

本节内容

散列查找

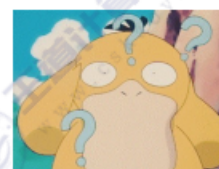
王道考研/CSKAOYAN.COM

散列表 (Hash Table)

散列表 (Hash Table)，又称**哈希表**。是一种数据结构，特点是：数据元素的**关键字**与其**存储地址**直接相关

如何建立“关键字”与“存储地址”的联系？

通过“散列函数（哈希函数）”： $\text{Addr} = H(\text{key})$



例：有一堆数据元素，关键字分别为 {19, 14, 23, 1, 68, 20, 84, 27, 55, 11, 10, 79}，散列函数 $H(\text{key}) = \text{key} \% 13$

	1											
	14					19				23		
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12

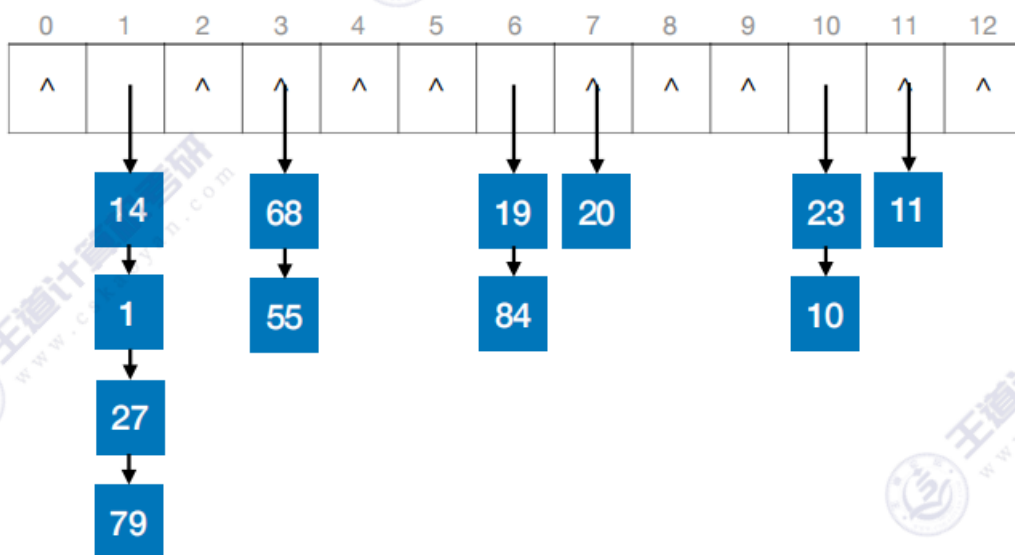
$19 \% 13 = 6$
 $14 \% 13 = 1$
 $23 \% 13 = 10$
 $1 \% 13 = 1$

若不同的关键字通过散列函数映射到同一个值，则称它们为“**同义词**”
通过散列函数确定的位置已经存放了其他元素，则称这种情况为“**冲突**”

王道考研/CSKAOYAN.COM

处理冲突的方法——拉链法

例：有一堆数据元素，关键字分别为 {19, 14, 23, 1, 68, 20, 84, 27, 55, 11, 10, 79}，散列函数 $H(\text{key}) = \text{key} \% 13$



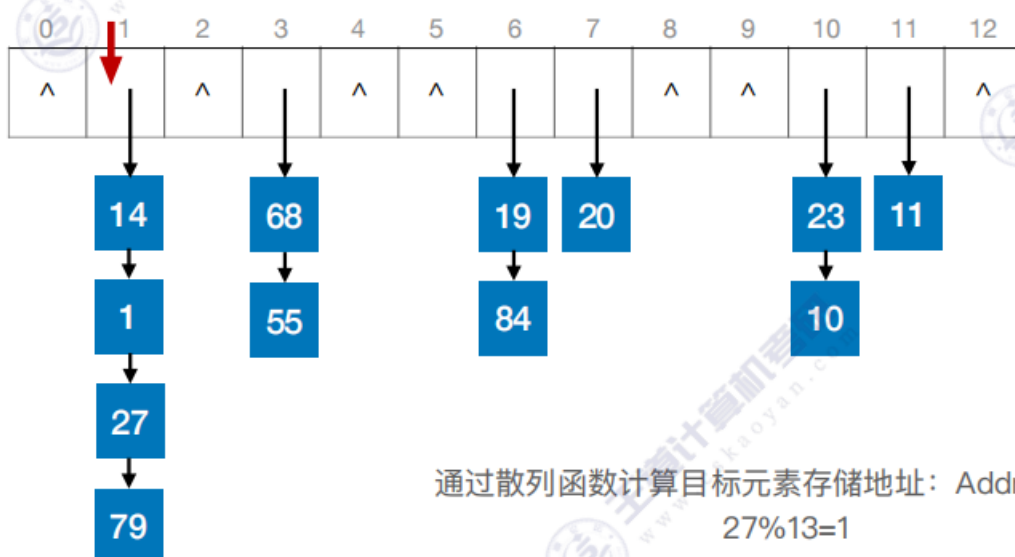
$19 \% 13 = 6$ $27 \% 13 = 1$
 $14 \% 13 = 1$ $55 \% 13 = 3$
 $23 \% 13 = 10$ $11 \% 13 = 11$
 $1 \% 13 = 1$ $10 \% 13 = 10$
 $68 \% 13 = 3$ $79 \% 13 = 1$
 $20 \% 13 = 7$
 $84 \% 13 = 6$

用**拉链法**（又称链接法、链地址法）处理“冲突”：把所有“同义词”存储在一个链表中

王道考研/CSKAOYAN.COM

散列查找

例：有一堆数据元素，关键字分别为 {19, 14, 23, 1, 68, 20, 84, 27, 55, 11, 10, 79}，散列函数 $H(\text{key}) = \text{key} \% 13$



查找目标：27

通过散列函数计算目标元素存储地址： $\text{Addr} = H(\text{Key})$

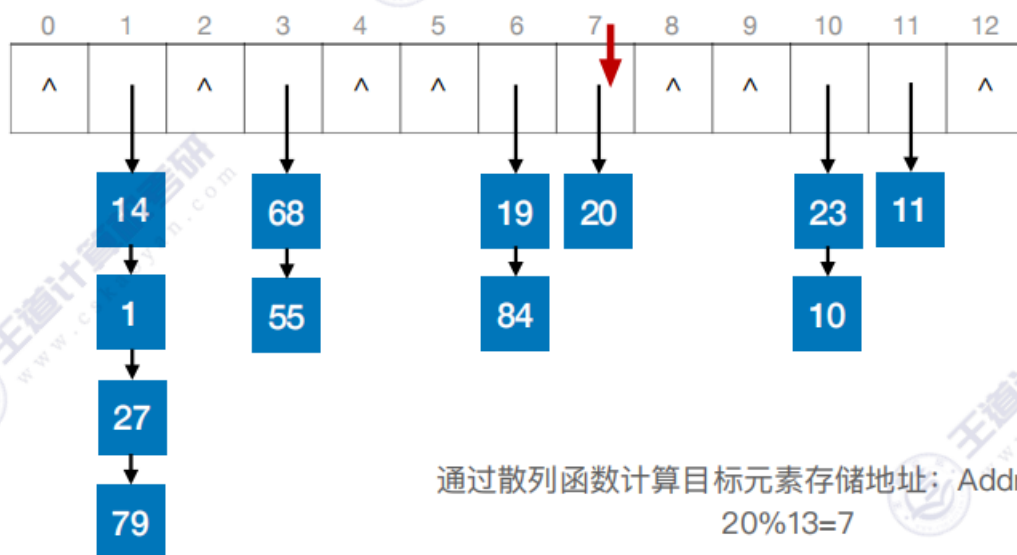
$27 \% 13 = 1$

27的查找长度=3

王道考研/CSKAOYAN.COM

散列查找

例：有一堆数据元素，关键字分别为 {19, 14, 23, 1, 68, 20, 84, 27, 55, 11, 10, 79}，散列函数 $H(key)=key\%13$



查找目标：20

通过散列函数计算目标元素存储地址：Addr=H(Key)

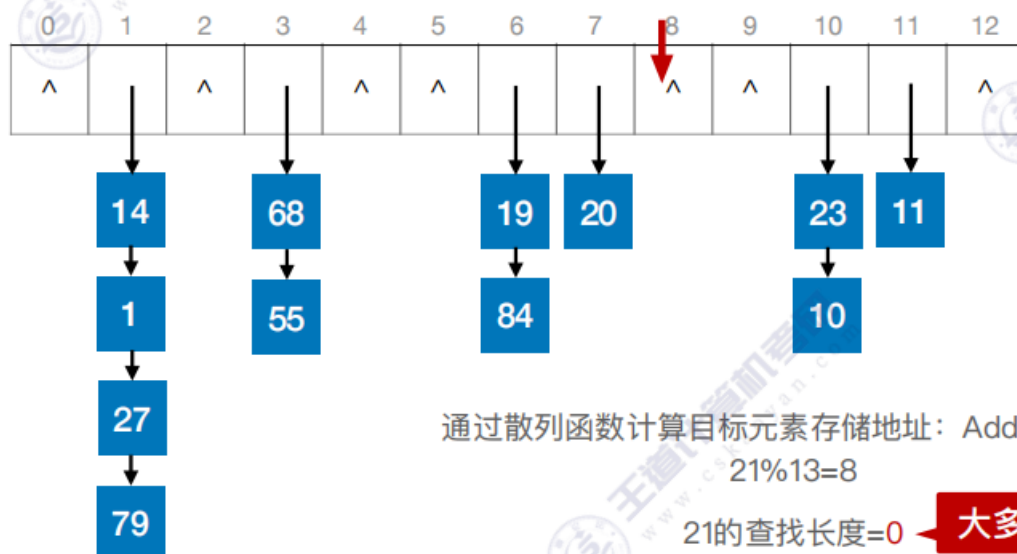
$$20\%13=7$$

20的查找长度=1

王道考研/CSKAOYAN.COM

散列查找

例：有一堆数据元素，关键字分别为 {19, 14, 23, 1, 68, 20, 84, 27, 55, 11, 10, 79}，散列函数 $H(key)=key\%13$



查找目标：21

通过散列函数计算目标元素存储地址：Addr=H(Key)

$$21\%13=8$$

21的查找长度=0

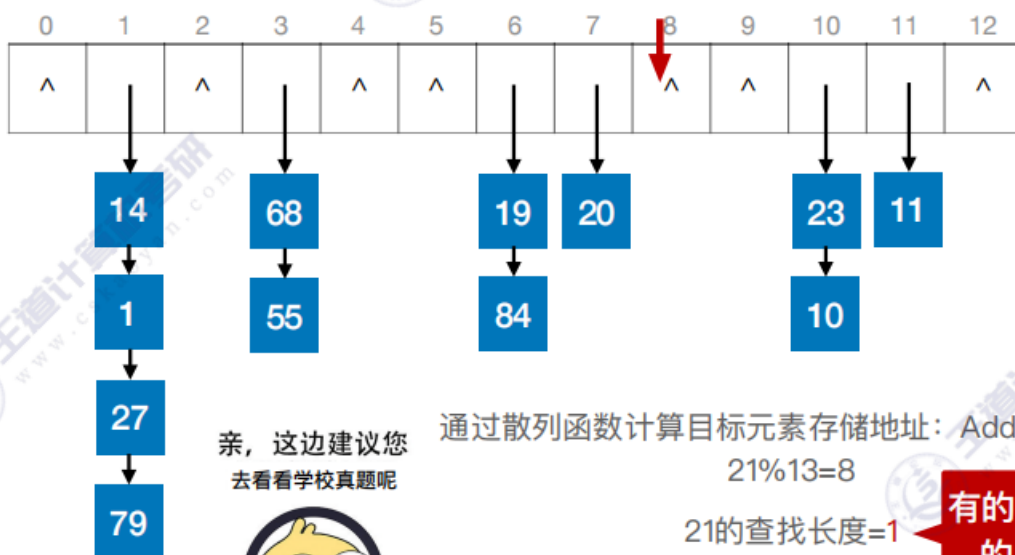
大多数学校的计算方法

查找长度——在查找运算中，需要对比关键字的次数称为查找长度

王道考研/CSKAOYAN.COM

散列查找

例：有一堆数据元素，关键字分别为 {19, 14, 23, 1, 68, 20, 84, 27, 55, 11, 10, 79}，散列函数 $H(key)=key\%13$



查找目标：21

亲，这边建议您
去看看学校真题呢



通过散列函数计算目标元素存储地址：Addr=H(Key)

$$21\%13=8$$

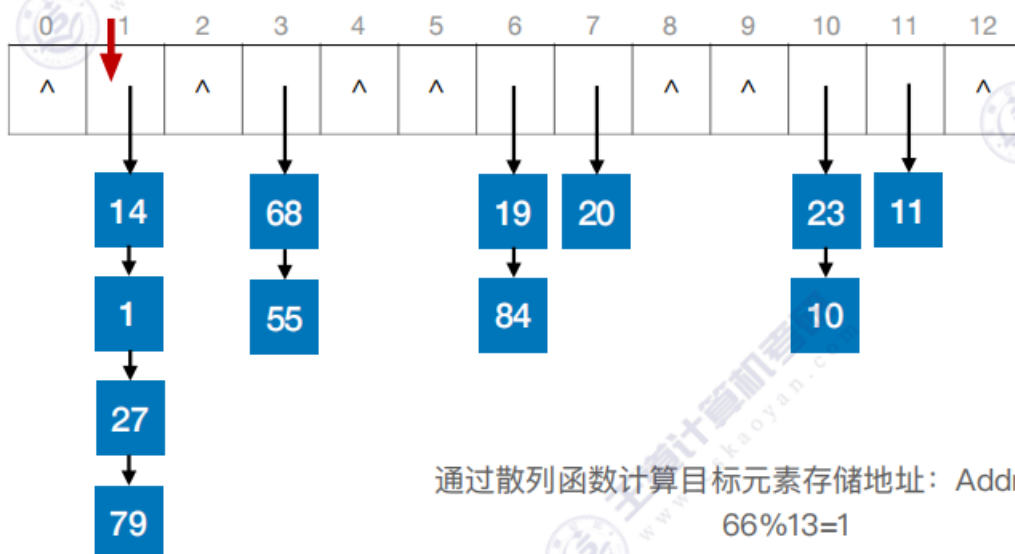
21的查找长度=1

有的教材也会把“空指针”
的判定算作一次比较

王道考研/CSKAOYAN.COM

散列查找

例：有一堆数据元素，关键字分别为 {19, 14, 23, 1, 68, 20, 84, 27, 55, 11, 10, 79}，散列函数 $H(key)=key\%13$



查找目标：66

通过散列函数计算目标元素存储地址：Addr=H(Key)

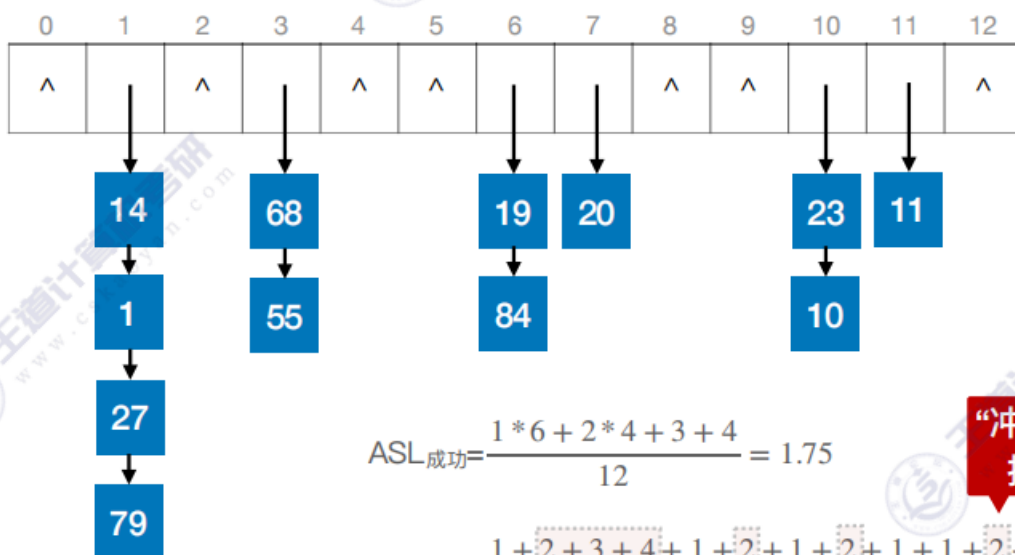
$$66\%13=1$$

66的查找长度=4

王道考研/CSKAOYAN.COM

散列查找

例：有一堆数据元素，关键字分别为 {19, 14, 23, 1, 68, 20, 84, 27, 55, 11, 10, 79}，散列函数 $H(\text{key}) = \text{key} \% 13$



$$ASL_{\text{成功}} = \frac{1 \times 6 + 2 \times 4 + 3 + 4}{12} = 1.75$$

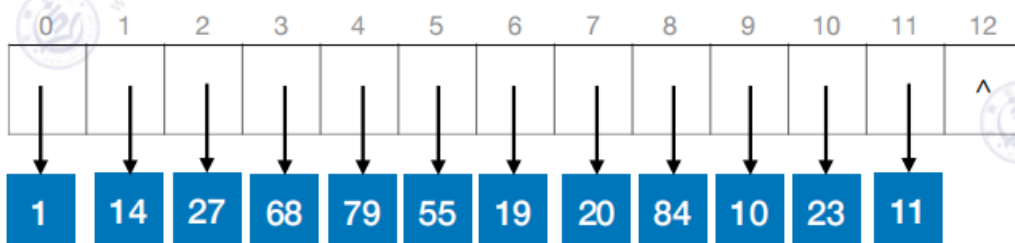
$$ASL_{\text{成功}} = \frac{1 + 2 + 3 + 4 + 1 + 2 + 1 + 2 + 1 + 1 + 2 + 1}{12} = 1.75$$

“冲突”越多，查找效率越低

王道考研/CSKAOYAN.COM

散列查找

例：有一堆数据元素，关键字分别为 {19, 14, 23, 1, 68, 20, 84, 27, 55, 11, 10, 79}，散列函数 $H(\text{key}) = \text{key} \% 13$



最理想情况：散列查找时间复杂度可到达 $O(1)$

$$ASL_{\text{成功}} = \frac{1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 1}{12} = 1$$



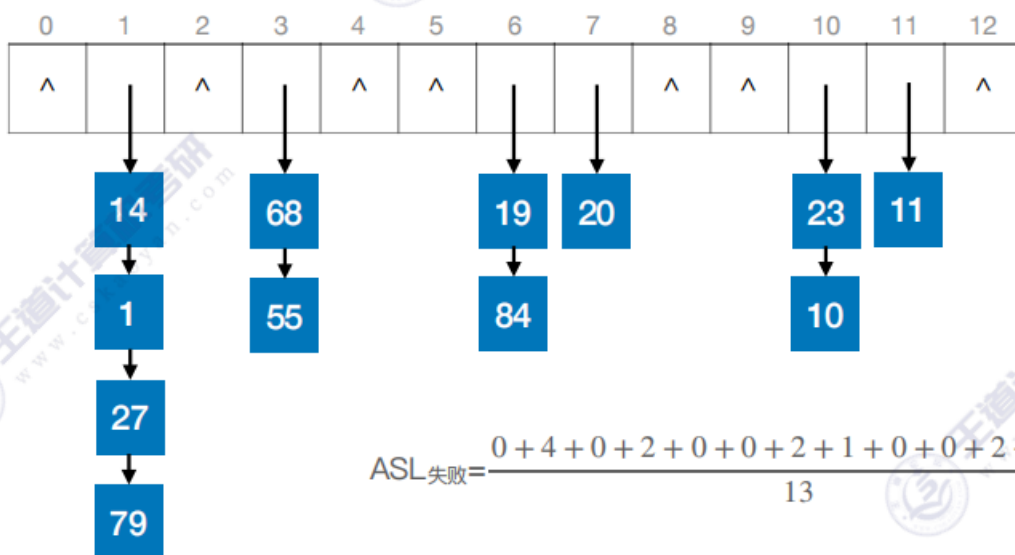
欲言又止 稍加思考

如何设计冲突更少的散列函数？

王道考研/CSKAOYAN.COM

散列查找

例：有一堆数据元素，关键字分别为 {19, 14, 23, 1, 68, 20, 84, 27, 55, 11, 10, 79}，散列函数 $H(key)=key\%13$



$$ASL_{\text{失败}} = \frac{0+4+0+2+0+0+2+1+0+0+2+1+0}{13} = 0.92$$

装填因子

装填因子 α = 表中记录数 / 散列表长度

装填因子会直接影响散列表的查找效率

王道考研/CSKAOYAN.COM

常见的散列函数

设计目标——让不同关键字的冲突尽可能地少

除留余数法 —— $H(key) = key \% p$

散列表表长为 m ，取一个不大于 m 但最接近或等于 m 的质数 p

质数又称素数。指除了1和此整数自身外,不能被其他自然数整除的数

例：散列表表长13，散列函数 $H(key)=key\%13$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12

例：散列表表长15，散列函数 $H(key)=key\%13$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
													^	^

王道考研/CSKAOYAN.COM

常见的散列函数

设计目标——让不同关键字的冲突尽可能地少

除留余数法 —— $H(key) = key \% p$

散列表表长为m, 取一个不大于m但最接近或等于m的质数p

质数又称素数。指除了1和此整数自身外,不能被其他自然数整除的数

设: 可能出现的关键字={1,2,3,4,5,6,7,8,9,10.....}

散列表表长8, 散列函数 $H(key)=key\%8$

0	1	2	3	4	5	6	7
8	1	2	3	4	5	6	7
16	9	10	11	12	13	14	15
24	17	18	19	20	21	22	23



小朋友你是否有很多问号

散列表表长8, 散列函数 $H(key)=key\%7$

0	1	2	3	4	5	6	7
							^
7	1	2	3	4	5	6	
14	8	9	10	11	12	13	
21	15	16	17	18	19	20	
	22	23	24				

王道考研/CSKAOYAN.COM

常见的散列函数

设计目标——让不同关键字的冲突尽可能地少

除留余数法 —— $H(key) = key \% p$

散列表表长为m, 取一个不大于m但最接近或等于m的质数p

质数又称素数。指除了1和此整数自身外,不能被其他自然数整除的数

设: 可能出现的关键字={2,4,6,8,10,12.....}

如: 中国人更喜欢双数, 车牌号双数更多

散列表表长8, 散列函数 $H(key)=key\%8$

0	1	2	3	4	5	6	7
8		2		4		6	
16		10		12		14	
24		18		20		22	

各关键字的散列地址集中在0, 2, 4, 6

散列表表长8, 散列函数 $H(key)=key\%7$

0	1	2	3	4	5	6	7
							^
14	8	2	10	4	12	6	
22	16	24	18			20	

各关键字的散列地址分布均匀

Why? ——用质数取模, 分布更均匀, 冲突更少。参见《数论》

Tips: 散列函数的设计要结合实际的关键字分布特点来考虑, 不要教条化

王道考研/CSKAOYAN.COM

常见的散列函数

设计目标——让不同关键字的冲突尽可能地少

直接定址法 —— $H(\text{key}) = \text{key}$ 或 $H(\text{key}) = a * \text{key} + b$

其中， a 和 b 是常数。这种方法计算最简单，且不会产生冲突。它适合关键字的分布基本连续的情况，若关键字分布不连续，空位较多，则会造成存储空间的浪费。

例：存储同一个班级的学生信息，班内学生学号为(1120112176~1120112205)

$H(\text{key}) = \text{key} - 1120112176$

0	1	2	3	4	5	26	27	28	29
...176	...177	...178	...179	...180	...181202	...203	...204	...205

王道考研/CSKAOYAN.COM

常见的散列函数

设计目标——让不同关键字的冲突尽可能地少

数字分析法 —— 选取数码分布较为均匀的若干位作为散列地址

设关键字是 r 进制数（如十进制数），而 r 个数码在各位上出现的频率不一定相同，可能在某些位上分布均匀一些，每种数码出现的机会均等；而在某些位上分布不均匀，只有某几种数码经常出现，此时可选取数码分布较为均匀的若干位作为散列地址。这种方法适合于已知的关键字集合，若更换了关键字，则需要重新构造新的散列函数。

例：以“手机号码”作为关键字设计散列函数

138XXXX2875
138XXXX1682
138XXXX9125
.....
199XXXX1684
199XXXX1236

设计长度为10000的散列表，以手机号后四位作为散列地址

0	1	2	3	9998	9999

王道考研/CSKAOYAN.COM

常见的散列函数

设计目标——让不同关键字的冲突尽可能地少

平方取中法——取关键字的平方值的中间几位作为散列地址。

具体取多少位要视实际情况而定。这种方法得到的散列地址与关键字的每位都有关系，因此使得散列地址分布比较均匀，适用于关键字的每位取值都不够均匀或均小于散列地址所需的位数。

$$1310^2=1,716,100$$

$$1110^2=1,232,100$$

$$1300^2=1,690,000$$

$$1210^2=1,464,100$$

$$1200^2=1,440,000$$

王道考研/CSKAOYAN.COM

常见的散列函数

设计目标——让不同关键字的冲突尽可能地少

平方取中法——取关键字的平方值的中间几位作为散列地址。

具体取多少位要视实际情况而定。这种方法得到的散列地址与关键字的每位都有关系，因此使得散列地址分布比较均匀，适用于关键字的每位取值都不够均匀或均小于散列地址所需的位数。

例：要存储整个学校的学生信息，以“身份证号”作为关键字设计散列函数



身份证号码规则：

前1、2位数字表示：所在省份的代码；

第3、4位数字表示：所在城市的代码；

第5、6位数字表示：所在区县的代码；

第7-14位数字表示：出生年、月、日；

第15、16位数字表示：所在地的派出所的代码；

第17位数字表示性别：奇数表示男性，偶数表示女性；

第18位数字是校检码。

0	1	2	3	99999

假设学生不超过十万人，可
身份证号平方取中间5位

王道考研/CSKAOYAN.COM

常见的散列函数

设计目标——让不同关键字的冲突尽可能地少

例：要存储整个学校的学生信息，以“身份证号”作为关键字设计散列函数

0	1	2	3	999999
							999999
							999999



若散列表的长度为10000000000000000000（别数了，有18个0 🐶）

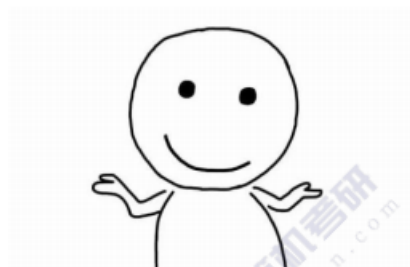
则可以直接用身份证号作为散列地址，且不可能有冲突，查找时间复杂度为 $O(1)$

散列查找是典型的“用空间换时间”的算法，只要散列函数设计的合理，则散列表越长，冲突的概率越低。

王道考研/CSKAOYAN.COM

知识回顾与重要考点

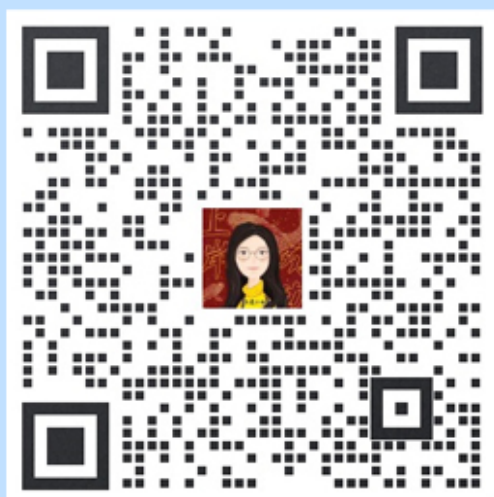
下次一定



王道考研/CSKAOYAN.COM

你还可以在这里找到我们

快速获取第一手计算机考研信息&资料



购买2024考研全程班/领学班/定向班
可扫码加微信咨询



微博: @王道计算机考研教育



B站: @王道计算机教育



小红书: @王道计算机考研



知乎: @王道计算机考研



抖音: @王道计算机考研



淘宝: @王道论坛书店