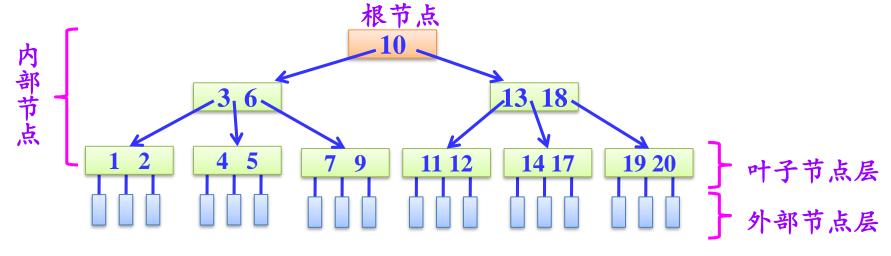
# 9.3.3 B-树

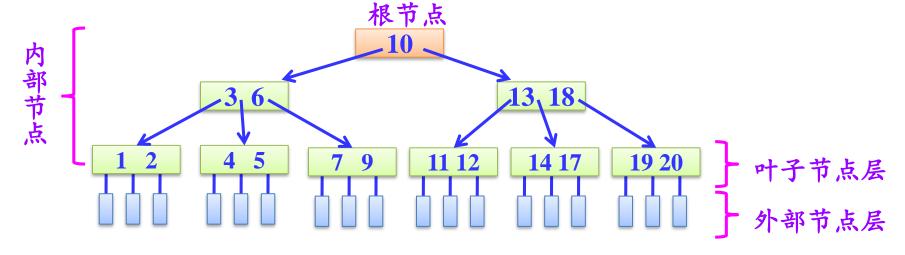
B-树又称为多路平衡查找树,是一种组织和维护外存文件系统非常有效的数据结构。

# 1、B-树的定义

一棵3阶B-树:

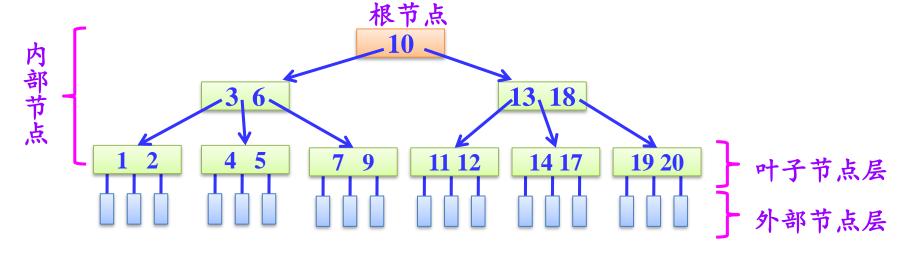


- 一棵m阶B-树或者是一棵空树,或者是满足要求的m叉树:
- 树中每个节点至多有m个孩子节点(即至多有m-1个关键字)最多关键字个数Max = m-1

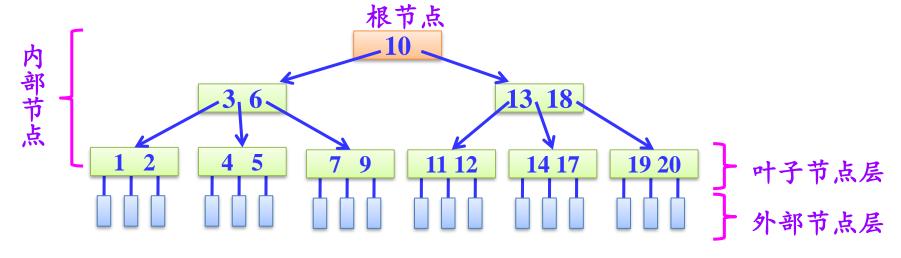


- 一棵m阶B-树或者是一棵空树,或者是满足要求的m叉树:
  - ② 除根节点外,其他非叶子节子点至少有 $\lceil m/2 \rceil$ 个孩子节点(即至少有 $\lceil m/2 \rceil 1 = \lfloor (m-1)/2 \rfloor$ 个关键字);

最少关键字个数 $Min = \lceil m/2 \rceil - 1$ 

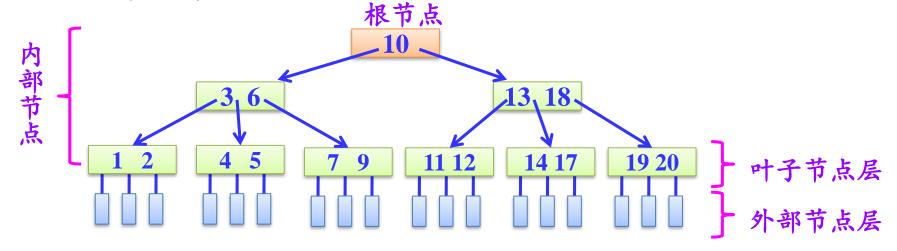


- 一棵m阶B-树或者是一棵空树,或者是满足要求的m叉树:
  - 3 若根节点不是叶子节点,则根节点至少有两个孩子节点;



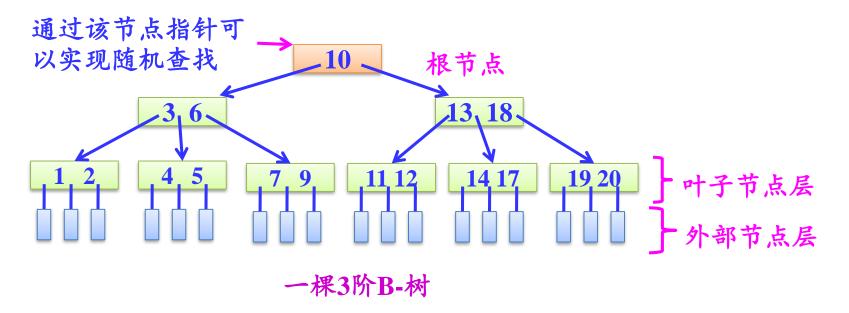
- 一棵m阶B-树或者是一棵空树,或者是满足要求的m叉树:
- 4 每个节点的结构如下,节点中按关键字大小顺序排列:

$n \qquad p_0 \qquad k_1$	$p_1$	$k_2$	$p_2$	•••	$k_n$	$p_n$
---------------------------	-------	-------	-------	-----	-------	-------



- 一棵m阶B-树或者是一棵空树,或者是满足要求的m叉树:
  - 5 所有外部节点都在同一层上。B-树是所有节点的平衡因子均等于0的多路查找树。

在计算B-树的高度时, 需要计入最底层的外部节点



非根非外部节点的关键字个数: 1~2。

非根非外部节点的孩子节点个数: 2~3。

说明:外部节点就是失败节点,指向它的指针为空,不含有任何信息,是虚设的。一棵B-树中总有n个关键字,则外部节点个数为n+1。

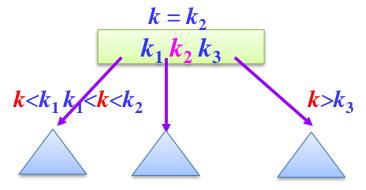
# 在B-树的存储结构中, 节点的类型定义如下:

```
#define MAXM 10
                            //定义B-树的最大的阶数
                            //KeyType为关键字类型
typedef int KeyType;
typedef struct node
                            //节点当前拥有的关键字的个数
   int keynum;
   KeyType key[MAXM];
                            //[1..kevnum]存放关键字
   struct node *parent;
                            //双亲节点指针
                           //孩子节点指针数组[0..keynum]
   struct node *ptr[MAXM];
 BTNode:
```

# 2、B-树的查找

将k与根节点中的key[i]进行比较:

- 若k=key[i],则查找成功;
- ③ 若key[i] < k < key[i+1], 则沿着指针ptr[i]所指的子树继续查找;



说明: 当查找到某个叶节点时, 若相应的指针为空, 落入一个外 部节点,表示查找失败。

# 3、B-树的插入

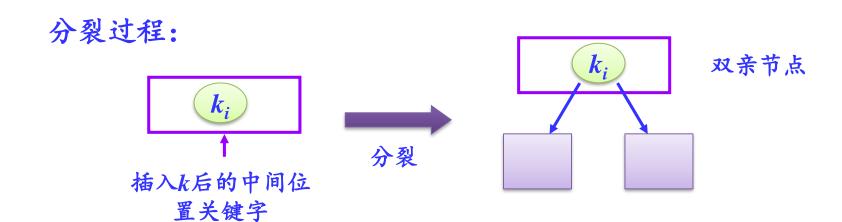
将关键字k插入到B-树的过程分两步完成:

- (1) 查找该关键字的插入节点(注意B-树的插入节点一定是叶子节点层的节点)。
  - (2) 插入关键字。

# 在某个叶子节点中插入关键字分两种情况

■ 插入节点有空位置,即关键字个数n<m-1:直接把关键字k</li>有序插入到该节点的合适位置上。

② 插入节点没有空位置,即原关键字个数n=m-1 ⇒分裂。



- 如果没有双亲节点,新建一个双亲节点,树的高度增加一层。
- 如果有双亲节点,将k<sub>i</sub>插入到双亲节点中。

【例9-4】 关键字序列为:

 $\{1,2,6,7,11,4,8,13,10,5,17,9,16,20,3,12,14,18,19,15\}$ .

创建一棵5阶B-树。

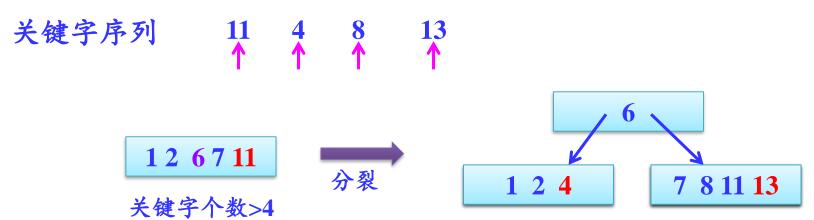
注意: 最多的关键字个数Max = m-1 = 4

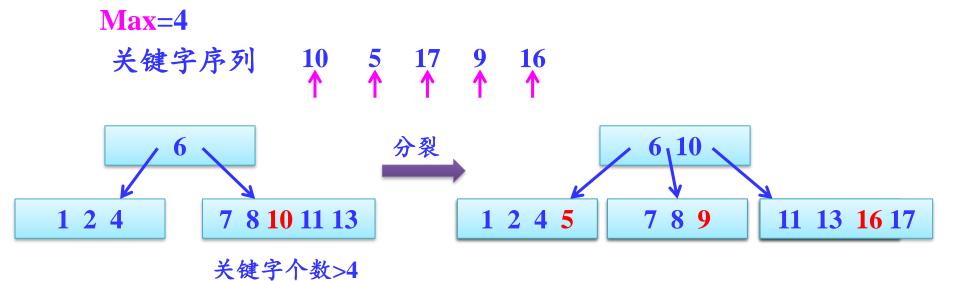
#### Max=4

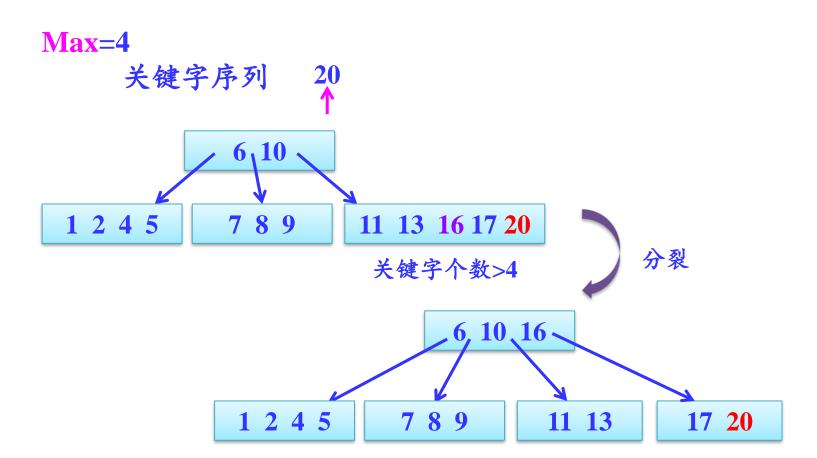
关键字序列 1 2 6 7 ↑ ↑ ↑

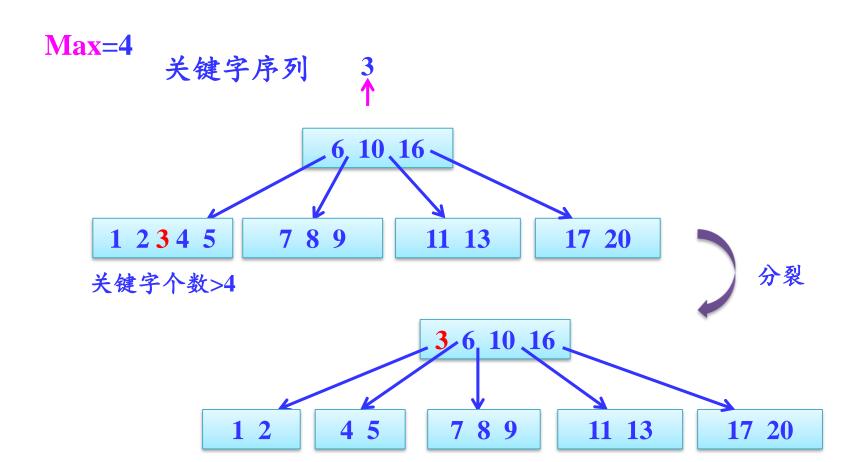
1267

#### Max=4



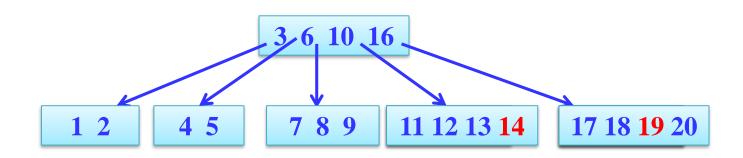


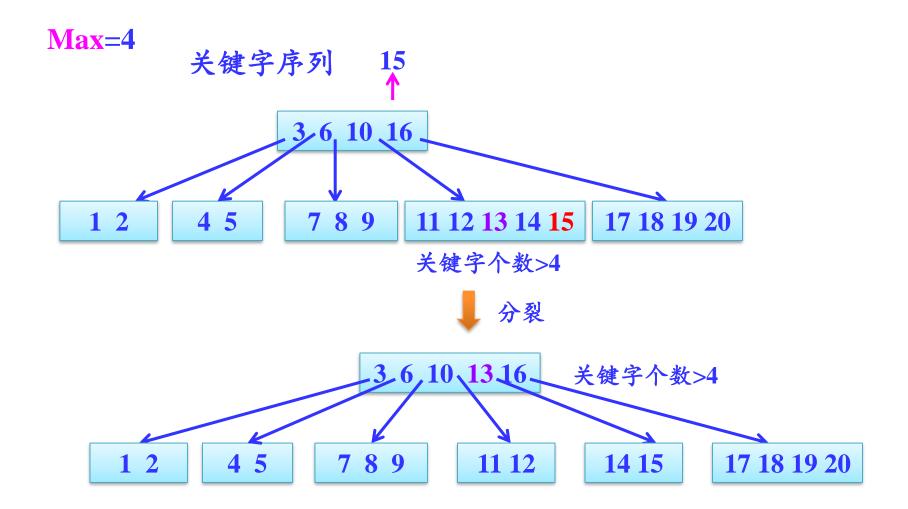


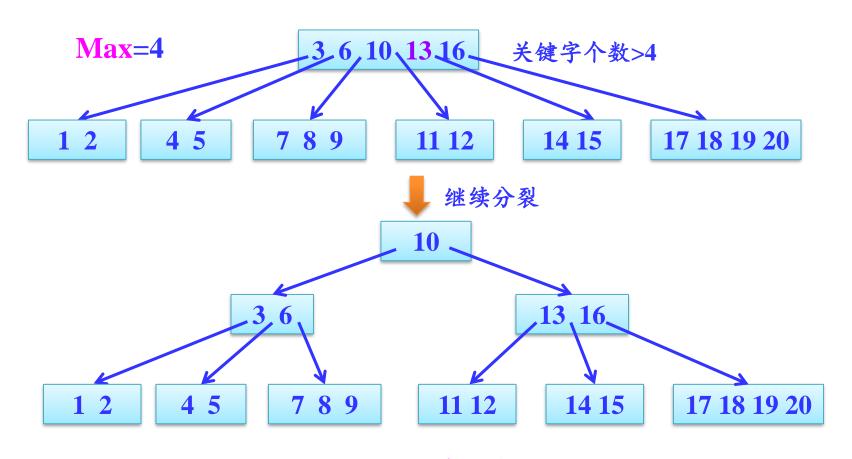


#### Max=4









B-树构建完毕



# 思考题

- 在B-树中每插入一个关键字, 都要新建一个节点吗?
- ②在B-树中插入一个关键字, 若引起分裂, 树高一定会升高

#### 一层吗?

# 4、B-树的删除

在B-树上删除关键字k的过程分两步完成:

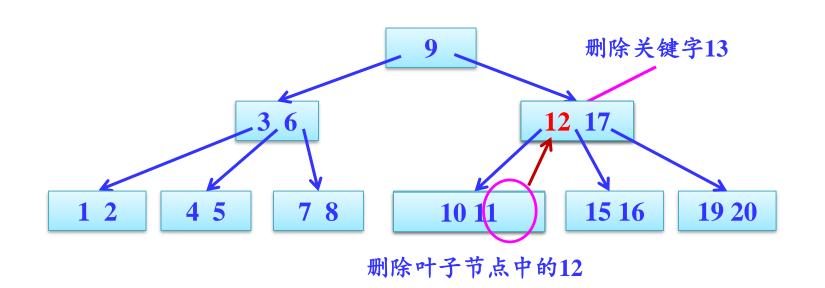
- (1) 查找关键字k所在的节点。
- (2) 删除关键字k。

# 删除关键字k分两种情况:

- 在叶子节点层上删除关键字k。
- 在非叶子节点层上删除关键字k。

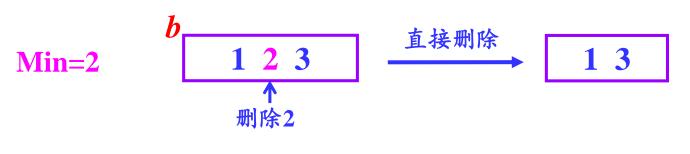
注意: 非根、非叶子节点的关键字最少个数 $Min=\lceil m/2 \rceil-1$ 

## 在非叶子节点上删除关键字k → 在叶子节点上删除关键字k



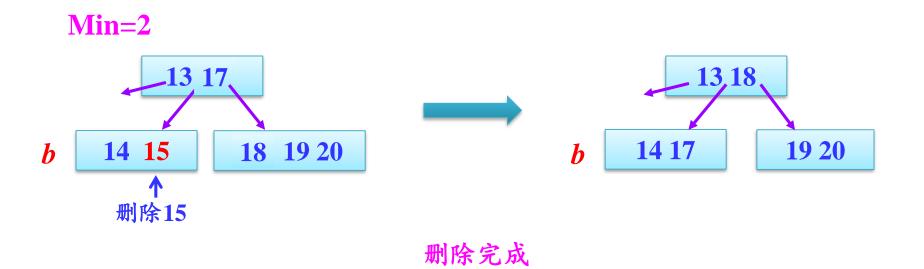
在B-树的叶子节点b上删除关键字共有以下3种情况:

● 假如b节点的关键字个数大于Min,说明删去该关键字后该节点仍满足B-树的定义,则可直接删去该关键字。

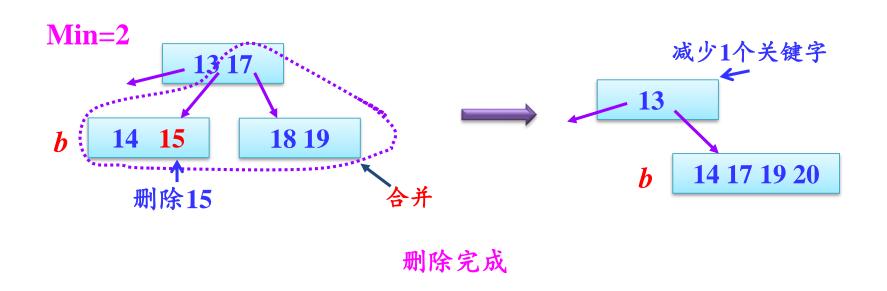


删除完成

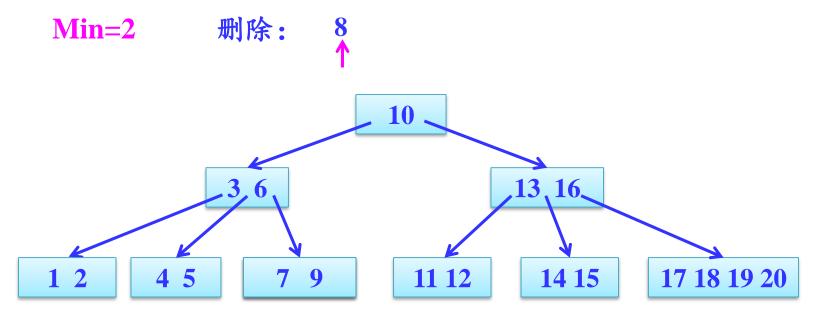
② 假如b节点的关键字个数等于Min, 说明删去关键字后该节点将不满足B-树的定义。若可以从兄弟节点借。

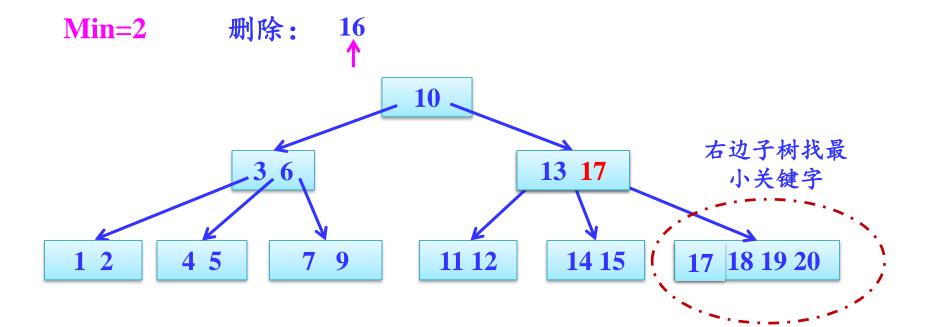


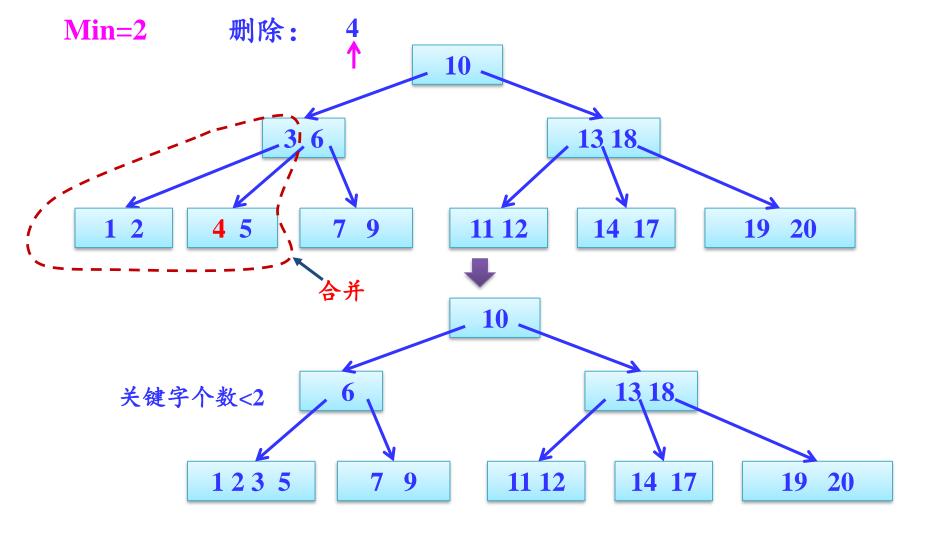
3 假如b节点的关键字个数等于Min,说明删去关键字后该节点将不满足 B-树的定义。若不能从兄弟节点借。

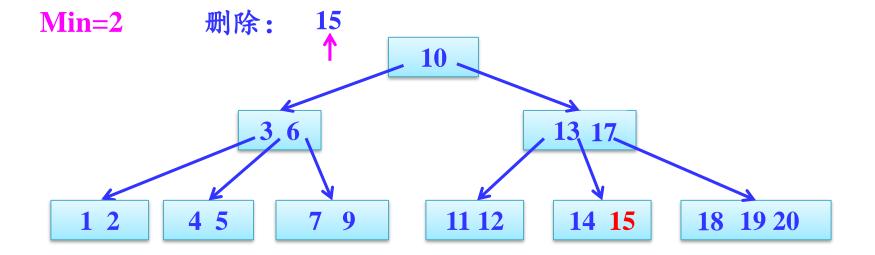


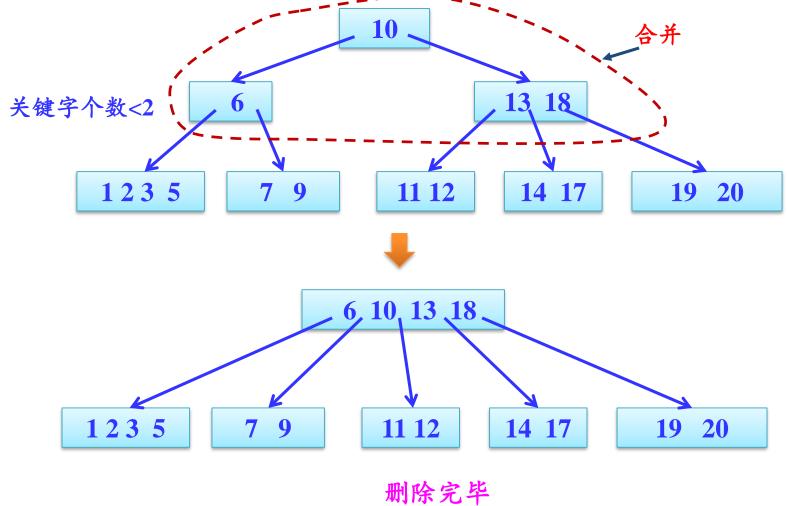
【例9-5】对于前例生成的B-树,给出删除8,16,15,4等4个关键字的过程。











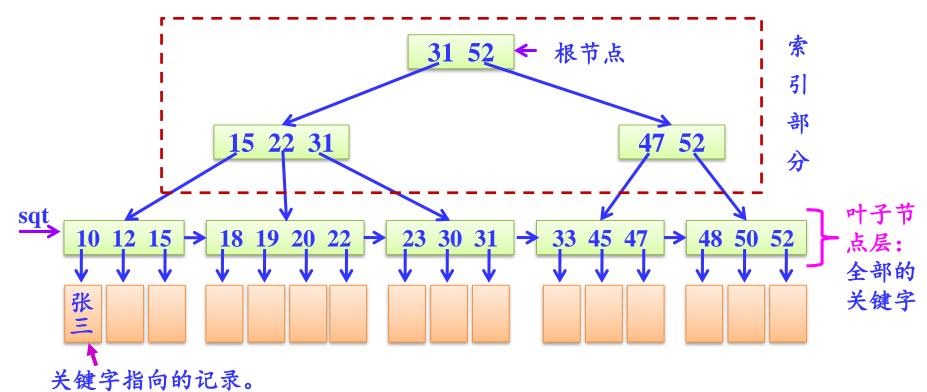


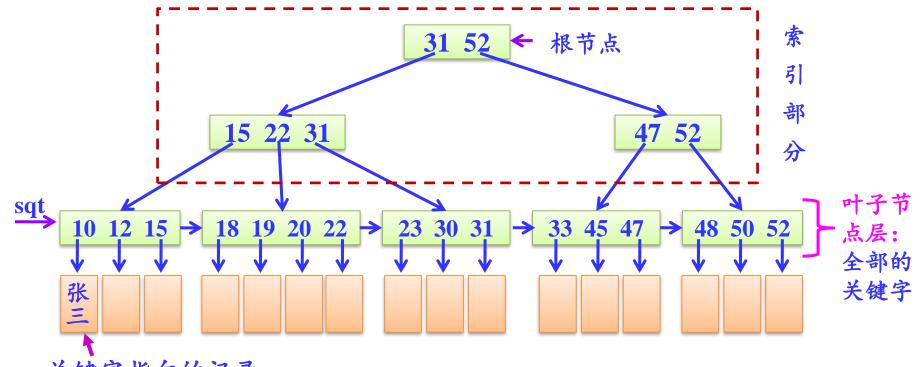
# 思考题

- 在B-树中每删除一个关键字, 都要删除一个节点吗?
- ② 在B-树中删除一个关键字, 若引起合并, 树高一定会降低一层吗?

# 9.3.4 B+树

B+树是B-树的一些变形。一棵4阶的<math>B+树示例:

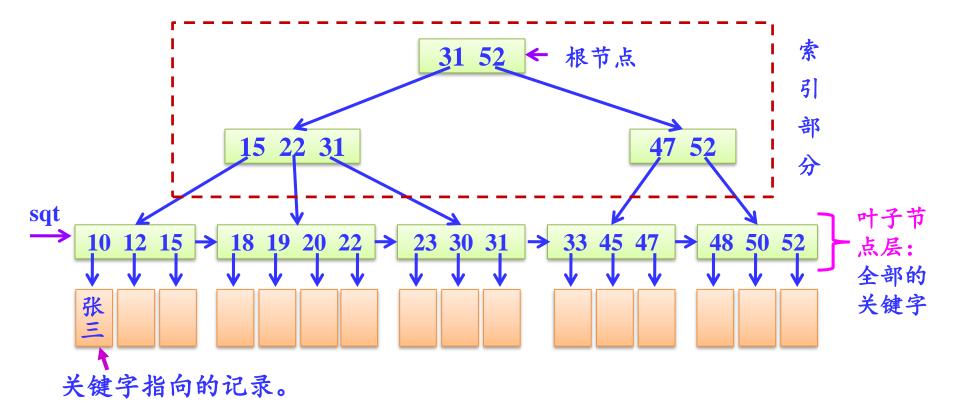




关键字指向的记录。

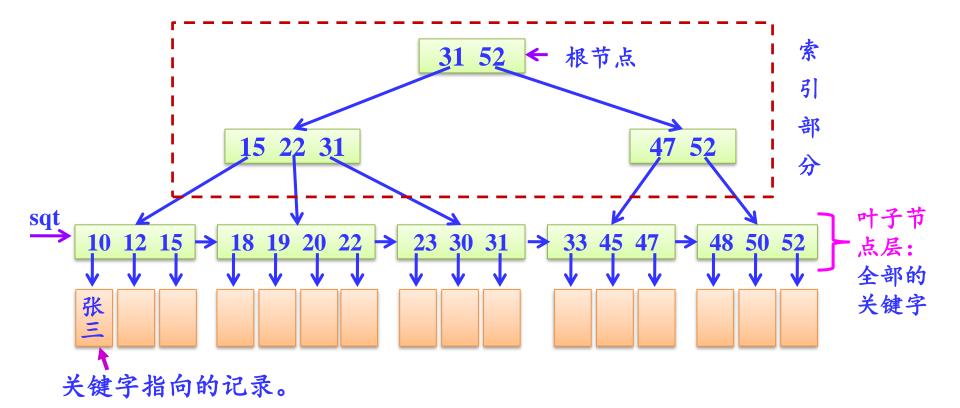
B+树的定义: 一棵m阶B+树满足下列要求:

● 每个分支节点至多有m裸子树(这里m=4)。



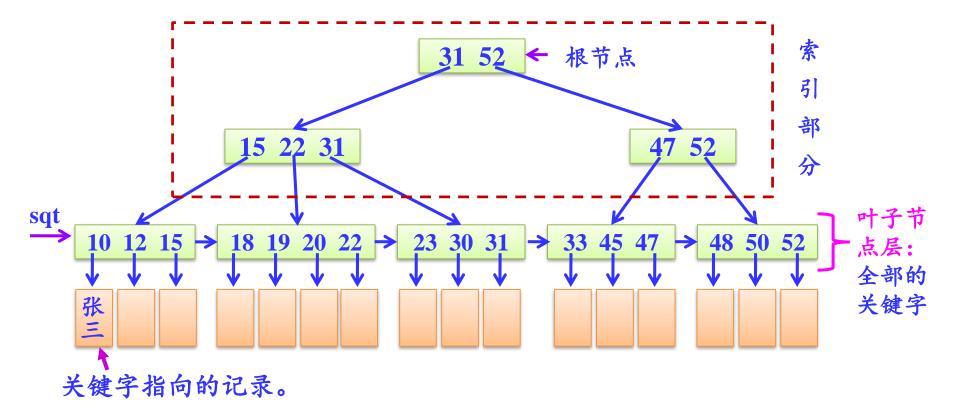
B+树的定义:一棵m阶B+树满足下列要求:

2 根节点或者没有子树,或者至少有两棵子树。



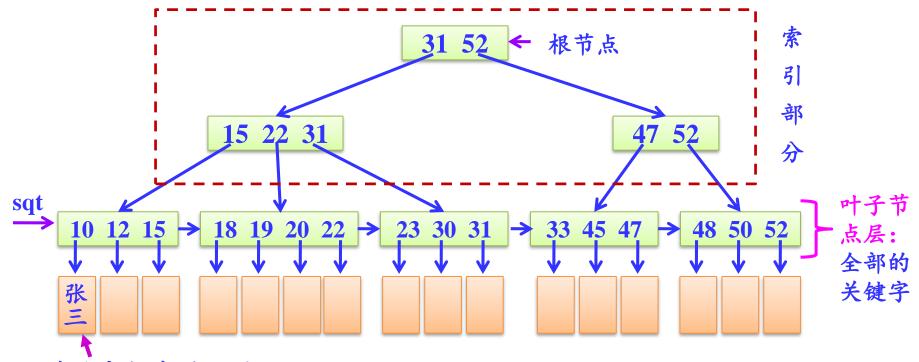
B+树的定义:一棵m阶B+树满足下列要求:

③ 除根节点外, 其他每个分支节点至少有[m/2]裸子树。



B+树的定义:一棵m阶B+树满足下列要求:

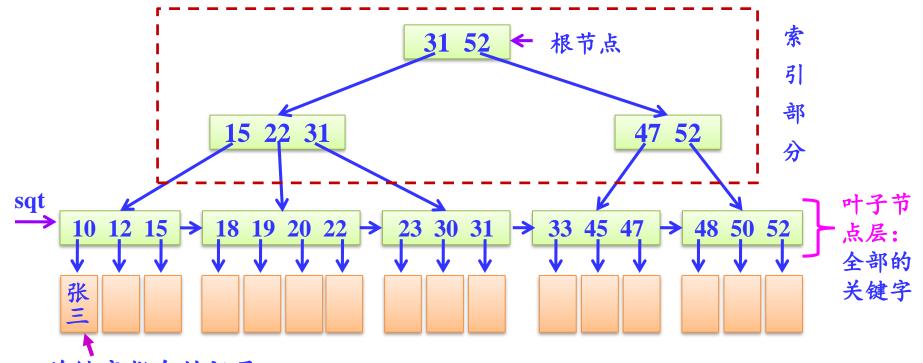
4 有n裸子树的节点恰好有n个关键字。



关键字指向的记录。

B+树的定义: 一棵m阶B+树满足下列要求:

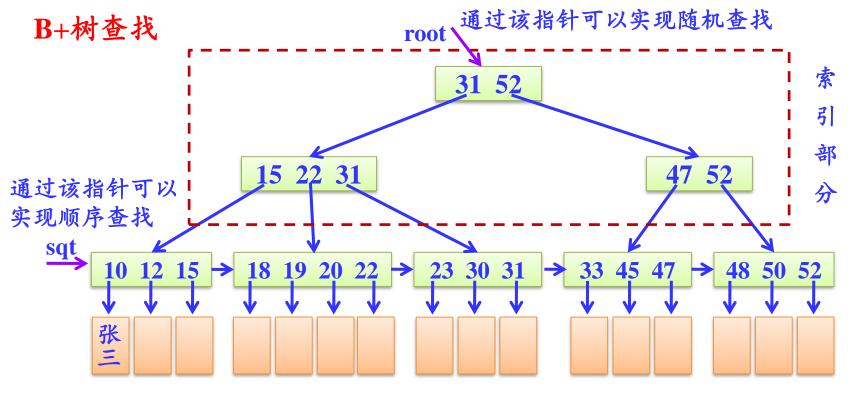
⑤ 所有叶子节点包含全部关键字及指向相应记录的指针,而且叶子节点按关键字大小顺序链接。并将所有叶子节点链接起来。



关键字指向的记录。

B+树的定义: 一棵m阶B+树满足下列要求:

6 所有分支节点(可看成是索引的索引)中仅包含它的各个子节点(即下级索引的索引块)中最大关键字及指向子节点的指针。



一棵4阶的B+树

# 思考题

m阶的B+树和m阶的B-树的主要的差异?

# ——本讲完——