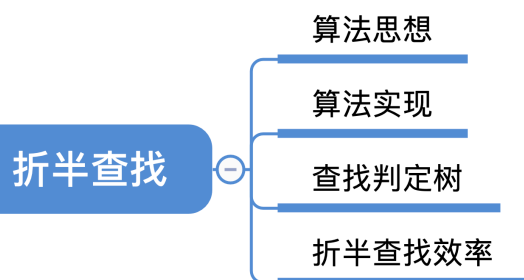


本节内容

折半查找

王道考研/CSKAOYAN.COM

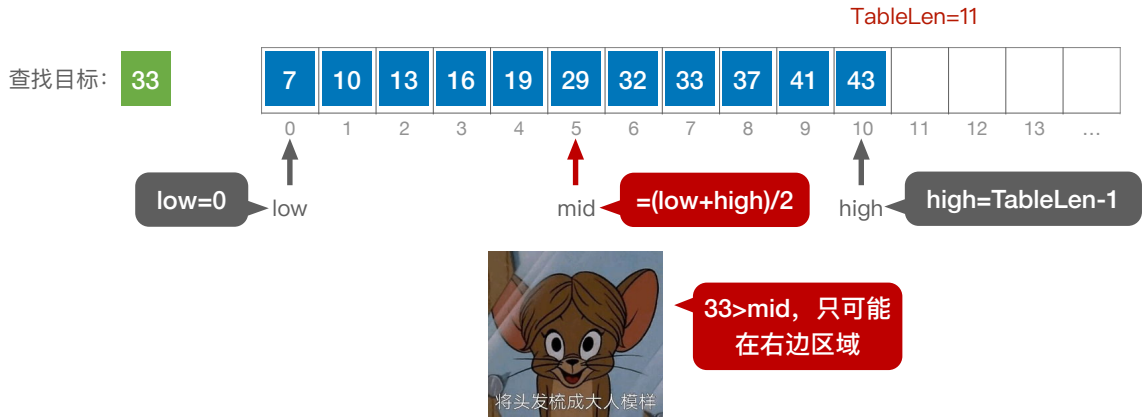
知识总览



王道考研/CSKAOYAN.COM

折半查找的算法思想

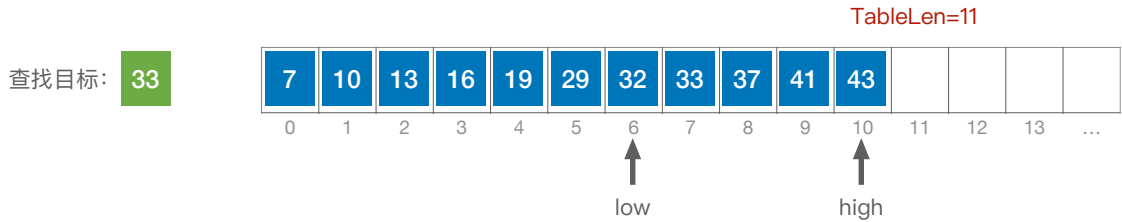
折半查找，又称“二分查找”，仅适用于有序的顺序表。



王道考研/CSKAOYAN.COM

折半查找的算法思想

折半查找，又称“二分查找”，仅适用于有序的顺序表。

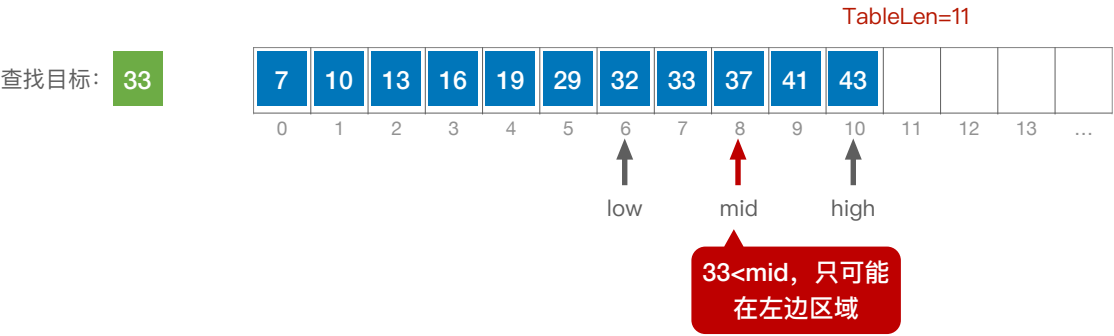


注：只有在 [low, high] 之间才有可能找到目标关键字

王道考研/CSKAOYAN.COM

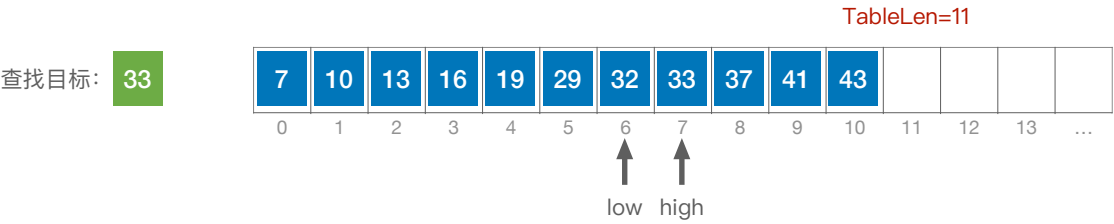
折半查找的算法思想

折半查找，又称“二分查找”，仅适用于有序的顺序表。



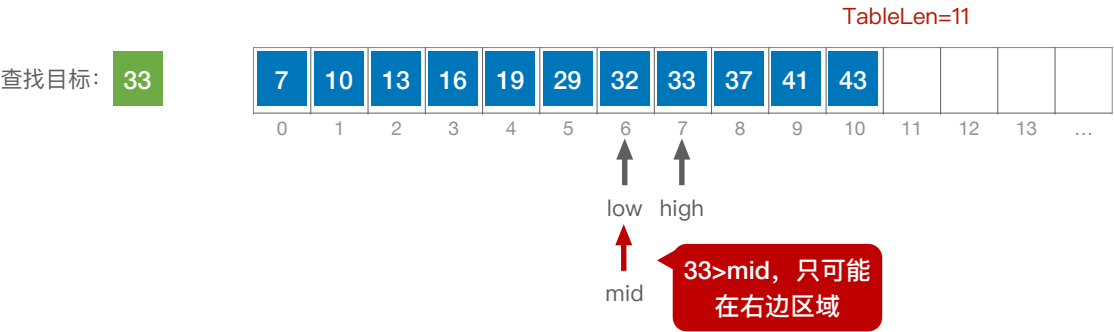
折半查找的算法思想

折半查找，又称“二分查找”，仅适用于有序的顺序表。



折半查找的算法思想

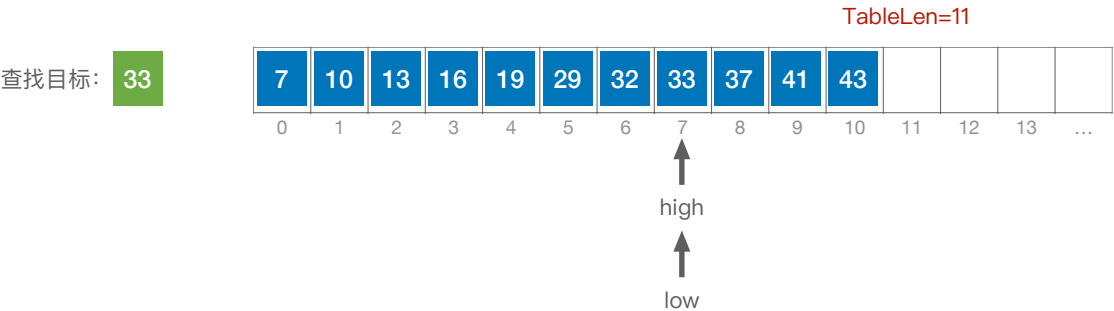
折半查找，又称“二分查找”，仅适用于有序的顺序表。



王道考研/CSKAOYAN.COM

折半查找的算法思想

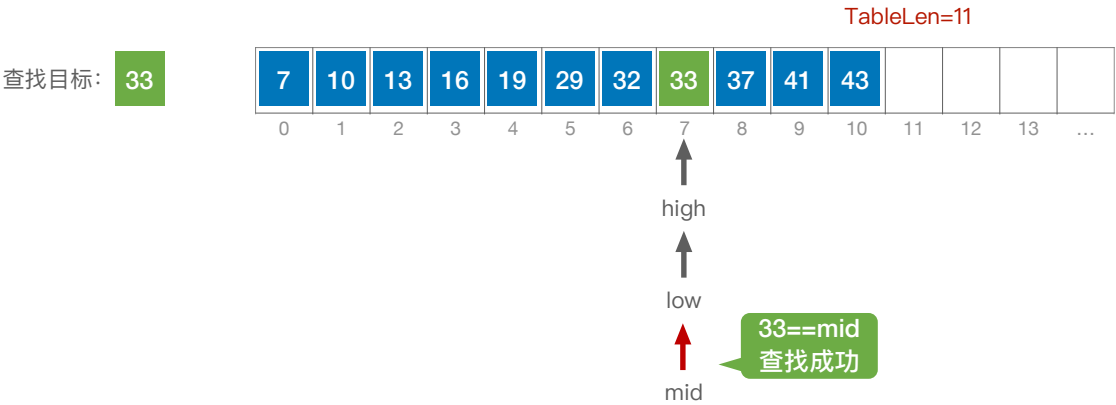
折半查找，又称“二分查找”，仅适用于有序的顺序表。



王道考研/CSKAOYAN.COM

折半查找的算法思想

折半查找，又称“二分查找”，仅适用于有序的顺序表。



王道考研/CSKAOYAN.COM

折半查找的算法思想

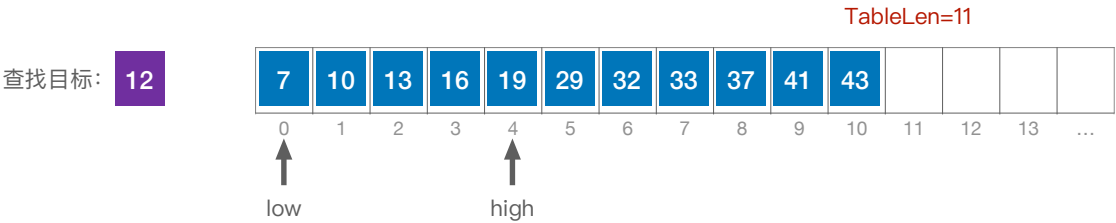
折半查找，又称“二分查找”，仅适用于有序的顺序表。



王道考研/CSKAOYAN.COM

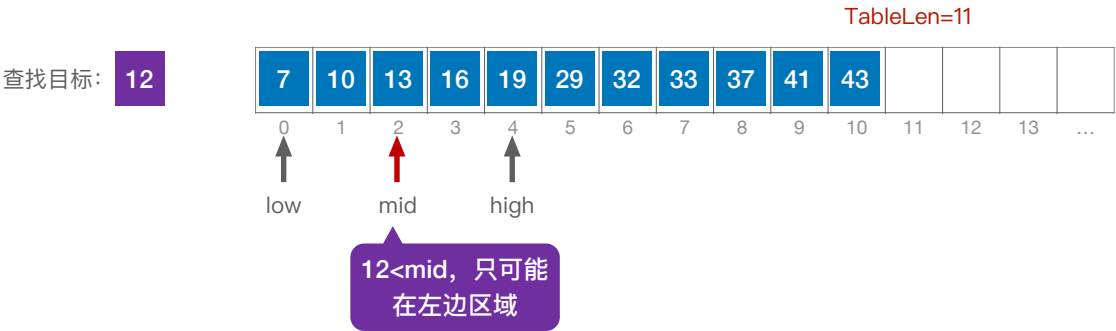
折半查找的算法思想

折半查找，又称“二分查找”，仅适用于有序的顺序表。



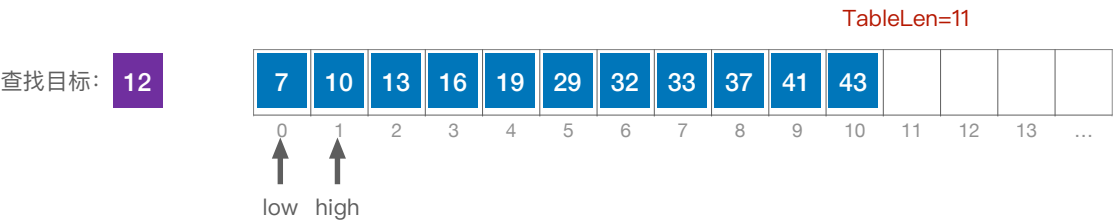
折半查找的算法思想

折半查找，又称“二分查找”，仅适用于有序的顺序表。



折半查找的算法思想

折半查找，又称“二分查找”，仅适用于有序的顺序表。



王道考研/CSKAOYAN.COM

折半查找的算法思想

折半查找，又称“二分查找”，仅适用于有序的顺序表。

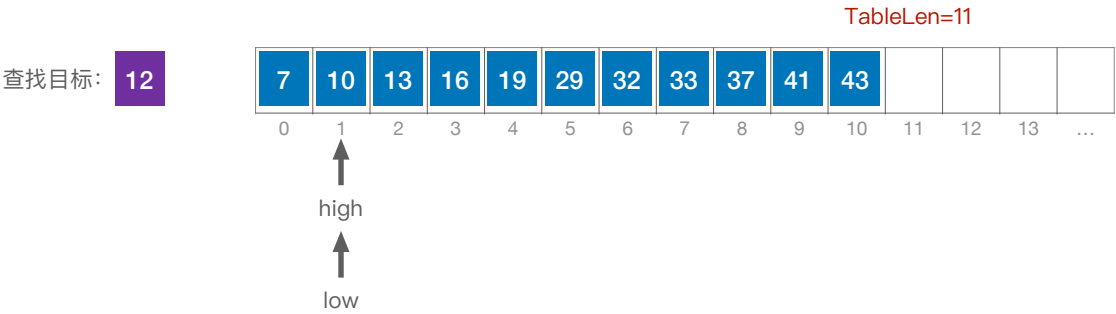


王道考研/CSKAOYAN.COM

折半查找的算法思想



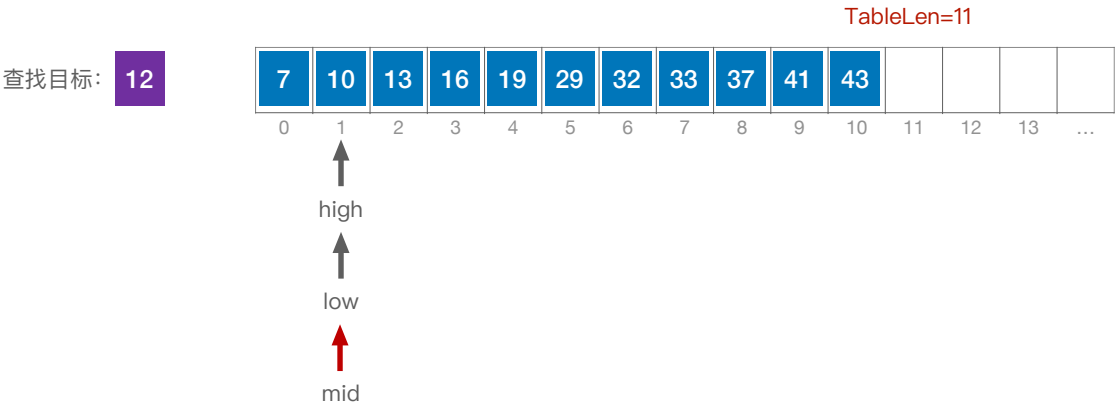
折半查找，又称“二分查找”，仅适用于有序的顺序表。



折半查找的算法思想



折半查找，又称“二分查找”，仅适用于有序的顺序表。



折半查找的算法思想

折半查找，又称“二分查找”，仅适用于有序的顺序表。



王道考研/CSKAOYAN.COM

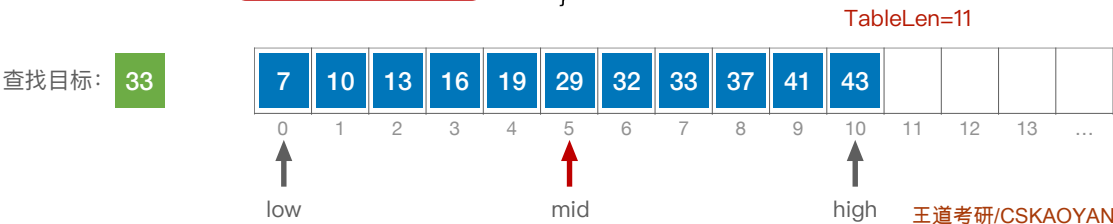
折半查找的实现

```
typedef struct{
    ElemType *elem; //查找表的数据结构（顺序表）
    int TableLen;    //动态数组基址
}SSTable;           //表的长度
```

折半查找，又称“二分查找”，
仅适用于有序的顺序表。

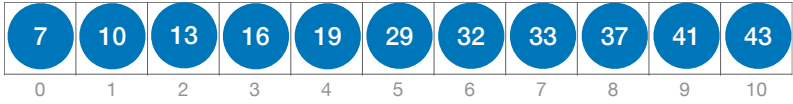
顺序表拥有随机访问
的特性，链表没有

```
//折半查找
int Binary_Search(SSTable L, ElemType key){
    int low=0, high=L.TableLen-1, mid;
    while(low<=high){
        mid=(low+high)/2; //取中间位置
        if(L.elem[mid]==key) //查找成功则返回所在位置
            return mid;
        else if(L.elem[mid]>key) //从前半部分继续查找
            high=mid-1;
        else //从后半部分继续查找
            low=mid+1;
    }
    return -1; //查找失败，返回-1
}
```

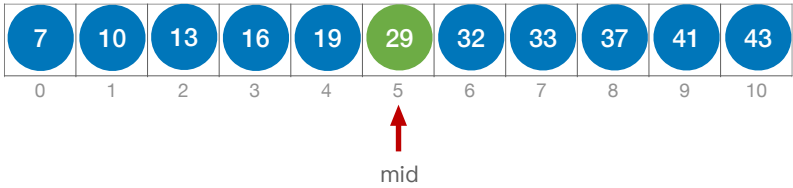


王道考研/CSKAOYAN.COM

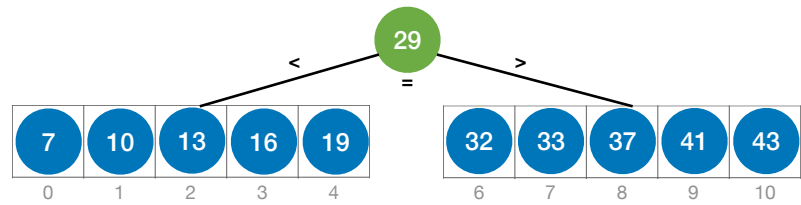
查找效率分析



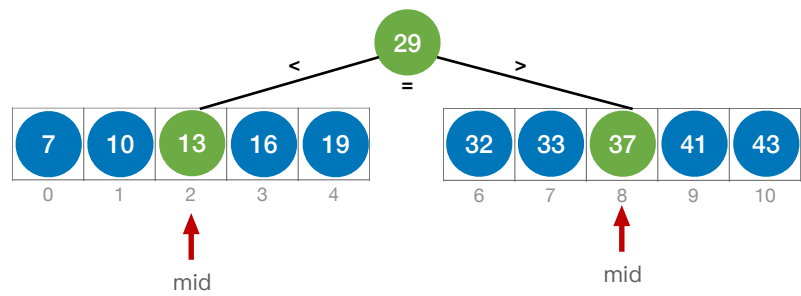
查找效率分析



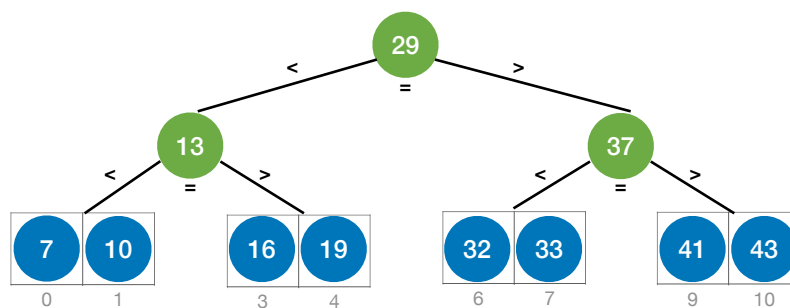
查找效率分析



查找效率分析

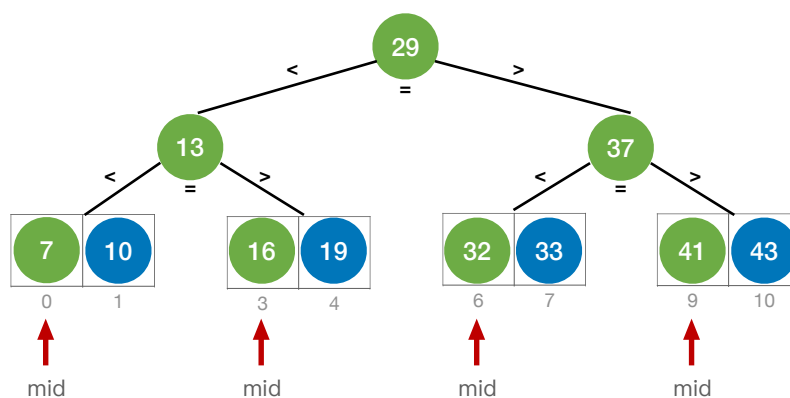


查找效率分析



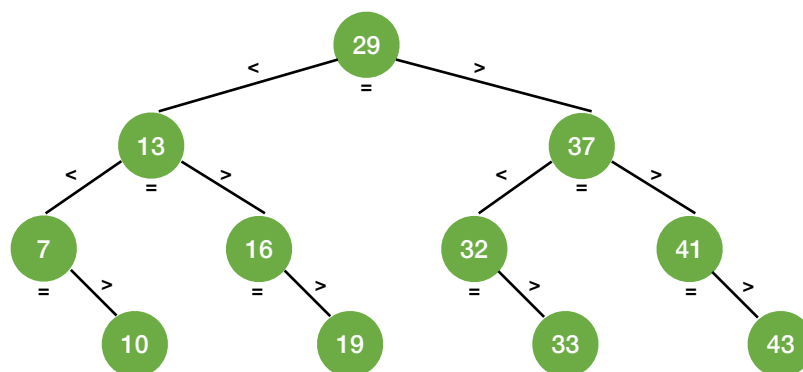
王道考研/CSKAOYAN.COM

查找效率分析



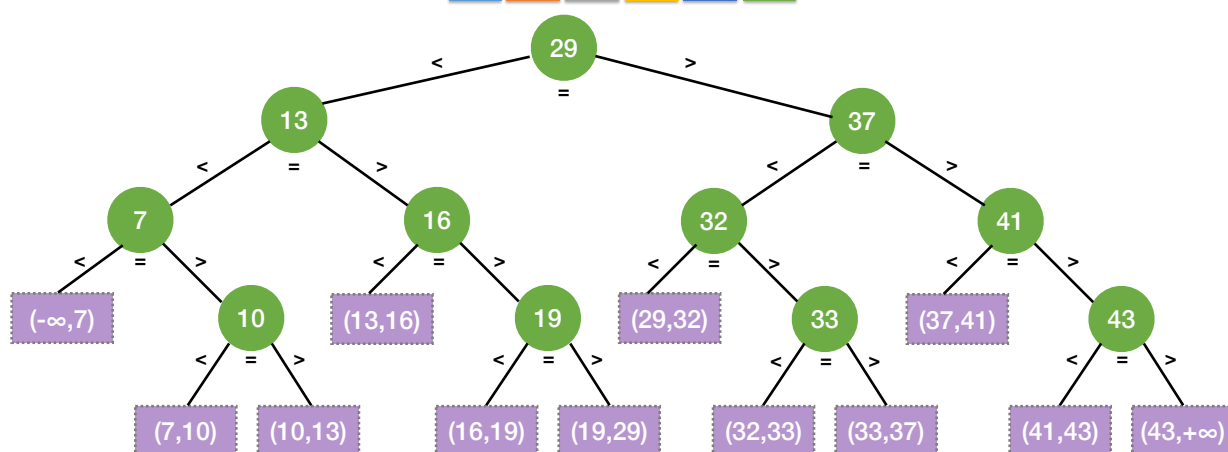
王道考研/CSKAOYAN.COM

查找效率分析



王道考研/CSKAOYAN.COM

查找效率分析

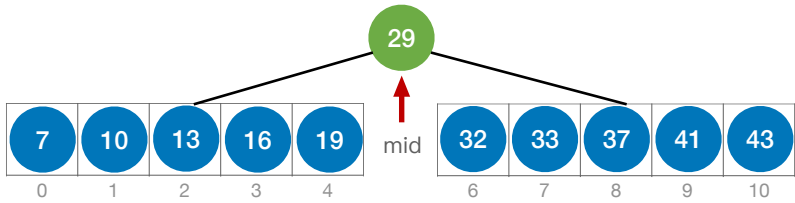


$$ASL_{成功} = (1*1 + 2*2 + 3*4 + 4*4) / 11 = 3$$

$$ASL_{失败} = (3*4 + 4*8) / 12 = 11/3$$

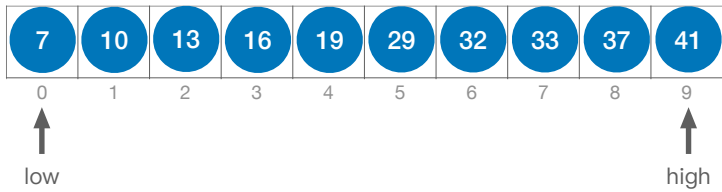
王道考研/CSKAOYAN.COM

折半查找判定树的构造

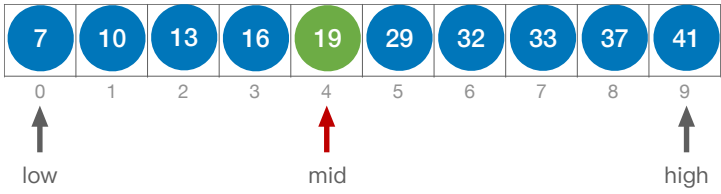


如果当前low和high之间有奇数个元素，则 mid 分隔后，左右两部分元素个数相等

折半查找判定树的构造



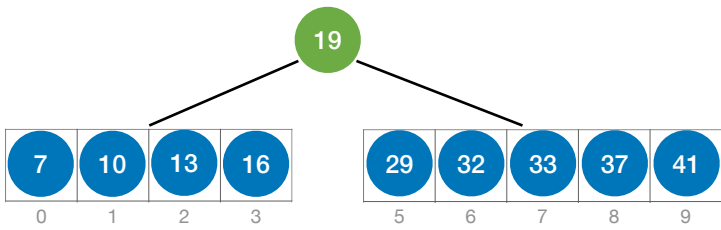
折半查找判定树的构造



$mid = \lfloor (low + high)/2 \rfloor$

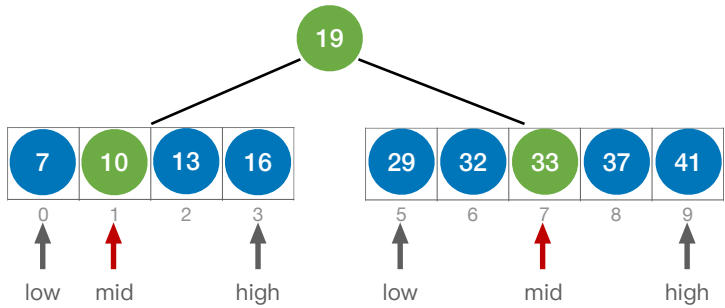
如果当前low和high之间有偶数个元素，则 mid 分隔后，左半部分比右半部分少一个元素

折半查找判定树的构造



如果当前low和high之间有偶数个元素，则 mid 分隔后，左半部分比右半部分少一个元素

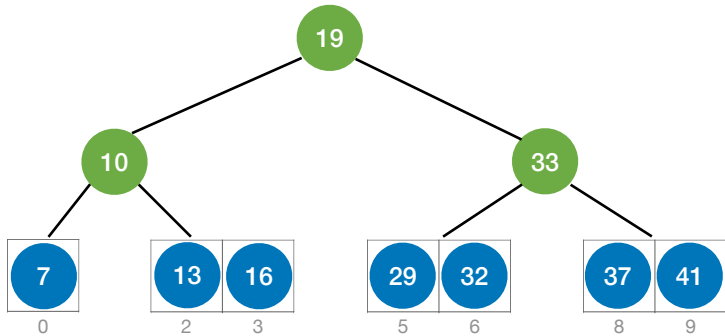
折半查找判定树的构造



$$mid = \lfloor (low + high) / 2 \rfloor$$

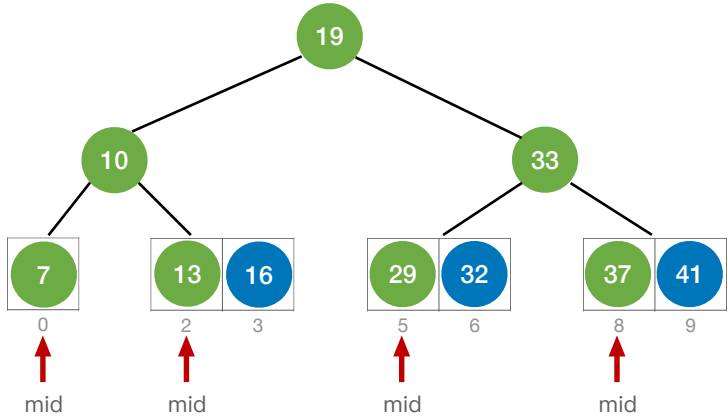
如果当前low和high之间有奇数个元素，则 mid 分隔后，左右两部分元素个数相等
如果当前low和high之间有偶数个元素，则 mid 分隔后，左半部分比右半部分少一个元素

折半查找判定树的构造



如果当前low和high之间有奇数个元素，则 mid 分隔后，左右两部分元素个数相等
如果当前low和high之间有偶数个元素，则 mid 分隔后，左半部分比右半部分少一个元素

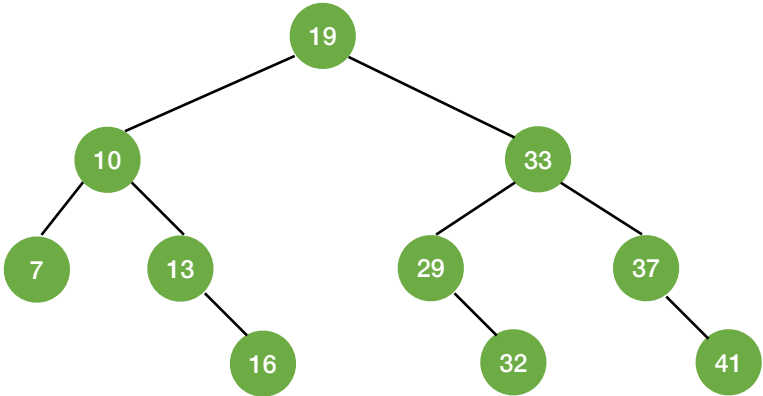
折半查找判定树的构造



如果当前low和high之间有奇数个元素, 则 mid 分隔后, 左右两部分元素个数相等
如果当前low和high之间有偶数个元素, 则 mid 分隔后, 左半部分比右半部分少一个元素

王道考研/CSKAOYAN.COM

折半查找判定树的构造



如果当前low和high之间有奇数个元素, 则 mid 分隔后, 左右两部分元素个数相等
如果当前low和high之间有偶数个元素, 则 mid 分隔后, 左半部分比右半部分少一个元素

王道考研/CSKAOYAN.COM

折半查找判定树的构造

如果当前low和high之间有奇数个元素，则mid分隔后，左右两部分元素个数相等
如果当前low和high之间有偶数个元素，则mid分隔后，左半部分比右半部分少一个元素

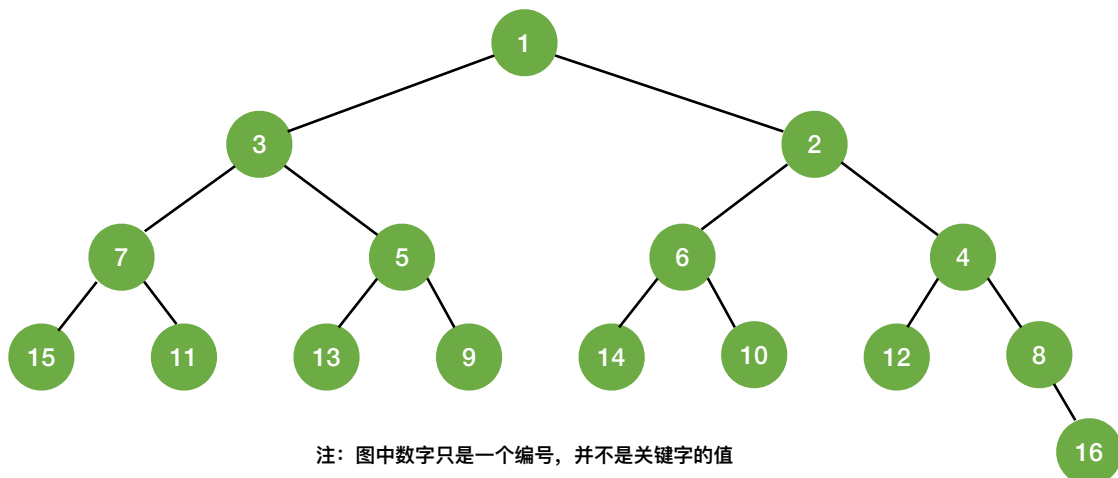


折半查找的判定树中，若 $mid = \lfloor (low + high)/2 \rfloor$ ，则对于任何一个结点，必有：
右子树结点数-左子树结点数=0或1

王道考研/CSKAOYAN.COM

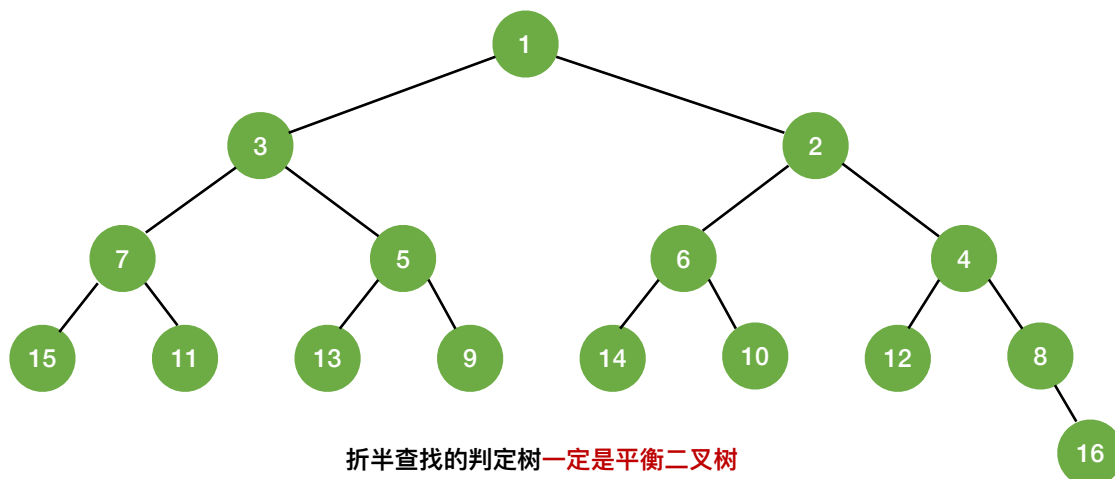
折半查找判定树的构造

练习：若 $mid = \lfloor (low + high)/2 \rfloor$ ，画出含1个元素、2个元素、3个元素....16个元素 的查找表对应的折半查找判定树，注：暂不考虑失败结点（Key：右子树结点数-左子树结点数=0或1）



王道考研/CSKAOYAN.COM

折半查找判定树的构造



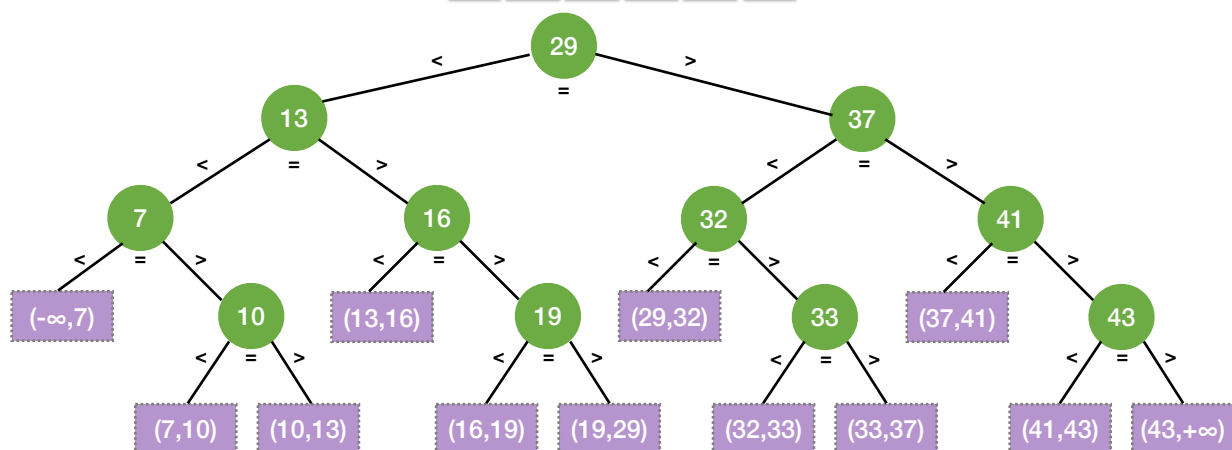
折半查找的判定树一定是平衡二叉树

折半查找的判定树中, 只有最下面一层是不满的
因此, 元素个数为 n 时树高 $h = \lceil \log_2(n+1) \rceil$

注: 计算方法同
“完全二叉树”

王道考研/CSKAOYAN.COM

折半查找判定树的构造

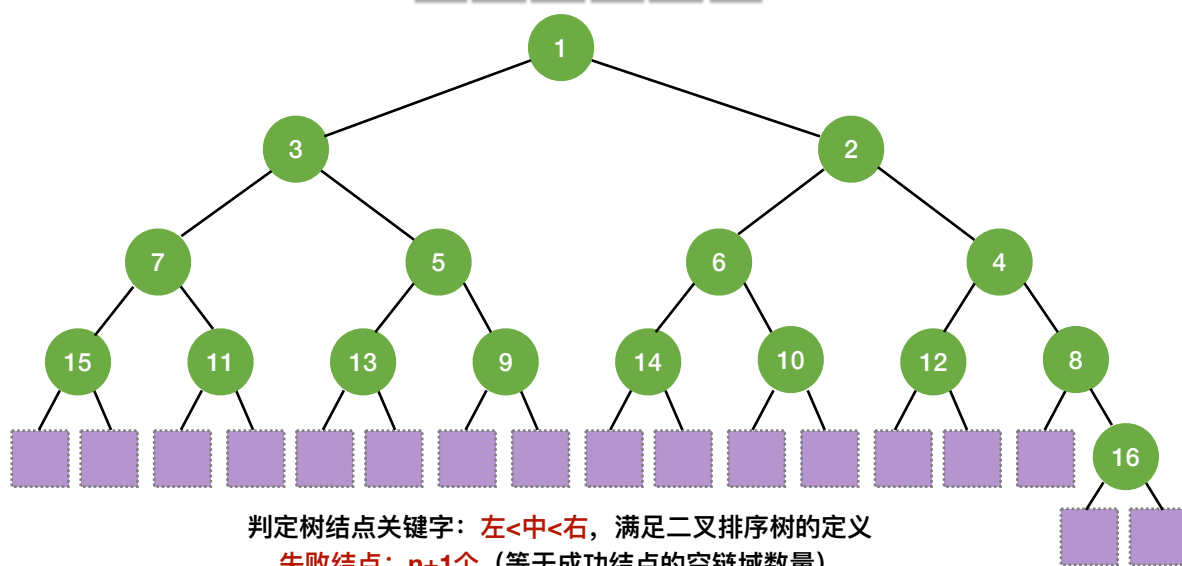


判定树结点关键字: 左<中<右, 满足二叉排序树的定义

失败结点: $n+1$ 个 (等于成功结点的空链域数量)

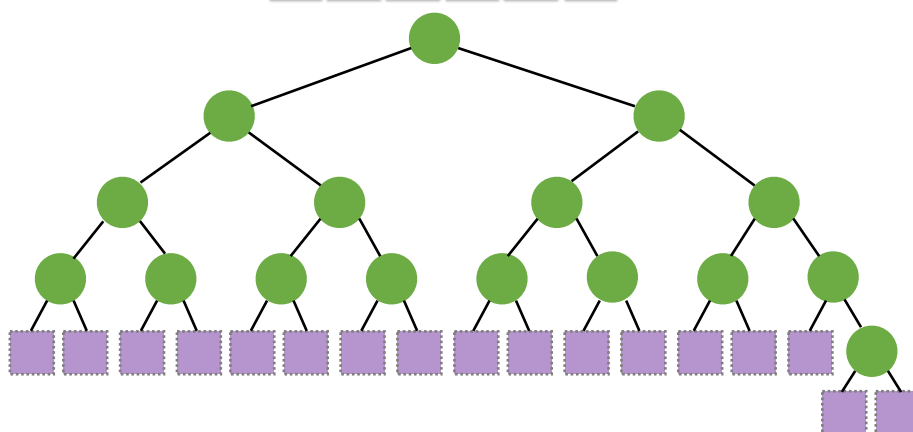
王道考研/CSKAOYAN.COM

折半查找判定树的构造



王道考研/CSKAOYAN.COM

折半查找的查找效率



树高 $h = \lceil \log_2(n+1) \rceil$

查找成功的ASL $\leq h$

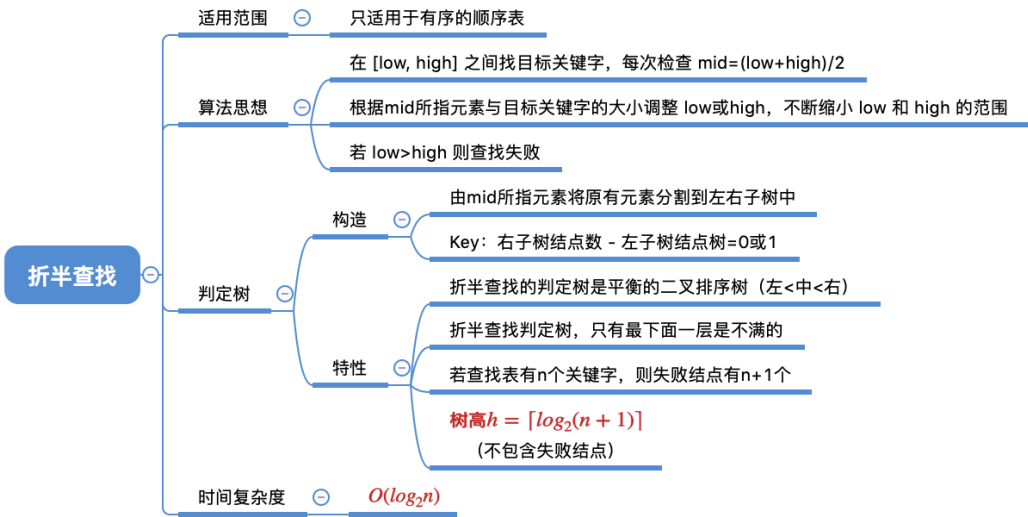
折半查找的时间复杂度 = $O(\log_2 n)$

注: 该树高不包含失败结点

查找失败的ASL $\leq h$

王道考研/CSKAOYAN.COM

知识回顾与重要考点



王道考研/CSKAOYAN.COM

拓展思考



折半查找时间复杂度 = $O(\log_2 n)$
顺序查找的时间复杂度 = $O(n)$

辣么，折半查找的速度一定比顺序查找更快？

查找目标：

7

TableLen=11

7	10	13	16	19	29	32	33	37	41	43				
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	...

否认三连



我不是



我没有



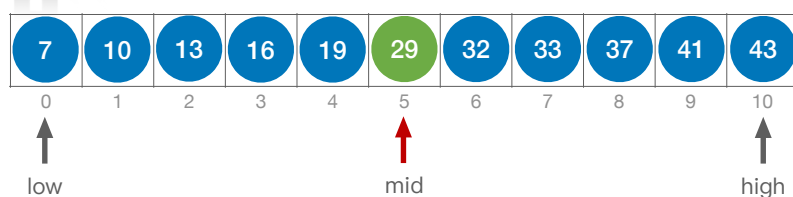
别瞎说啊

王道考研/CSKAOYAN.COM

拓展思考



如果 $mid = \lceil (low + high)/2 \rceil$
辣么，判定树是什么亚子？



$$mid = \lceil (low + high)/2 \rceil$$

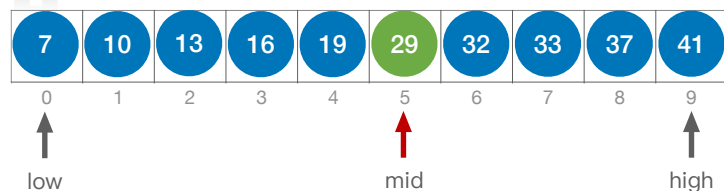
如果当前low和high之间有奇数个元素，则 mid 分隔后，左右两部分元素个数相等

王道考研/CSKAOYAN.COM

拓展思考



如果 $mid = \lceil (low + high)/2 \rceil$
辣么，判定树是什么亚子？



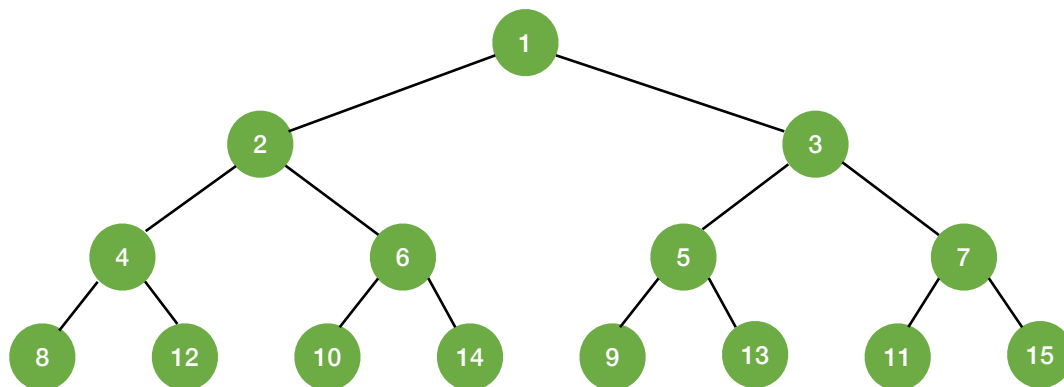
$$mid = \lceil (low + high)/2 \rceil$$

如果当前low和high之间有偶数个元素，则 mid 分隔后，左半部分比右半部分多一个元素

王道考研/CSKAOYAN.COM

拓展思考

折半查找的判定树中，若 $mid = \lceil (low + high)/2 \rceil$ ，则对于任何一个结点，必有：
左子树结点数-右子树结点数=0或1



注：图中数字只是一个编号，并不是关键字的值