize**’—该节点左子树的元素个数.
- **LeftSize (x)**
 - 给出了一个元素在x为根的子树中排名(0起始)。

例：带索引的二叉搜索树



LeftSize和名次

- 一个元素的名次(Rank)是它在排序后的队列中的位置(在中序序列中的位置)。

[2,6,7,8,10,15,18,20,25,30,35,40]

- $\text{rank}(2)=0$
- $\text{rank}(15)=5$
- $\text{rank}(20)=7$
- $\text{LeftSize}(x) = \text{rank}(x)$ (在以x为根的子树中的名次)

14.2 抽象数据类型

抽象数据类型bsTree

{

实例

二叉树，每一个节点中有一个**数对**，数对的一个成员是关键字，另一个成员是数值；所有元素的关键字各不相同；任何节点左子树的关键字小于该节点的关键字；任何节点右子树的关键字大于该节点的关键字。

操作：

find(k)：返回关键字为k的数对

insert(p)：将数对p插入到搜索树中

erase(k)：删除关键字为k的数对

ascend()：按照关键字的升序排列输出所有数对

}

索引二叉搜索树的抽象数据类型

抽象数据类型IndexedBSTree

{

实例

与bsTree 的实例相同,只是每一个节点有一个LeftSize 域
操作:

find(k): 返回关键字为k的数对

get(index): 返回第index个数对

insert(p): 将数对p插入到搜索树中

erase(k): 删除关键字为k的数对

delete(index): 删除第index个数对

ascend(): 按照关键字的升序排列输出所有数对

}

14.3 二叉搜索树的操作实现

二叉搜索树数量和形状随着操作而改变，所以二叉搜索树要用**链表**来描述

14.3 二叉搜索树的操作实现

类binarySearchTree 是类linkedBinaryTree的派生类

```
template <class K,class E>
```

```
class binarySearchTree: public linkedBinaryTree <K,E>
```

```
{
```

```
    public:
```

```
        pair<const K,E> * find(const K& theKey) const;
```

```
        //返回关键字theKey匹配的数对的指针，若不存在匹配的数对，则返回NULL
```

```
        void insert(const pair<const K,E>& thePair);
```

```
        //插入一个数对thePair,如果存在关键字相同的数对,则覆盖
```

```
        void erase(const K& theKey);
```

```
        //删除关键字theKey匹配的数对
```

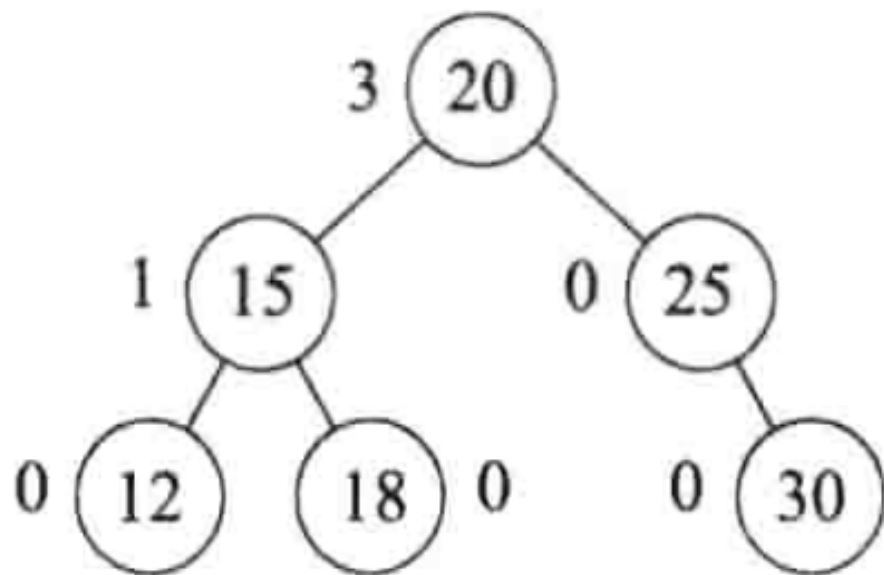
```
        void ascend( )
```

```
        {//按照关键字的升序排列输出所有数对
```

```
            inOrderOutput( );}
```

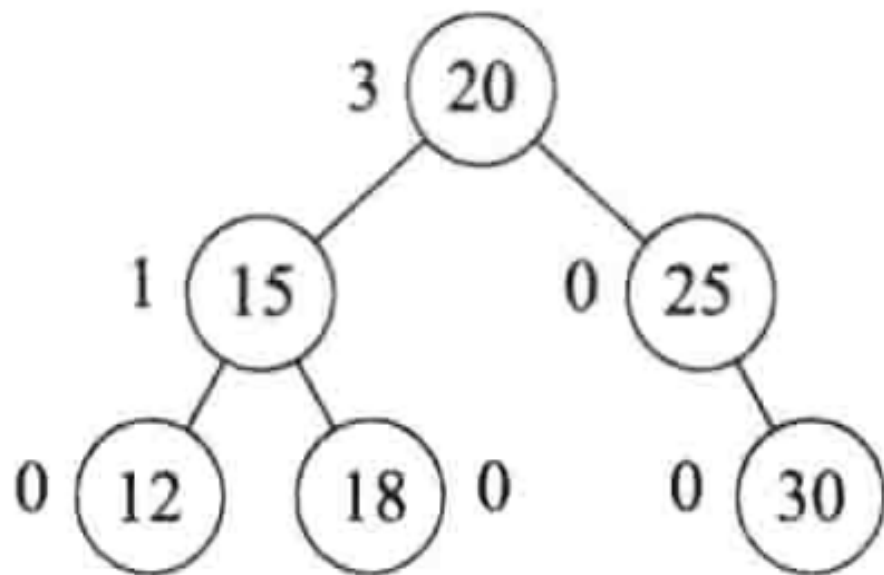
```
};
```

操作ascend



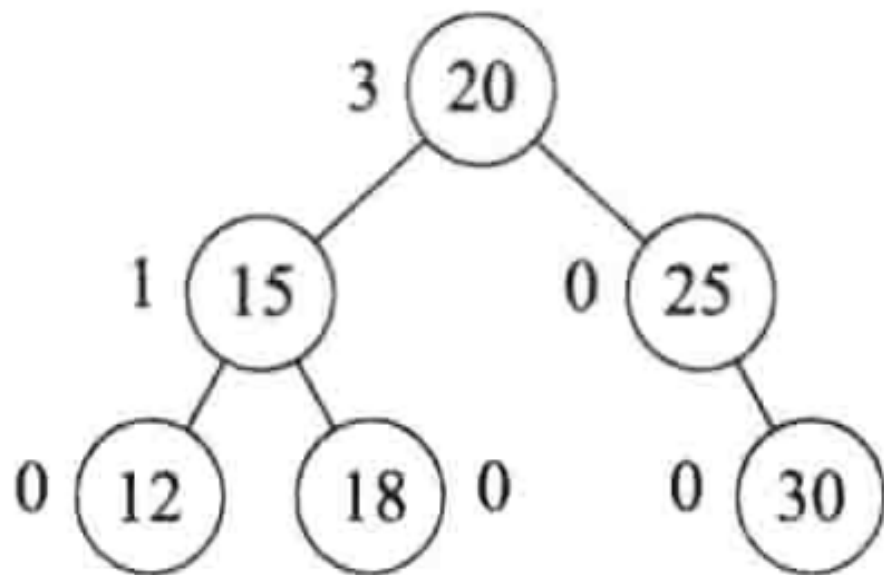
- 我们如何以升序输出所有的元素？

操作ascend



- 我们如何以升序输出所有的元素？
 - 中序遍历.

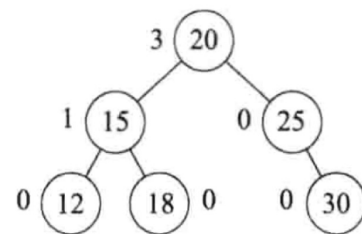
搜索find示例



■ 搜索关键字 18

方法find实现

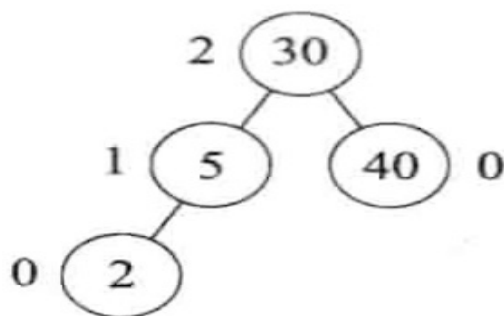
```
template<class K, class E>
pair<const K,E> * find(const K& theKey) const;
{//返回关键字theKey匹配的数对的指针，若不存在匹配的数
  对，则返回NULL
  // 指针p 从根开始搜索，寻找关键字等于theKey的元素(数对)
  BinaryTreeNode<pair<const K,E>> *p = root;
  while (p!=NULL)    // 检查p->element
    If (theKey < p->element.first)
      p = p->leftChild;
    else if (theKey > p->element.first)
      p = p->rightChild;
    else {// 找到匹配的元素
      return &p->element;
    }
  //无匹配的元素
  return NULL;
}
```



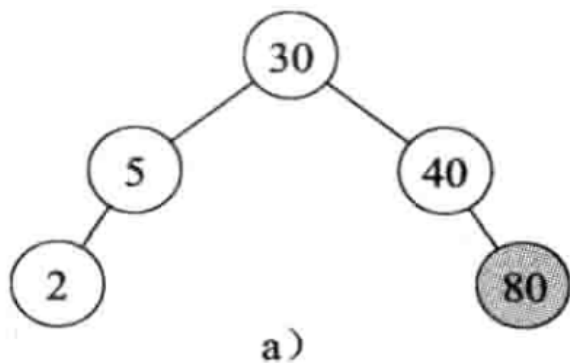
■ 搜索关键字 18

•搜索操作的时间复杂性: $O(\text{height})$

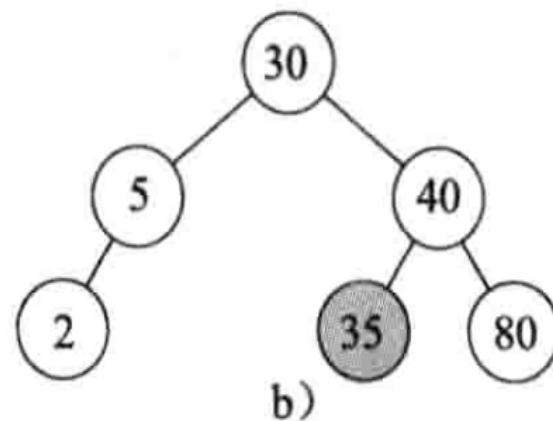
操作insert 示例



插入80



插入35

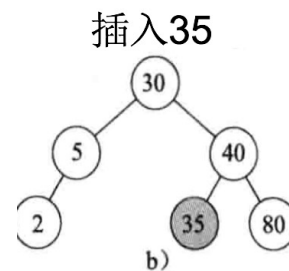


- 首先通过查找来确定是否存在某个元素，如果不存在，那就将新元素作为搜索中断节点的孩子插入二叉搜索树

方法insert实现—1/2

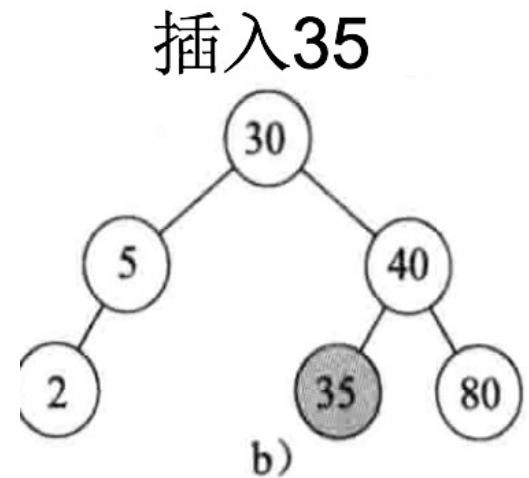
```
template<class K, class E>
void binarySearchTree<E,K>::
    insert(const pair<const K,E>& thePair);
{//插入一个数对thePair,如果存在关键字相同的数对,则覆盖
    BinaryTreeNode<pair<const K,E>>*p = root, // 搜索指针
                                     *pp = NULL; // p的父节点指针

    // 寻找插入点
    while (p!=NULL) { // 检查p->element
        pp = p;
        // 将p移向孩子节点
        if (thePair.first < p->element.first) p = p->leftChild;
        else if (thePair.first > p->element.first) p = p->rightChild;
        else p->element.second = thePair.second; // 覆盖旧值
    }
```



方法insert实现—1/2

```
// 为thePair 建立一个新节点，并将该节点连接至 pp
BinaryTreeNode<pair<const K,E>>*newNode =
    new BinaryTreeNode<pair<const K,E>> (thePair);
if (root!=NULL) {// 树非空
    if (thePair.first < pp->element.first)
        pp->leftChild = newNode;
    else pp->rightChild = newNode;
}
else // 插入到空树中
    root = newNode;
}
```



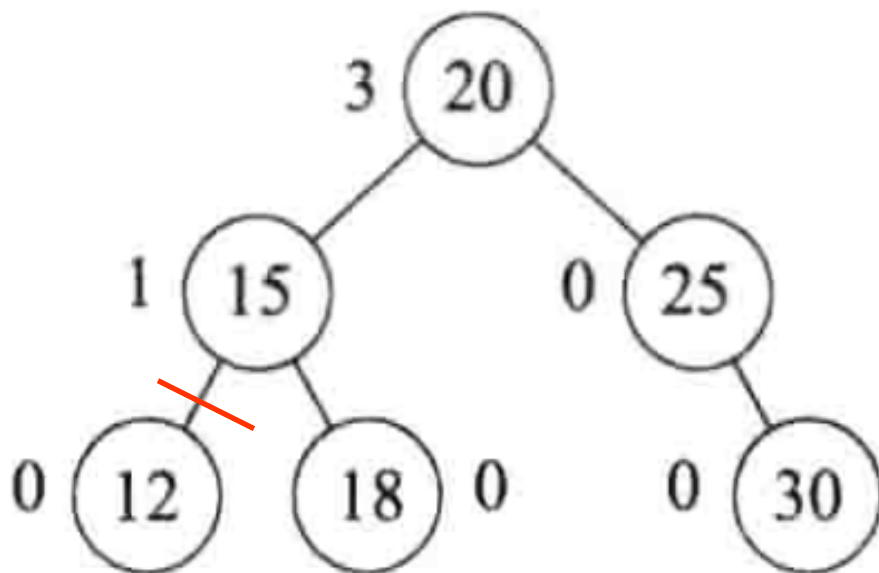
•插入操作的时间复杂性： $O(\text{height})$

方法erase(theKey)

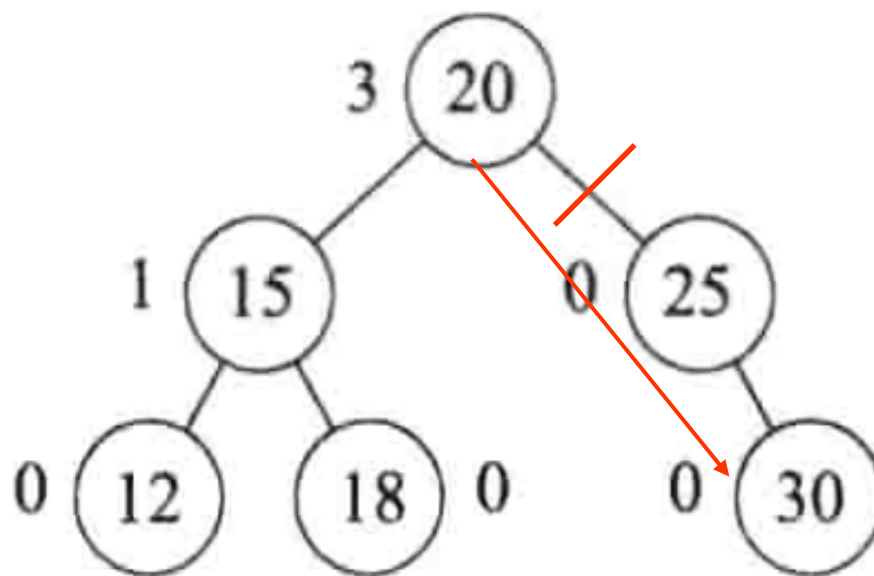
- 对删除来说，我们考虑包含被删除元素的节点 p 的三种情况：
 1. p 是树叶；
 2. p 只有一个非空子树；
 3. p 有两个非空子树。

情况1:删除叶子节点

- 对于情况1, 丢弃树叶节点。
- 例, 删除元素的关键字为12

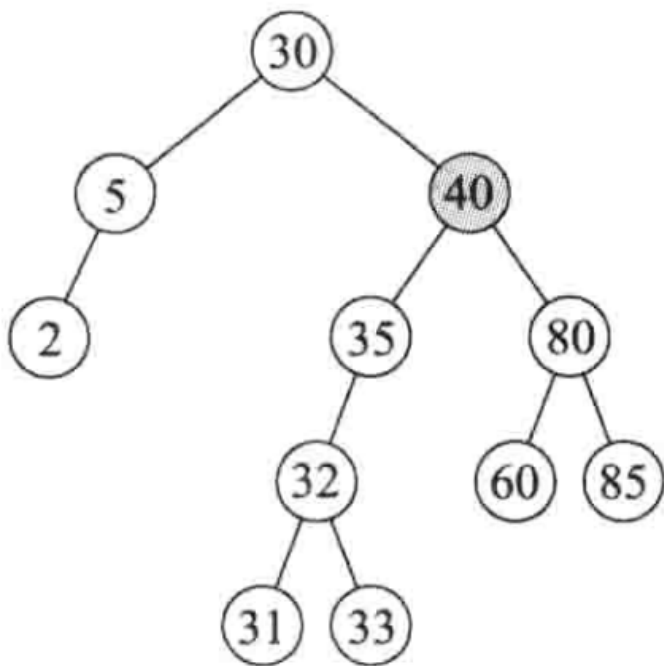


情况2：删除一个度为1的节点

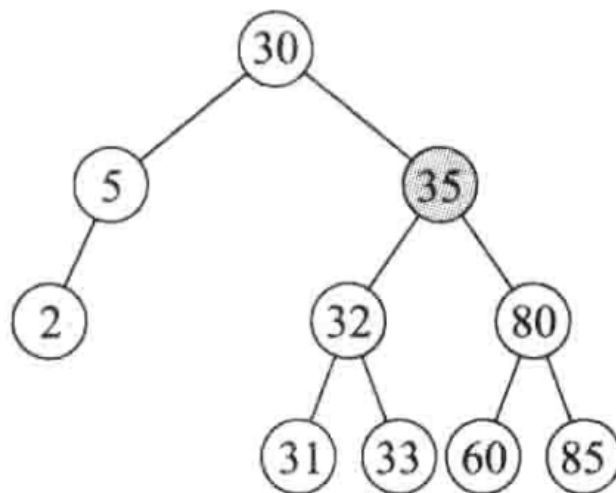
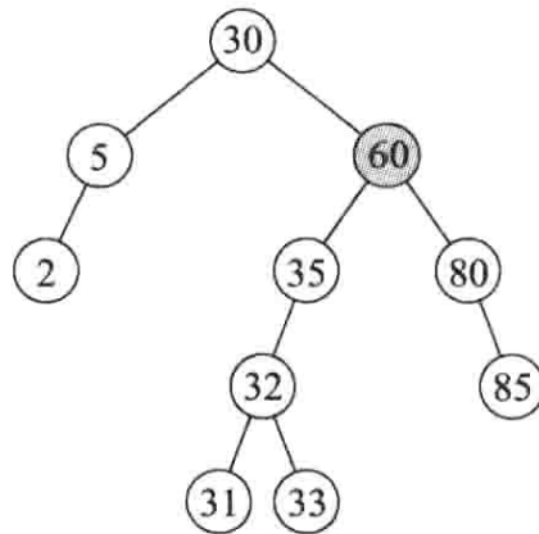


- 例：删除元素的关键字为25

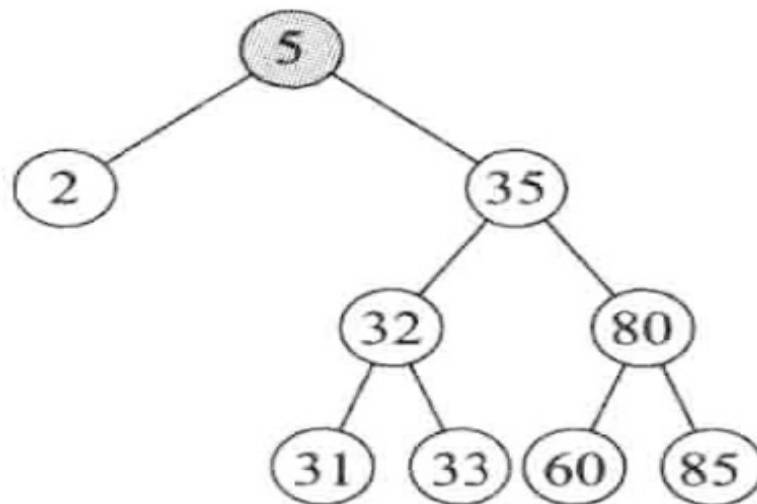
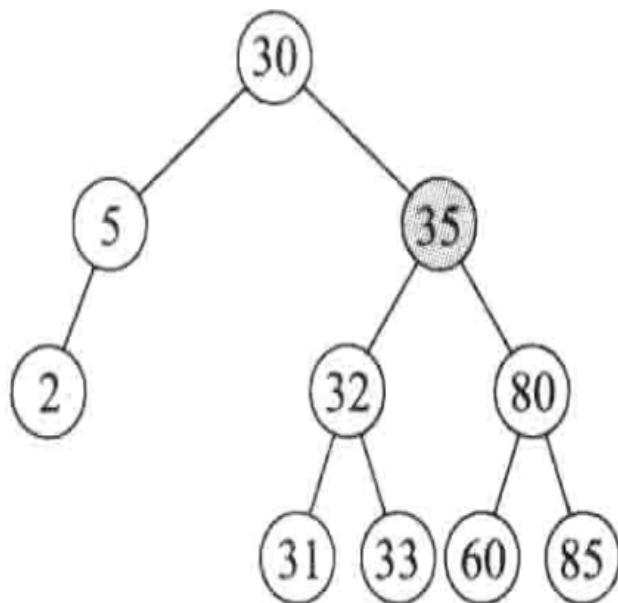
情况3：删除一个度为2的节点



• 例：删除40



情况3：删除一个度为2的节点



•例：删除30

```

template<class K, class E>
void binarySearchTree<E,K>::erase(const K& theKey)
{
    // 删除关键字为theKey 的元素(数对)
    // 将p 指向关键字为theKey的节点
    BinaryTreeNode<pair<const K,E>>*p = root, // 搜索指针
                                   *pp = NULL; // p的父节点指针
    while (p !=NULL && p->element.first != theKey)
    {
        // 移动到p的孩子
        pp = p;
        if (theKey < p->element.first)  p = p->leftChild;
        else  p = p->rightChild;
    }
    If  (p==NULL)  return; // 没有关键字为theKey的元素
}

```

// 对树进行重构

// 处理p有两个孩子的情形

if (p->leftChild && p->rightChild)

{//两个孩子，转换成有0或1个孩子的情形

// 在p 的左子树中寻找最大元素

BinaryTreeNode<pair<const K,E>>*s = p->leftChild,

*ps = p; // s的父节点

while (s->rightChild!=NULL) {// 移动到最大的元素

ps = s;

s = s->rightChild;}

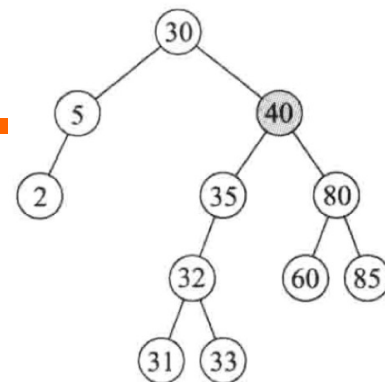
// p->element = s->element, 将最大元素从s移动到p

BinaryTreeNode<pair<const K,E>>*q =

new BinaryTreeNode<pair<const K,E>>

(s->element, p->leftChild, p->rightChild);

.....//与P关联的指针修改为与q关联



// 对树进行重构

//与P关联的指针修改为与q关联

//p指向新的删除节点s, pp为p的父节点

if (pp == NULL)

root = q;

else if (p == pp->leftChild)

pp->leftChild = q;

else pp->rightChild = q;

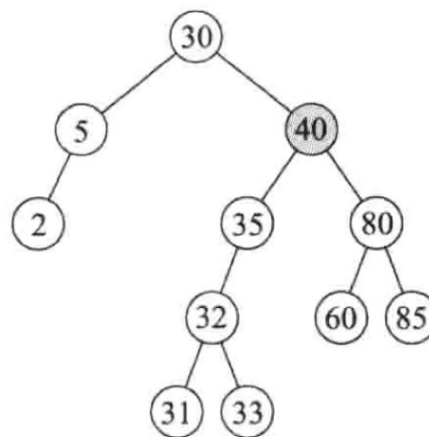
if (ps == p) pp = q;

else pp = ps;

delete p;

p = s;

}



```
// p 最多有一个孩子
```

```
// 在c 中保存孩子指针
```

```
BinaryTreeNode<pair<const K,E>>*c;
```

```
if (p->leftChild != NULL) c = p->leftChild;
```

```
else c = p->rightChild;
```

```
// 删除p
```

```
if (p == root) root = c;
```

```
else
```

```
{// p 是pp的左孩子还是pp的右孩子?
```

```
if (p == pp->leftChild)
```

```
pp->leftChild = c;
```

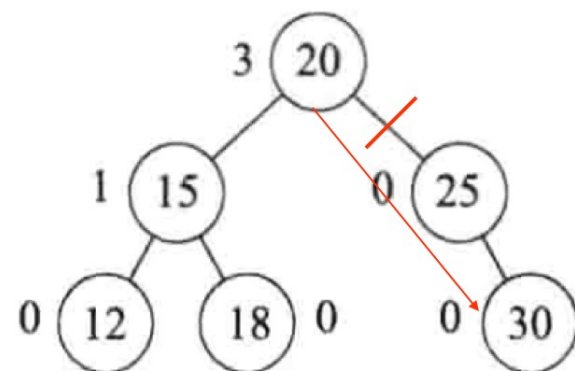
```
else pp->rightChild = c;
```

```
}
```

```
treesize--;
```

```
delete p;
```

```
}
```



•例: 删除元素的关键字为25

二叉搜索树的高度

- 最大:
 - 关键字为 $[1, 2, 3, \dots, n]$ 的元素按顺序插入到一棵空的二叉搜索树时.
 - 高度: n
 - 搜索、插入和删除操作所需要的时间: $O(n)$
- 平均:
 - $O(\log n)$
 - 搜索、插入和删除操作所需要的时间: $O(\log n)$

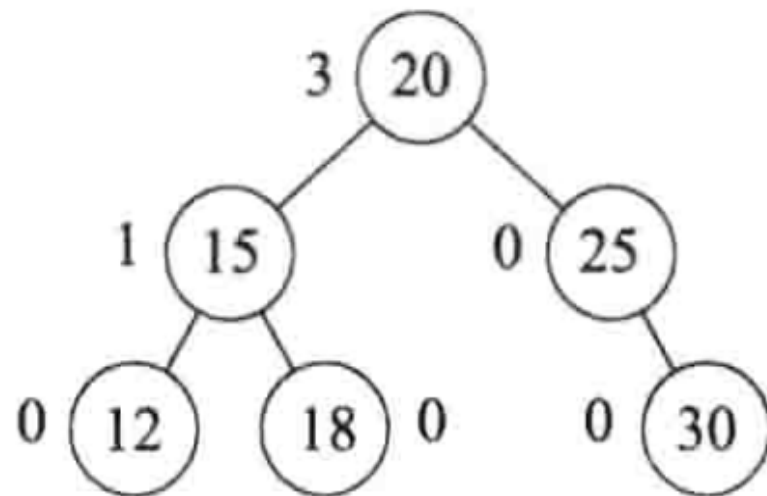
类dBinarySearchTree

- 有重复值的二叉搜索树(The binary search tree with duplicates —dBinarySearchTree)
- 在实现dBinarySearchTree类时，只需把binarySearchTree::insert的while循环(见程序14-5)改为：

```
while (p) {  
    pp = p;  
    if (thePair.first <= p->element. first)  
        p = p->leftChild;  
    else p = p->rightChild;  
} //程序14-7
```

索引搜索二叉树

- 查找索引为2的元素
 - 根的leftSize值为3，所以在根的左子树
 - 在左子树索引为2
 - 左子树的根15的leftSize值为1，所以在15的右子树
索引为： $2 - (\text{leftSize} + 1)$
计算为0



应用

■ 直方图问题

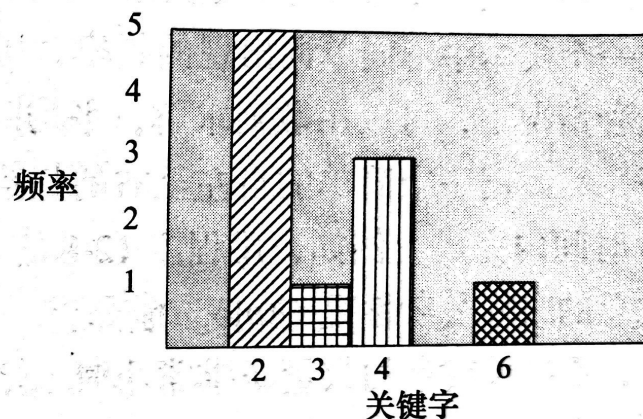
- 输入由n个关键字所构成的集合，然后输出一个列表，它包含不同关键字及其每个关键字在集合中出现的次数（频率）。

$n=10$; 关键字=[2, 4, 2, 2, 3, 4, 2, 6, 4, 2]

a) 输入

关键字	频率
2	5
3	1
4	3
6	1

b) 输出直方图表格



c) 直方图条形图

图 14-5 直方图举例

应用

■ 简单直方图程序

- 当关键字的值是0到r范围内的整数，且r的值足够小时。用数组元素h[i]代表关键字i的频率，比如关键字是小写字母，可以用映射
 $[a, b, \dots, z] = [0, 1, \dots, 25]$

```
void main(void)
{ // 非负整型值的直方图
    int n,
        r;
    cout << "Enter number of elements and range"
    << endl;
    cin >> n >> r;

    // 生成直方图数组 h
    int *h = new int[r+1];

    // 将数组 h 初始化为 0
    for (int i = 0; i <= r; i++)
        h[i] = 0;

    // 输入数据，然后计算直方图
    for (i = 1; i <= n; i++)
    { // 假设输入的值在 0 至 r 之间
        int key;
        cout << "Enter element " << i << endl;
        cin >> key;
        h[key]++;
    }

    // 输出直方图
    cout << "Distinct elements and frequencies are"
    << endl;
    for (i = 0; i <= r; i++)
        if (h[i] != 0)
            cout << i << " " << h[i] << endl;
}
```

应用

■ 直方图与二叉搜索树

- 不是整型而且关键词范围很大时，可以用散列，平均时间性能 $O(n)$
- 当与 n 相比，不同关键字数量 m 非常小时，用排序求解直方图的方法可以进一步改进：
- 用二叉搜索树平均复杂性为 $O(n \log m)$
- 类`binarySearchTreeWithVisit`，是类`binarySearchTree`的扩展，其中增加了以下公有函数：

```
void insert(const pair<const K,E>& thePair, void(*visit)(E&))
```

该函数将元素`thePair`插入搜索树，若存在对应关键字，就调用`visit`函数

应用

■ 直方图与二叉搜索树

```
int main(void)
//使用搜索树的直方图
{
    int n;
    cout << "Enter number of elements" << endl;
    cin >> n;

    //输入元素, 然后插入树
    binarySearchTreeWithVisit<int, int> theTree;
    for (int i = 1; i <= n; i++)
    {
        pair<int, int> thePair;
        cout << "Enter element " << i << endl;
        cin >> thePair.first;
        thePair.second = 1;
        //将 thePair 插入树, 除非存在与之匹配的元素
        //在后一种情况下, count 值增 1
        theTree.insert(thePair, add1);
    }

    //输出不同的关键字和它们的频率
    cout << "Distinct elements and frequencies are"
        << endl;
    theTree.ascend();
}
```

- 输入数据插入类型为 `binarySearchTreeWithVisit` 的对象, 然后调用函数 `ascend` 输出直方图
- 二叉搜索树的每一个元素都有两个成员, 第一个成员是关键字, 第二个成员是关键字的频率

作业

- P346: 6, 10

P321. 41. 补充说明

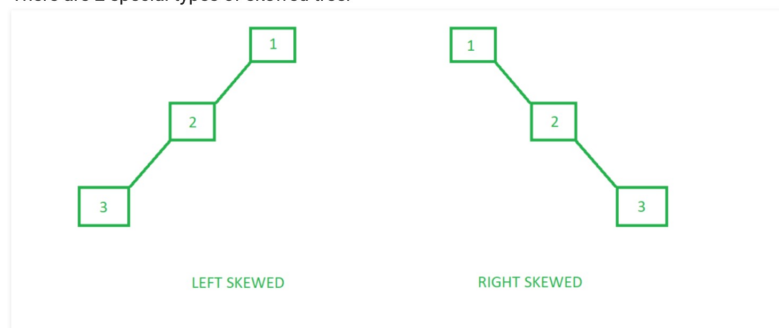
Suppose you are to code text that uses n symbols. A simple way to assign codes that satisfy the prefix property is to start with a right-skewed extended binary tree that has n external nodes, sort the n symbols in decreasing order of frequency $F()$, and assign symbols to external nodes so that an inorder listing of external nodes gives the symbols in decreasing order of their frequency. The sort step takes $O(n \log n)$ time, and the remaining steps take $O(n)$ time. So this method has the same asymptotic complexity as the optimal method described in Section 12.6.3.

Skewed Binary Tree

A skewed binary tree is a type of binary tree in which all the nodes have only either one child or no child.

Types of Skewed Binary trees

There are 2 special types of skewed tree:



1. Left Skewed Binary Tree:

These are those skewed binary trees in which all the nodes are having a left child or no child at all. It is a left side dominated tree. All the right children remain as null.