

本节内容

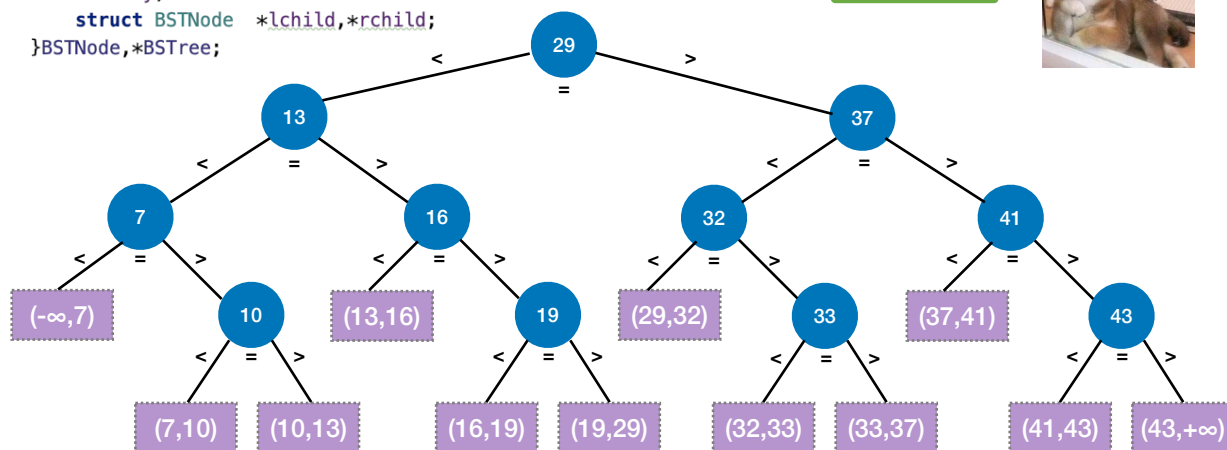
# B树

王道考研/CSKAOYAN.COM

## 回顾: 二叉查找树 (BST)

```
//二叉排序树结点
typedef struct BSTNode{
    int key;
    struct BSTNode *lchild,*rchild;
}BSTNode,*BSTree;
```

能不能变成m  
叉查找树?

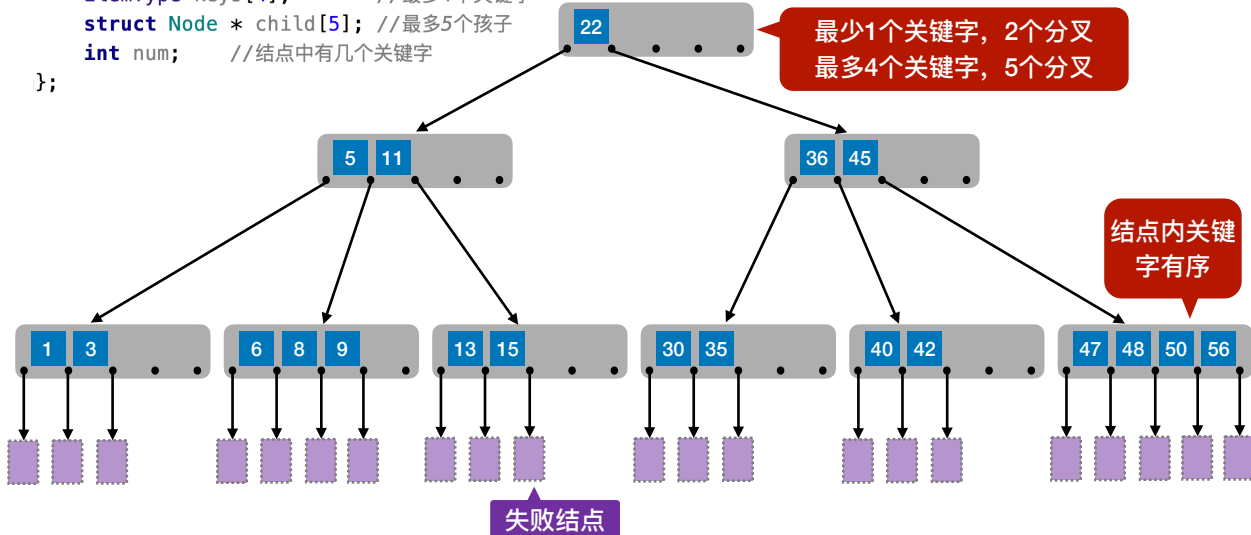


王道考研/CSKAOYAN.COM

## 5叉查找树

//5叉排序树的结点定义

```
struct Node {  
    ElemType keys[4]; //最多4个关键字  
    struct Node * child[5]; //最多5个孩子  
    int num; //结点中有几个关键字  
};
```

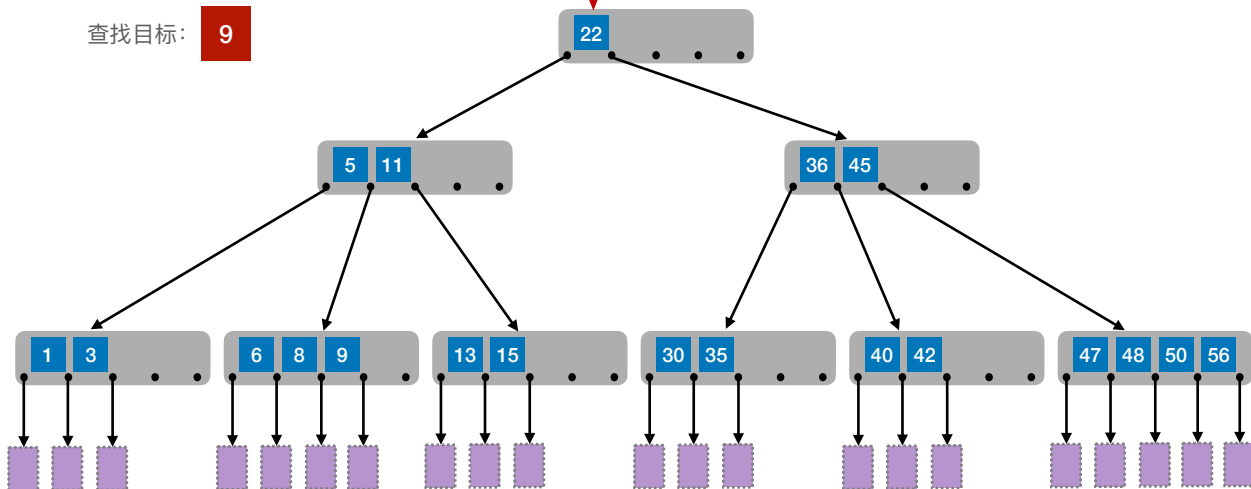


王道考研/CSKAOYAN.COM

## 如何查找

查找目标:

9



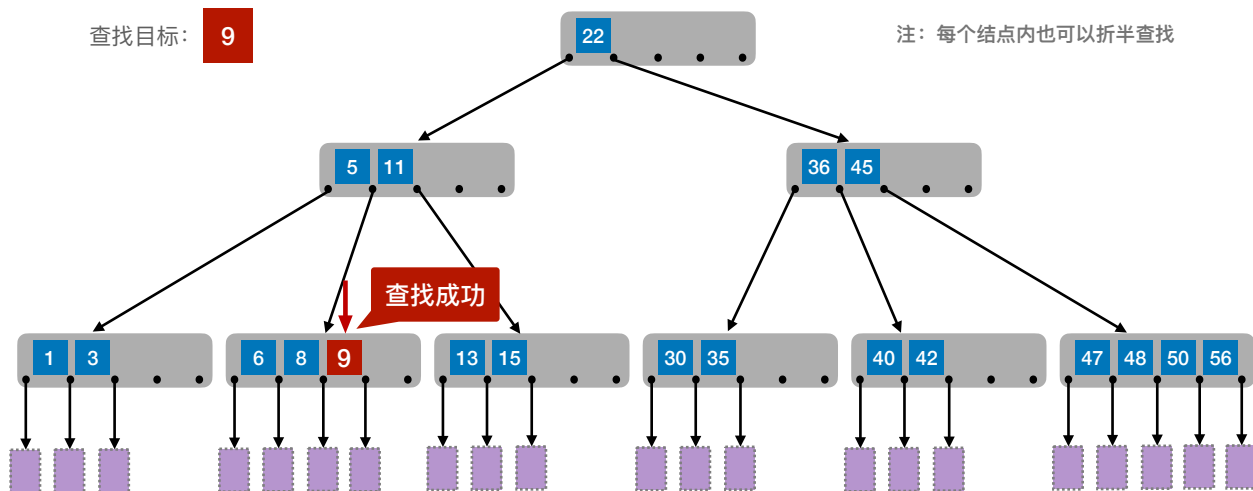
王道考研/CSKAOYAN.COM

## 如何查找

查找目标:

9

注: 每个结点内也可以折半查找

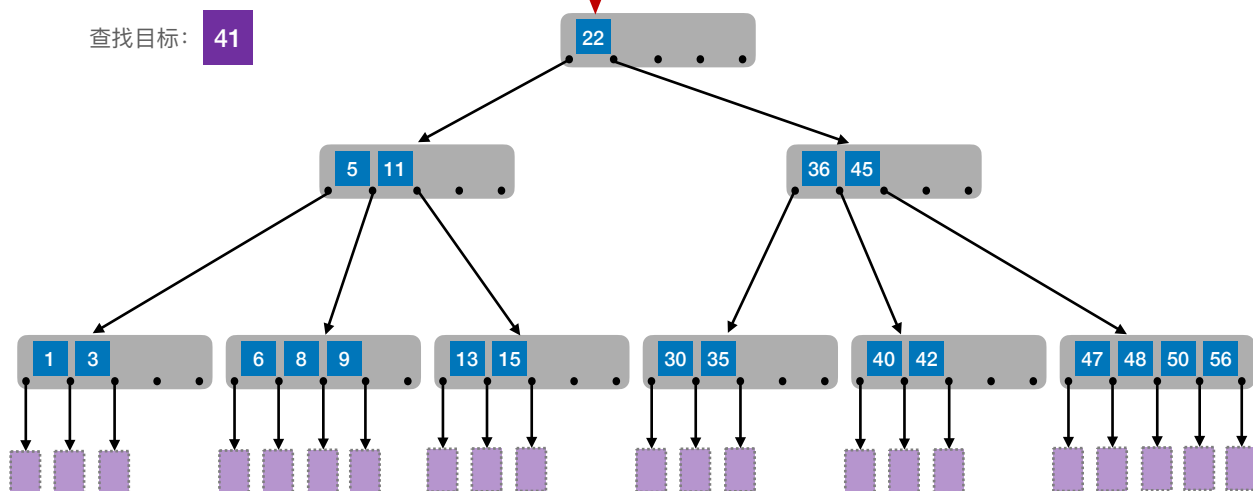


王道考研/CSKAOYAN.COM

## 如何查找

查找目标:

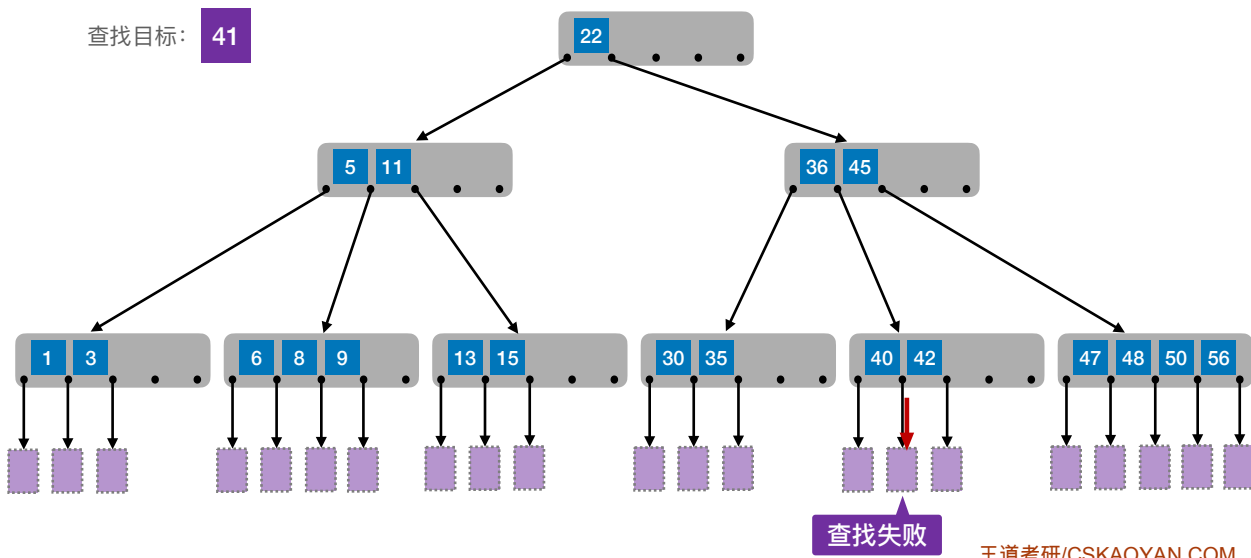
41



王道考研/CSKAOYAN.COM

## 如何查找

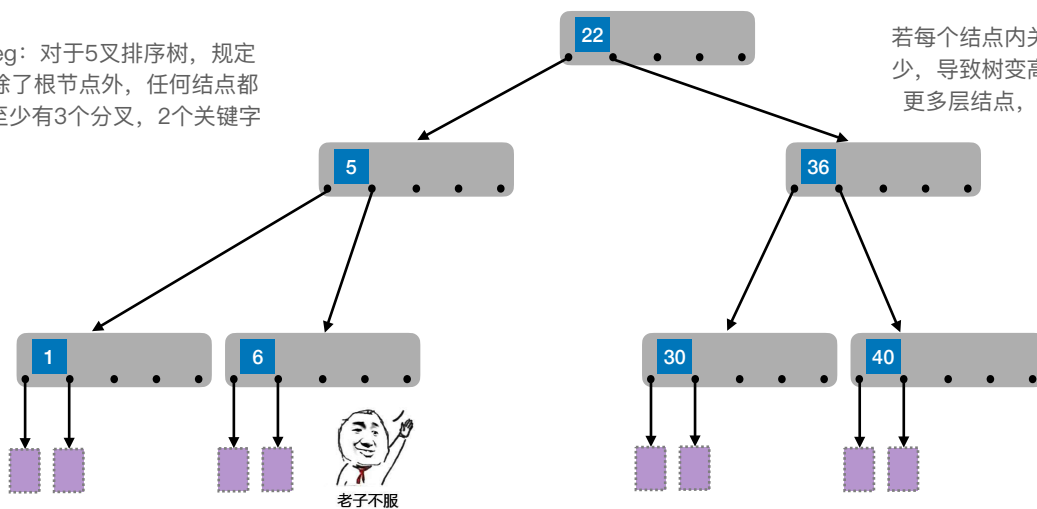
查找目标：41



## 如何保证查找效率

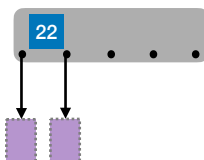
eg: 对于5叉排序树，规定除了根节点外，任何结点都至少有3个分叉，2个关键字

若每个结点内关键字太少，导致树变高，要查更多层结点，效率低



策略：m叉查找树中，规定除了根节点外，任何结点至少有 $\lceil m/2 \rceil$ 个分叉，即至少含有 $\lceil m/2 \rceil - 1$ 个关键字

## 如何保证查找效率



这个我也没有 没办法

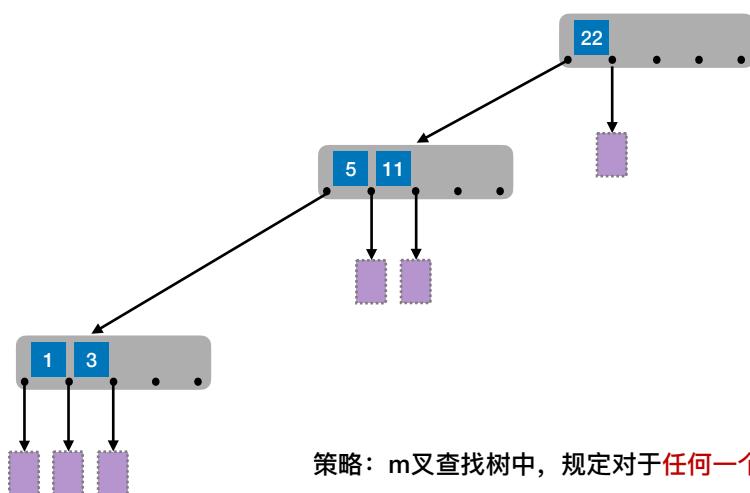


如果整个树只有1个元素，根节点只有两个分叉

策略：m叉查找树中，规定**除了根节点外**，任何结点至少有 $\lceil m/2 \rceil$ 个分叉，即至少含有 $\lceil m/2 \rceil - 1$ 个关键字

王道考研/CSKAOYAN.COM

## 如何保证查找效率

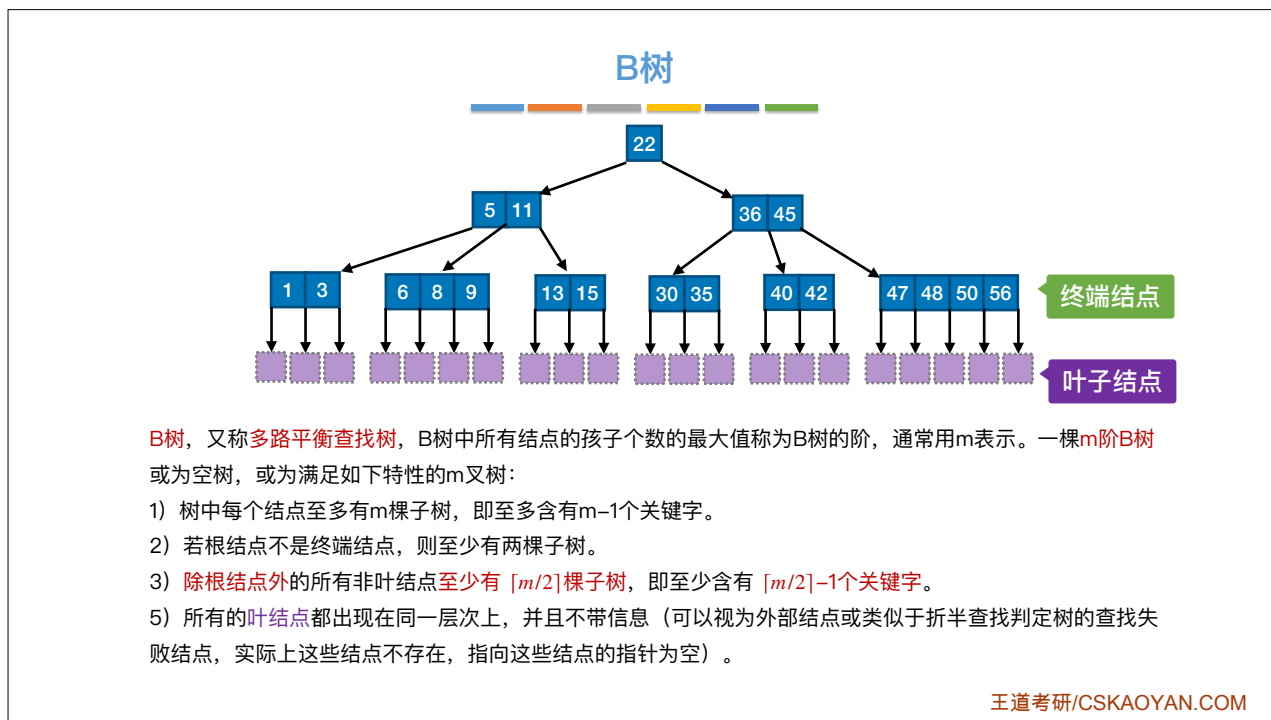
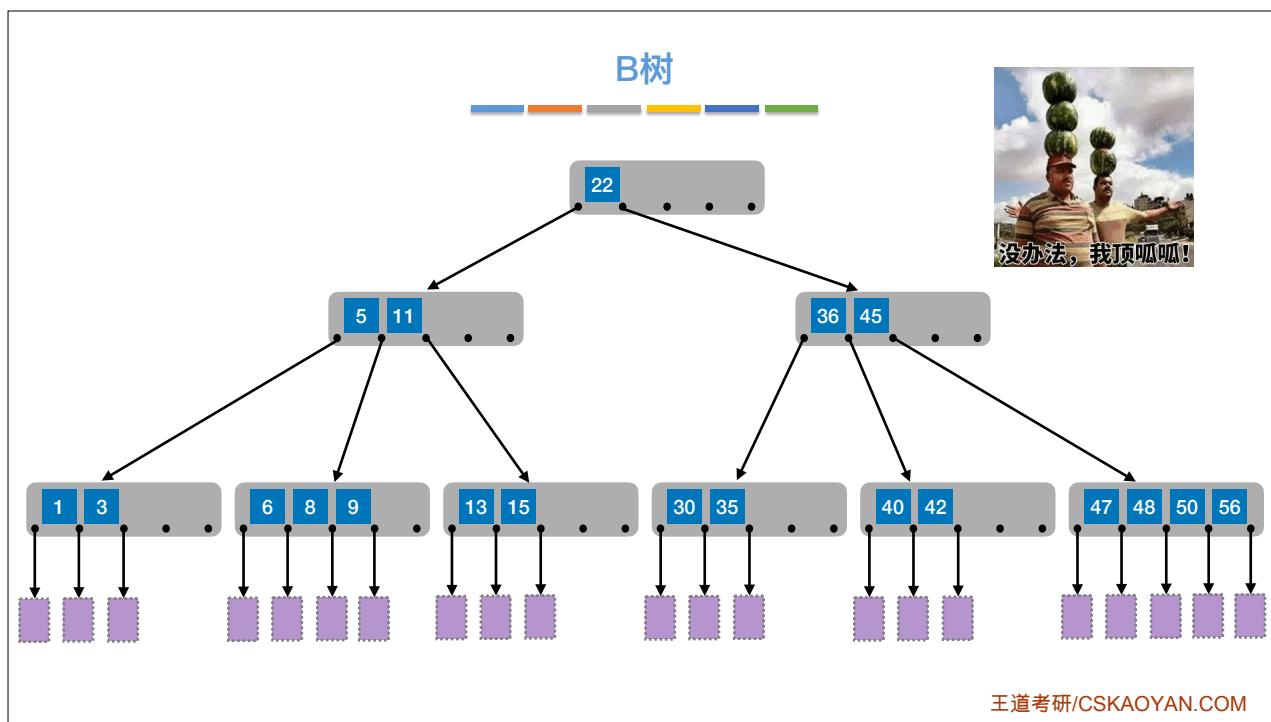


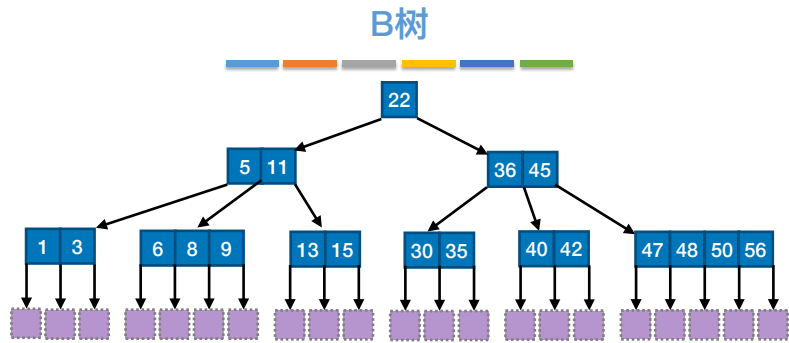
还不够

不够“平衡”，树会很高，要查很多层结点

策略：m叉查找树中，规定对于**任何一个结点**，其**所有子树的高度都要相同**。

王道考研/CSKAOYAN.COM



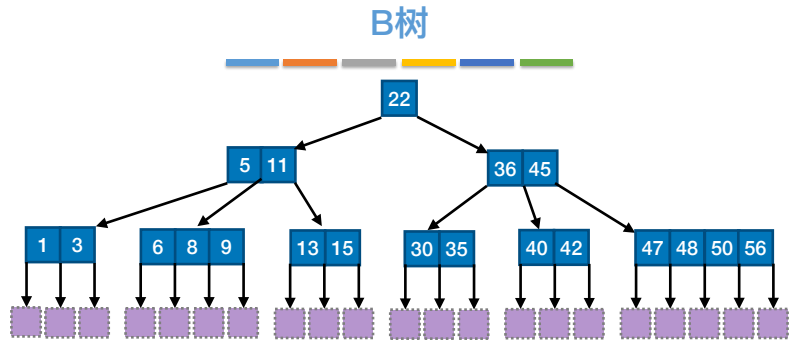


4) 所有非叶结点的结构如下：

$n$	$P_0$	$K_1$	$P_1$	$K_2$	$P_2$	$\dots$	$K_n$	$P_n$
-----	-------	-------	-------	-------	-------	---------	-------	-------

其中， $K_i$  ( $i = 1, 2, \dots, n$ ) 为结点的关键字，且满足  $K_1 < K_2 < \dots < K_n$ ； $P_i$  ( $i = 0, 1, \dots, n$ ) 为指向子树根结点的指针，且指针  $P_{i-1}$  所指子树中所有结点的关键字均小于  $K_i$ ， $P_i$  所指子树中所有结点的关键字均大于  $K_i$ ， $n$  ( $\lceil m/2 \rceil - 1 \leq n \leq m - 1$ ) 为结点中关键字的个数。

王道考研/CSKAOYAN.COM

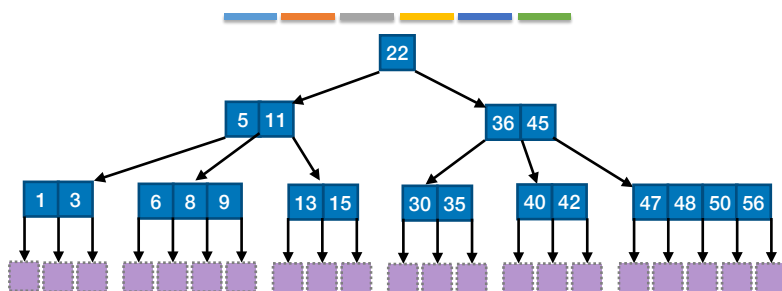


**m阶B树**的核心特性：

- 1) 根节点的子树数  $\in [2, m]$ ，关键字数  $\in [1, m-1]$ 。  
其他结点的子树数  $\in [\lceil m/2 \rceil, m]$ ；关键字数  $\in [\lceil m/2 \rceil - 1, m-1]$
- 2) 对任一结点，其所有子树高度都相同
- 3) 关键字的值：子树0 < 关键字1 < 子树1 < 关键字2 < 子树2 < ... (类比二叉查找树 左 < 中 < 右)

王道考研/CSKAOYAN.COM

## B树的高度



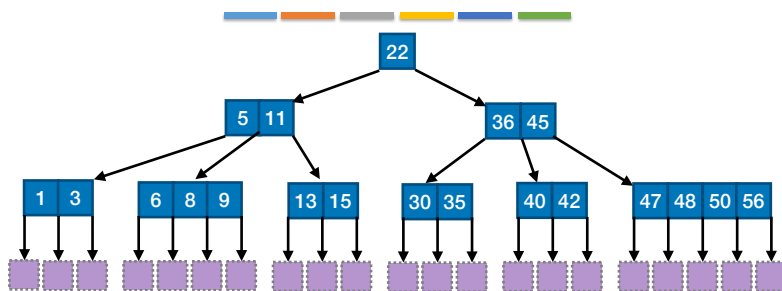
注：大部分学校算B树的**高度**不包括叶子结点（失败结点）

问题：含n个关键字的m阶B树，最小高度、最大高度是多少？

最小高度——让每个结点尽可能的满，有m-1个关键字，m个分叉，则有  
 $n \leq (m-1)(1 + m + m^2 + m^3 + \dots + m^{h-1}) = m^h - 1$ ，因此  $h \geq \log_m(n+1)$

王道考研/CSKAOYAN.COM

## B树的高度



注：大部分学校算B树的**高度**不包括叶子结点（失败结点）

最大高度——让各层的分叉尽可能的少，即根节点只有2个分叉，其他结点只有 $\lceil m/2 \rceil$ 个分叉  
各层结点至少有：第一层 1、第二层 2、第三层  $2\lceil m/2 \rceil$  ... 第h层  $2(\lceil m/2 \rceil)^{h-2}$   
第h+1层共有叶子结点（失败结点）  $2(\lceil m/2 \rceil)^{h-1}$  个

n个关键字的B树必有n+1个叶子结点，则  $n+1 \geq 2(\lceil m/2 \rceil)^{h-1}$ ，即  $h \leq \log_{\lceil m/2 \rceil} \frac{n+1}{2} + 1$

**n个关键字将数域切分为n+1个区间**

王道考研/CSKAOYAN.COM



### B树的高度

问题：含n个关键字的m叉B树，最小高度、最大高度是多少？

最大高度——让每个结点包含的关键字、分叉尽可能的少。记  $k=\lceil m/2 \rceil$

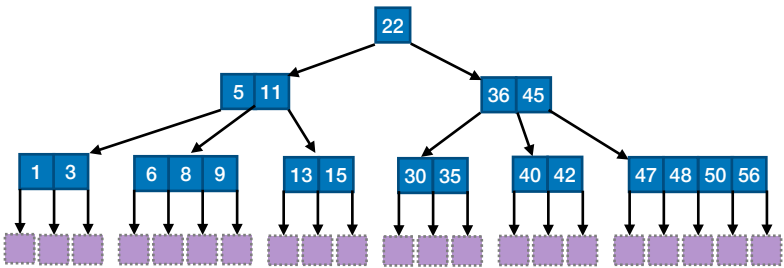
	最少结点数	最少关键字数
第一层	1	1
第二层	2	$2(k-1)$
第三层	$2k$	$2k(k-1)$
第四层	$2k^2$	$2k^2(k-1)$
...	...	....
第h层	$2k^{h-2}$	$2k^{h-2}(k-1)$

h层的m阶B树至少包含关键字总数  $1+2(k-1)(k^0+k^1+k^2+\dots+k^{h-2}) = 1+2(k^{h-1}-1)$

若关键字总数少于这个值，则高度一定小于h，因此  $n \geq 1+2(k^{h-1}-1)$

得， $h \leq \log_k \frac{n+1}{2} + 1 = \log_{\lceil m/2 \rceil} \frac{n+1}{2} + 1$

### B树的高度



注：大部分学校算B树的高度不包括叶子结点（失败结点）

问题：含n个关键字的m阶B树，最小高度、最大高度是多少？

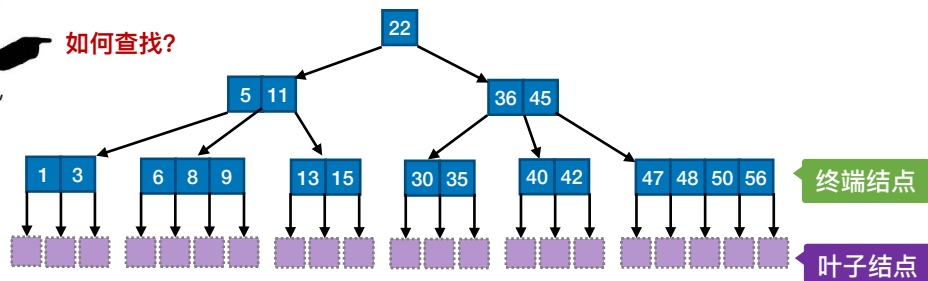
$\log_m(n+1) \leq h \leq \log_{\lceil m/2 \rceil} \frac{n+1}{2} + 1$

## 知识回顾与重要考点



如何查找?

字不重要,  
看图!



m阶B树的核心特性:

尽可能“满”

1) 根节点的子树数 $\in [2, m]$ , 关键字数 $\in [1, m-1]$ 。

其他结点的子树数 $\in [\lceil m/2 \rceil, m]$ ; 关键字数 $\in [\lceil m/2 \rceil - 1, m-1]$

尽可能“平衡”

2) 对任一结点, 其所有子树高度都相同

3) 关键字的值: 子树0<关键字1<子树1<关键字2<子树2<.... (类比二叉查找树 左<中<右)

含n个关键字的m叉B树,  $\log_m(n+1) \leq h \leq \log_{\lceil m/2 \rceil} \frac{n+1}{2} + 1$

王道考研/CSKAOYAN.COM