

本节内容

分块查找

王道考研/CSKAOYAN.COM

知识总览

分块查找

算法思想

查找效率分析 (ASL)

王道考研/CSKAOYAN.COM

分块查找的算法思想

“索引表”中保存每个分块的最大关键字和分块的存储区间

10	20	30	40	50
[0,1]	[2,5]	[6,8]	[9,10]	[11,13]
0	1	2	3	4

```
//索引表
typedef struct {
    ElemType maxValue;
    int low,high;
}Index;
```

```
//顺序表存储实际元素
ElemType List[100];
```

7	10	13	19	16	20	27	22	30	40	36	43	50	48	
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	...

特点：块内无序、块间有序

王道考研/CSKAOYAN.COM

分块查找的算法思想

查找目标：22

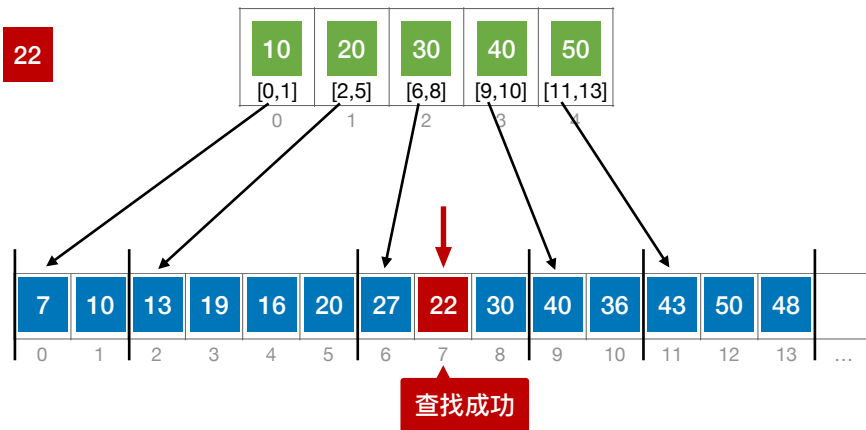
10	20	30	40	50
[0,1]	[2,5]	[6,8]	[9,10]	[11,13]
0	1	2	3	4

7	10	13	19	16	20	27	22	30	40	36	43	50	48	
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	...

王道考研/CSKAOYAN.COM

分块查找的算法思想

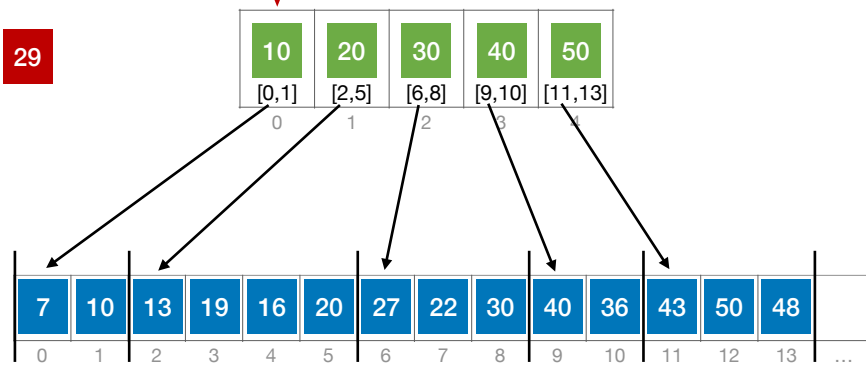
查找目标: 22



王道考研/CSKAOYAN.COM

分块查找的算法思想

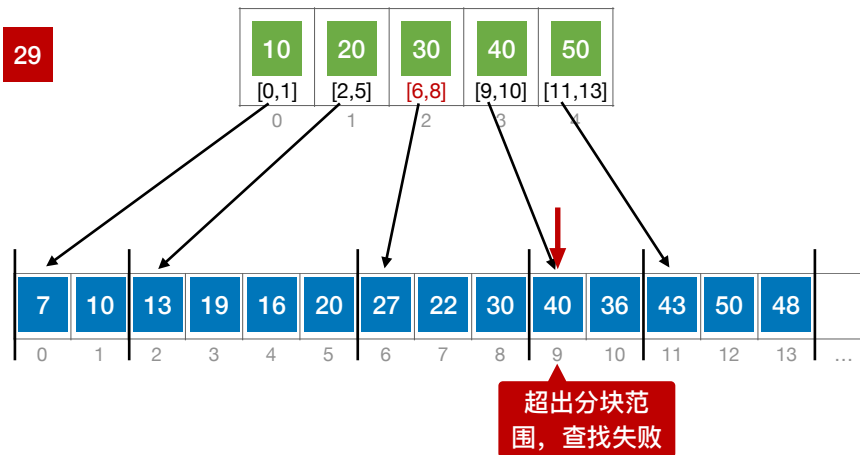
查找目标: 29



王道考研/CSKAOYAN.COM

分块查找的算法思想

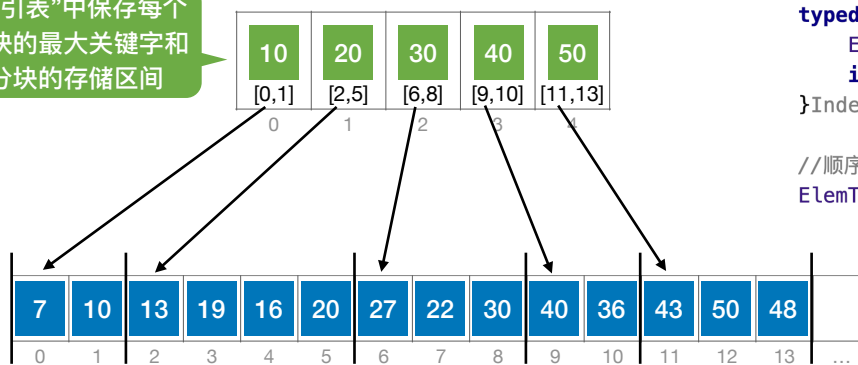
查找目标: 29



王道考研/CSKAOYAN.COM

分块查找的算法思想

“索引表”中保存每个分块的最大关键字和分块的存储区间



```
//索引表
typedef struct {
    ElemType maxValue;
    int low,high;
}Index;
```

```
//顺序表存储实际元素
ElemType List[100];
```

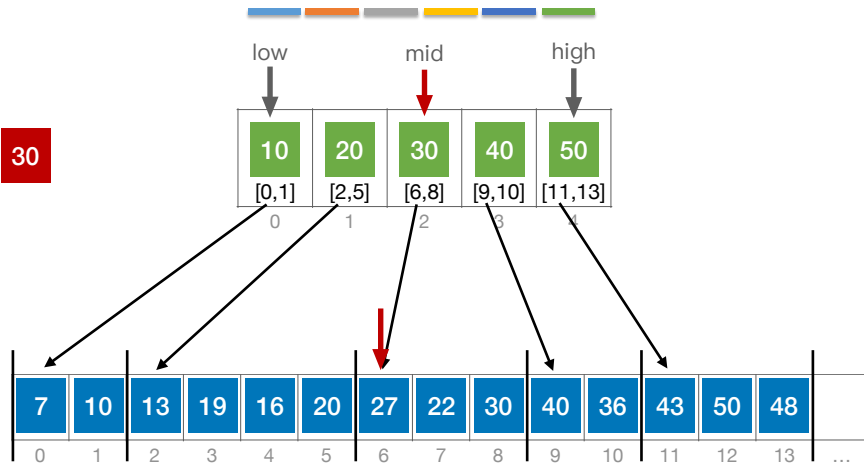
分块查找, 又称索引顺序查找, 算法过程如下:

- ①在索引表中确定待查记录所属的分块 (可顺序、可折半)
- ②在块内顺序查找

王道考研/CSKAOYAN.COM

用折半查找查索引

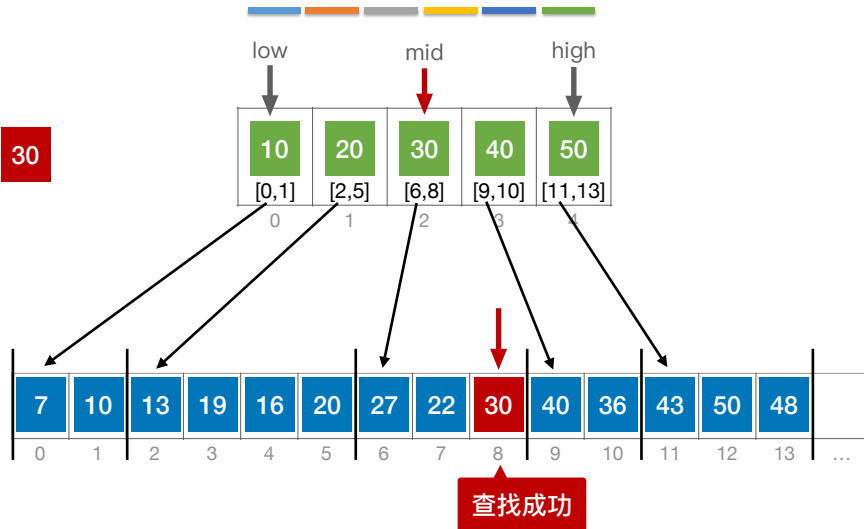
查找目标: 30



王道考研/CSKAOYAN.COM

用折半查找查索引

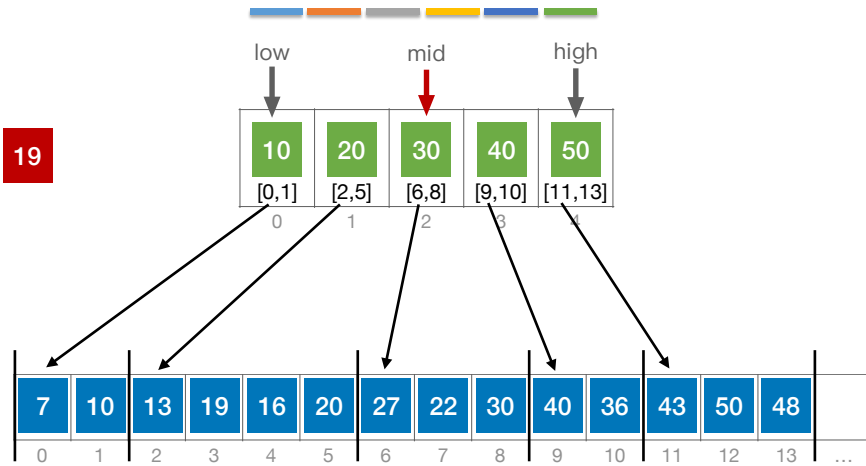
查找目标: 30



王道考研/CSKAOYAN.COM

用折半查找查索引

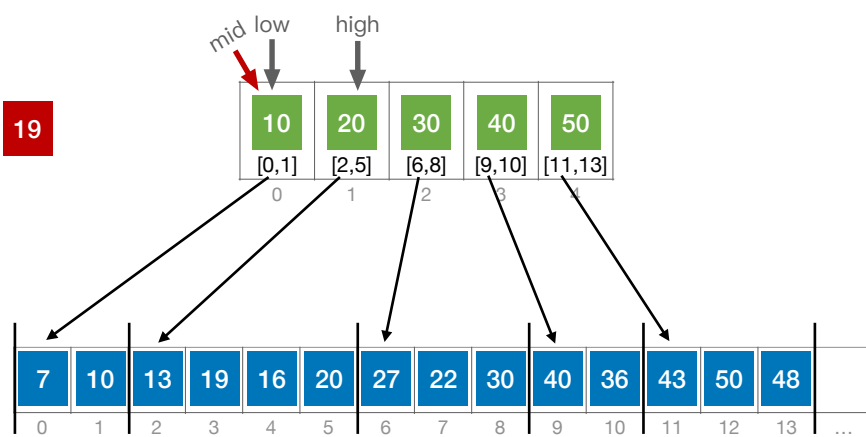
查找目标: **19**



王道考研/CSKAOYAN.COM

用折半查找查索引

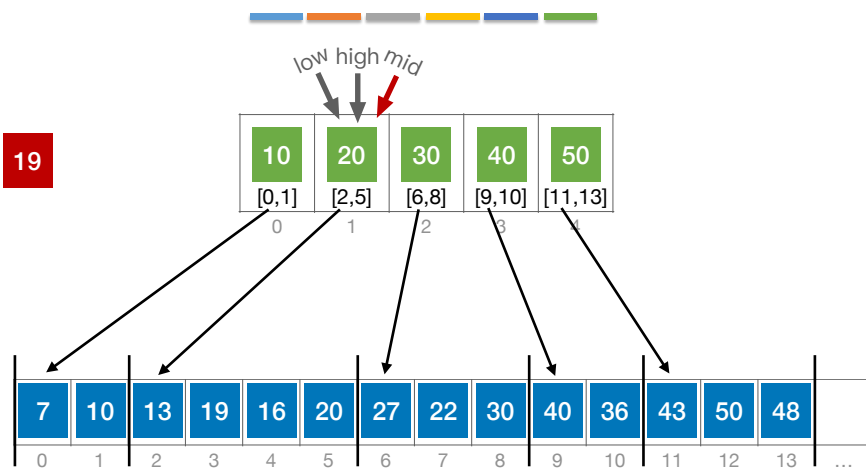
查找目标: **19**



王道考研/CSKAOYAN.COM

用折半查找查索引

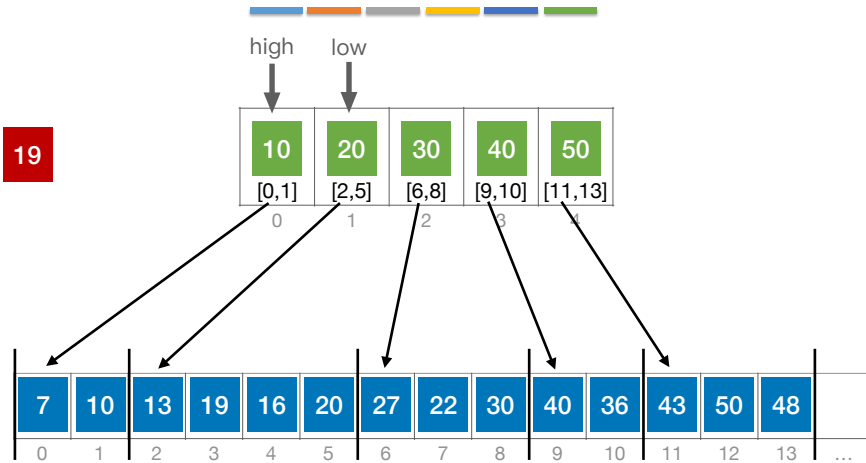
查找目标: 19



王道考研/CSKAOYAN.COM

用折半查找查索引

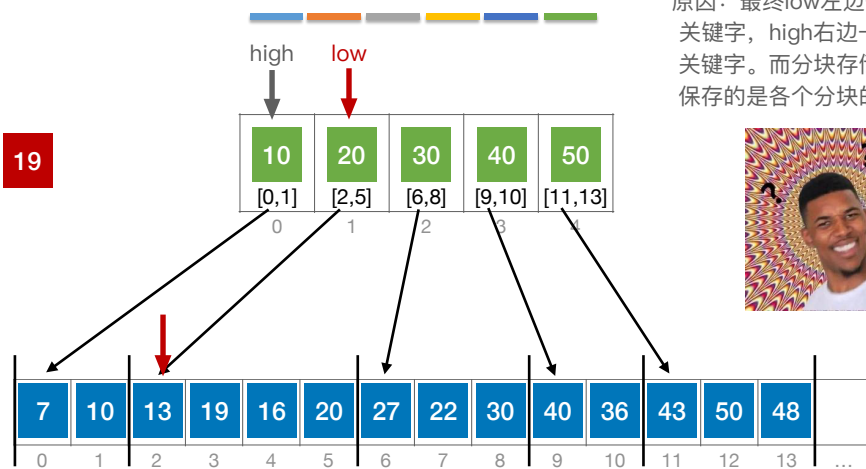
查找目标: 19



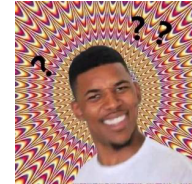
王道考研/CSKAOYAN.COM

用折半查找查索引

查找目标: **19**



原因: 最终low左边一定小于目标关键字, high右边一定大于目标关键字。而分块存储的索引表中保存的是各个分块的最大关键字

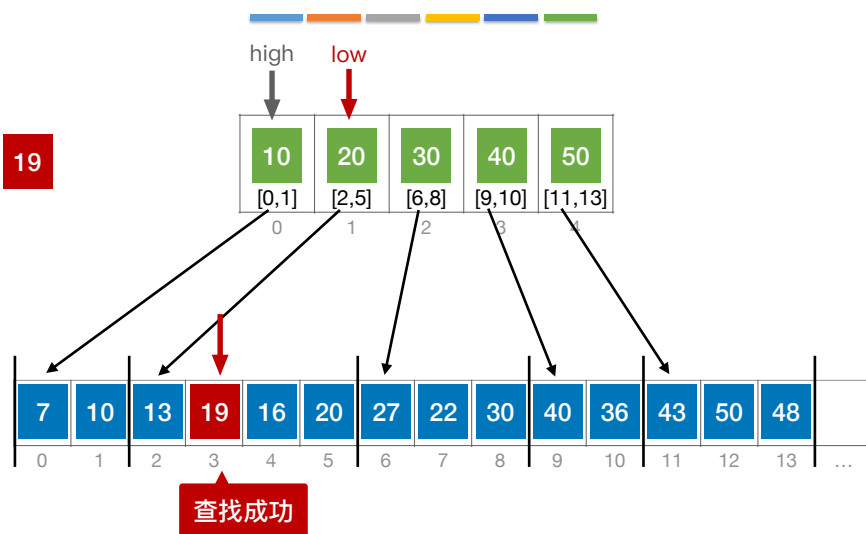


若索引表中不包含目标关键字, 则折半查找索引表最终停在 $low > high$, 要在low所指分块中查找

王道考研/CSKAOYAN.COM

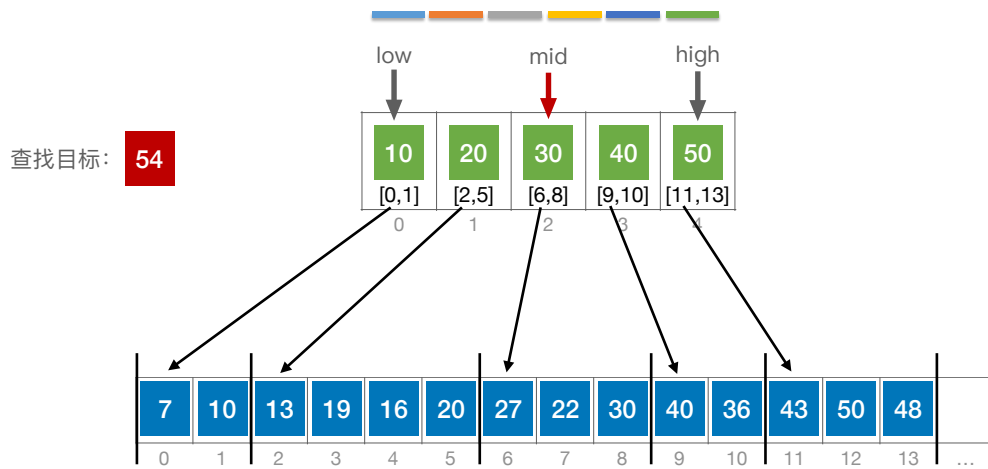
用折半查找查索引

查找目标: **19**



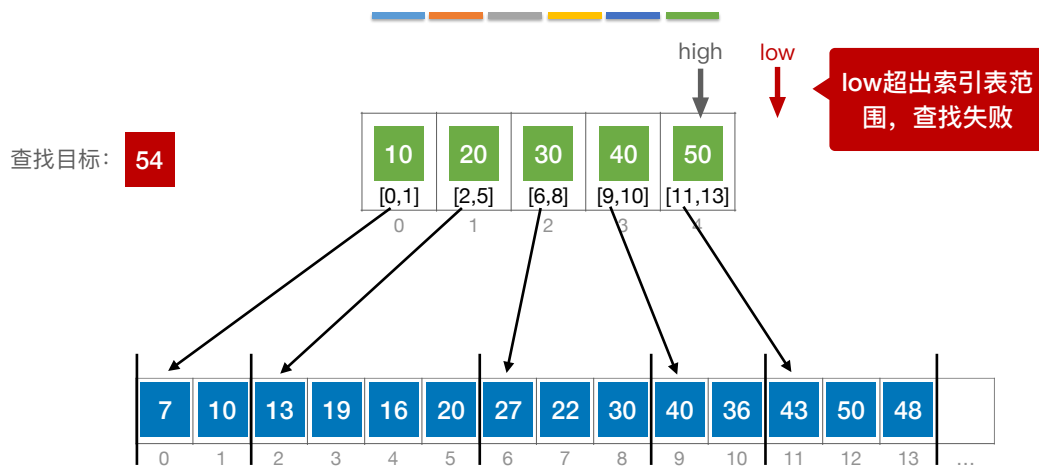
王道考研/CSKAOYAN.COM

用折半查找查索引



王道考研/CSKAOYAN.COM

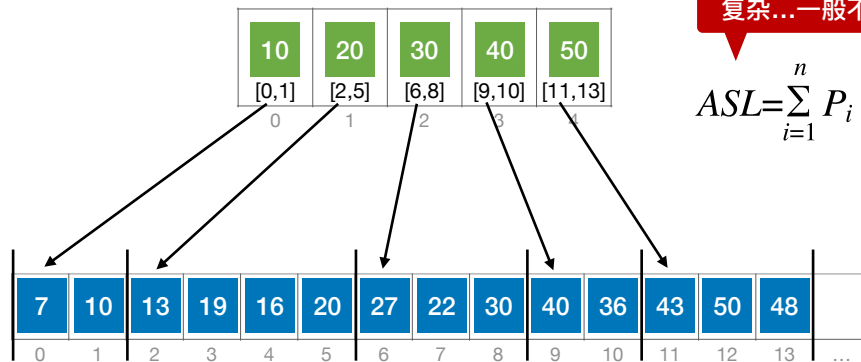
用折半查找查索引



若索引表中不包含目标关键字, 则折半查索引表最终停在 $low > high$, 要在 low 所指分块中查找

王道考研/CSKAOYAN.COM

查找效率分析 (ASL)



查找失败的情况更复杂...一般不考

$$ASL = \sum_{i=1}^n P_i C_i$$

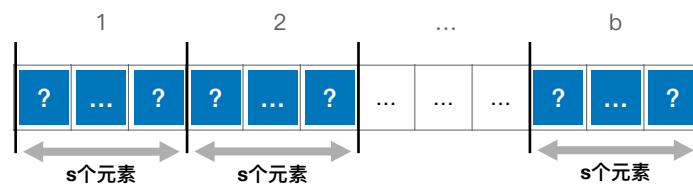
共有14个元素，各自被查概率为1/14
若索引表采用顺序查找，则 7: 2次、10: 3次、13: 3次...
若索引表采用折半查找，则30: 4次、27: 2次?

放弃思考



王道考研/CSKAOYAN.COM

查找效率分析 (ASL)



假设，长度为n的查找表被均匀地分为b块，每块s个元素

设索引查找和块内查找的平均查找长度分别为 L_I 、 L_S ，则分块查找的平均查找长度为

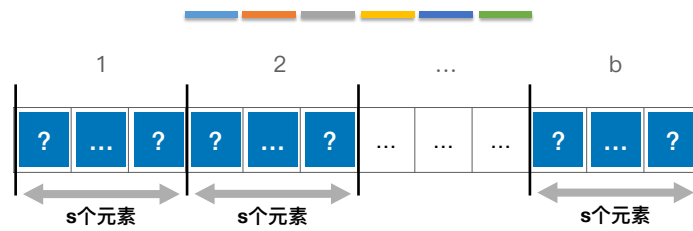
$$ASL = L_I + L_S$$

用顺序查找索引表，则 $L_I = \frac{(1+2+\dots+b)}{b} = \frac{b+1}{2}$, $L_S = \frac{(1+2+\dots+s)}{s} = \frac{s+1}{2}$
则 $ASL = \frac{b+1}{2} + \frac{s+1}{2} = \frac{s^2+2s+n}{2s}$ ，当 $s=\sqrt{n}$ 时， $ASL_{\min}=\sqrt{n}+1$

若n=10000，则
 $ASL_{\min}=101$

王道考研/CSKAOYAN.COM

查找效率分析 (ASL)



假设，长度为n的查找表被均匀地分为b块，每块s个元素

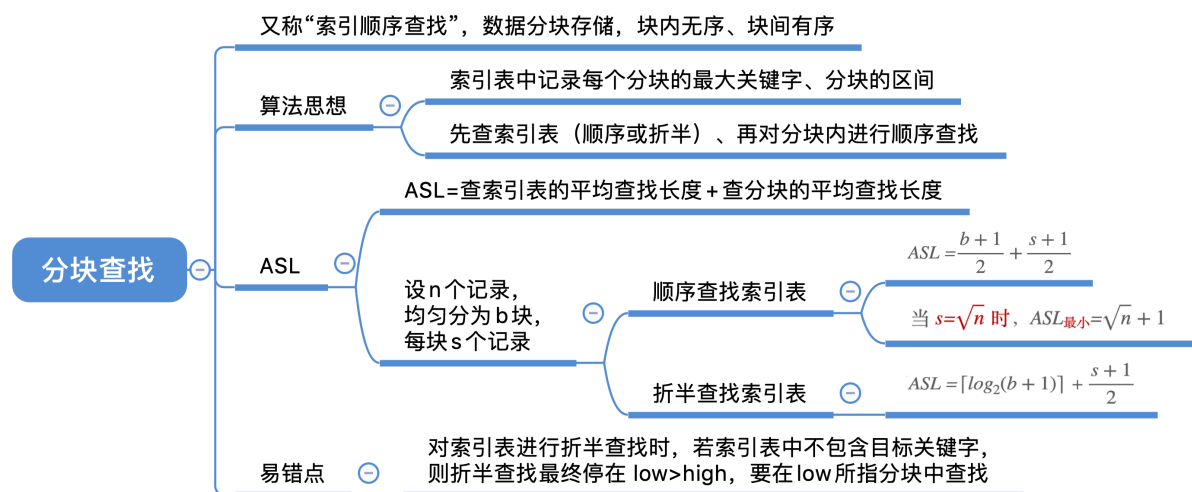
设索引查找和块内查找的平均查找长度分别为 L_I 、 L_S ，则分块查找的平均查找长度为

$$ASL = L_I + L_S$$

用折半查找查索引表，则 $L_I = \lceil \log_2(b+1) \rceil$ ， $L_S = \frac{(1+2+\dots+s)}{s} = \frac{s+1}{2}$
 则 $ASL = \lceil \log_2(b+1) \rceil + \frac{s+1}{2}$

王道考研/CSKAOYAN.COM

知识回顾与重要考点

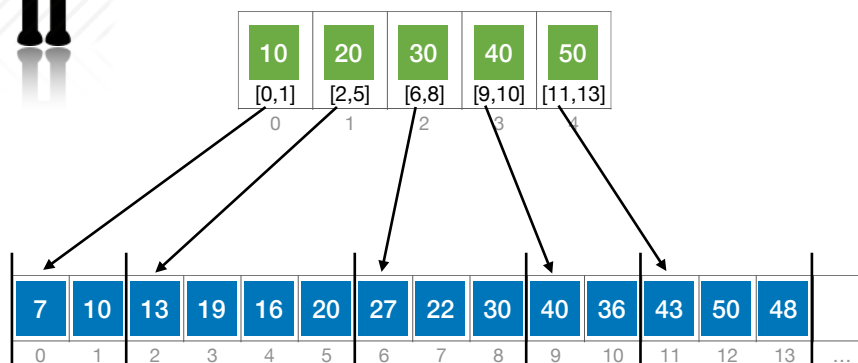


王道考研/CSKAOYAN.COM

拓展思考



若查找表是“动态查找表”，有木有更好的实现方式？

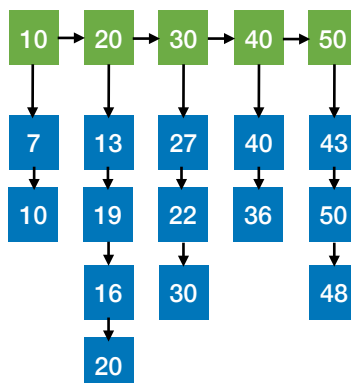


王道考研/CSKAOYAN.COM

拓展思考



若查找表是“动态查找表”，有木有更好的实现方式？——链式存储



王道考研/CSKAOYAN.COM