# 算法与数据结构体系课程

liuyubobobo

# 从一个简单的问题开始

# 实践: leetcode 387

# 什么是哈希表

int[26] freq 就是一个哈希表!

每一个字符都和一个索引相对应

b

index = ch - 'a'

哈希函数

在哈希表上操作

O(1)的查找操作!

f(ch) = ch - 'a'

# 哈希表

哈希函数 "键"转换为"索引"

f(ch) = ch - 'a'

一个班的学生学号: 1-30

身份证号 110108198512166666

字符串

浮点数

日期

很难保证每一个"键"

通过哈希函数的转换

对应不同的"索引"

在哈希表上操作



解决哈希冲突



→ 哈希冲突

# 哈希表

哈希表充分体现了算法设计领域的经典思想:空间换时间

身份证号 110108198512166666

如果我们有 99999999999999999999999999 的空间,我们可以用O(1)时间完成各项操作 如果我们有 1 的空间,我们只能用O(n)时间完成各项操作(线性表)

哈希表是时间和空间之间的平衡

# 哈希表

哈希表充分体现了算法设计领域的经典思想:空间换时间

哈希表是时间和空间之间的平衡

哈希函数的设计是很重要的

"键"通过哈希函数得到的"索引"分布越均匀越好

"键"通过哈希函数得到的"索引"分布越均匀越好

对于一些特殊领域,有特殊领域的哈希函数设计方式甚至有专门的论文

这个课程主要关注一般的哈希函数的设计原则

### 整型

小范围正整数直接使用

小范围负整数进行偏移

-100 ~ 100

0 ~ 200

大整数

身份证号 110108198512166666

110108198512166666

通常做法: 取模

比如,取后四位。等同于 mod 10000

大整数

身份证号 110108198512166666

110108198512166666

通常做法:取模 比如,取后四位。等同于 mod 10000

取后六位? 等同于 mod 1000000

110108198512166666

分布不均匀

具体问题具体分析

大整数

取后六位? 等同于 mod 1000000

110108198512166666

没有利用所有信息

一个简单的解决办法: 模一个素数

### 大整数

一个简单的解决办法:模一个素数

背后的数学理论超出课程范畴

$$10\%4$$
 $2$ 
 $10\%7$ 
 $3$ 
 $20\%4$ 
 $0$ 
 $20\%7$ 
 $6$ 
 $30\%4$ 
 $2$ 
 $30\%7$ 
 $2$ 
 $40\%4$ 
 $0$ 
 $40\%7$ 
 $4$ 
 $50\%4$ 
 $2$ 
 $50\%7$ 
 $1$ 

大整数

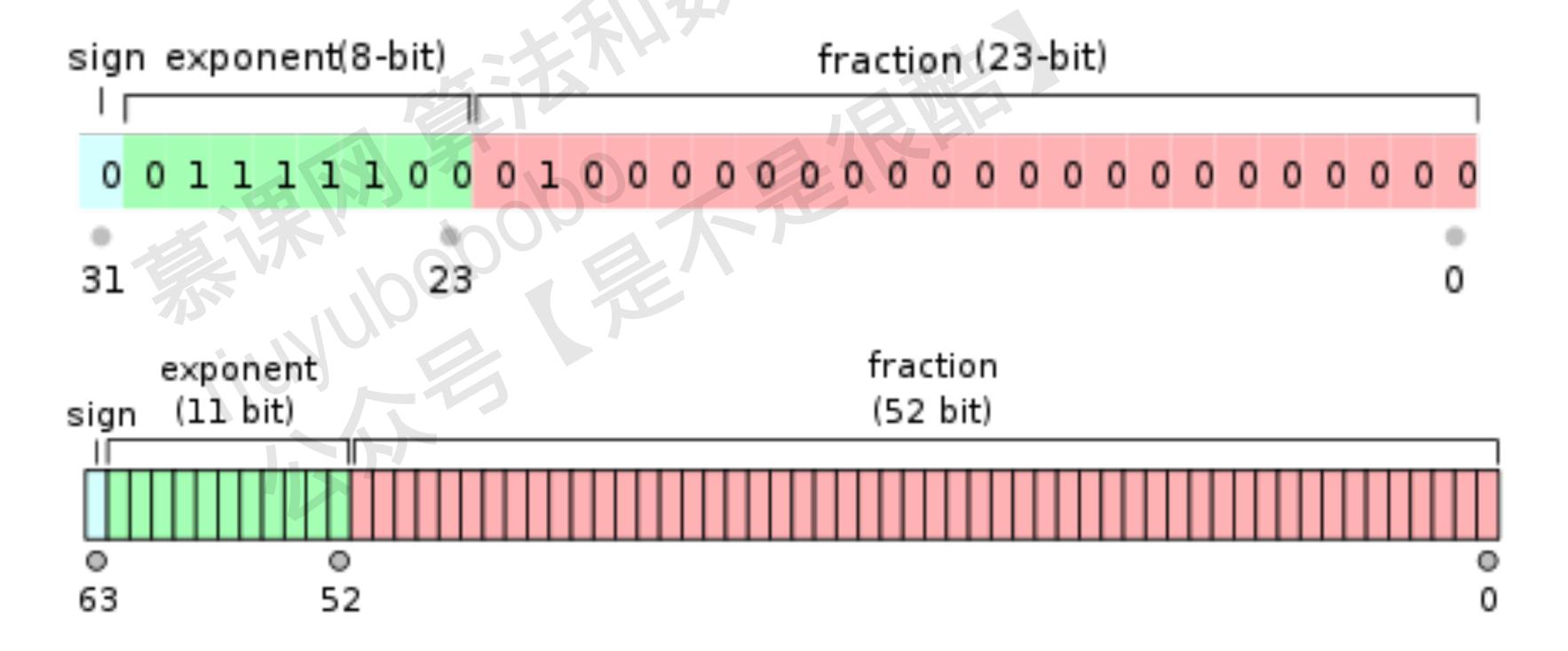
一个简单的解决办法:模一个素数

http://planetmath.org/goodhashtableprimes

lwr	upr	% err	prime
2 <sup>5</sup>	$2^{6}$	10.416667	53
$2^{6}$	2 <sup>7</sup>	1.041667	97
27	$2^{8}$	0.520833	193
28	$2^{9}$	1.302083	389
2 <sup>9</sup>	$2^{10}$	0.130208	769
$2^{10}$	$2^{11}$	0.455729	1543
$2^{11}$	$2^{12}$	0.227865	3079
$2^{12}$	$2^{13}$	0.113932	6151
$2^{13}$	$2^{14}$	0.008138	12289
$2^{14}$	$2^{15}$	0.069173	24593
$2^{15}$	$2^{16}$	0.010173	49157
$2^{16}$	$2^{17}$	0.013224	98317
$2^{17}$	$2^{18}$	0.002543	196613
$2^{18}$	$2^{19}$	0.006358	393241
$2^{19}$	$2^{20}$	0.000127	786433
$2^{20}$	$2^{21}$	0.000318	1572869
$2^{21}$	$2^{22}$	0.000350	3145739
$2^{22}$	$2^{23}$	0.000207	6291469
$2^{23}$	$2^{24}$	0.000040	12582917
$2^{24}$	$2^{25}$	0.000075	25165843
$2^{25}$	$2^{26}$	0.000010	50331653
$2^{26}$	$2^{27}$	0.000023	100663319
$2^{27}$	$2^{28}$	0.000009	201326611
$2^{28}$	$2^{29}$	0.000001	402653189
$2^{29}$	$2^{30}$	0.000011	805306457
$2^{30}$	$2^{31}$	0.000000	1610612741

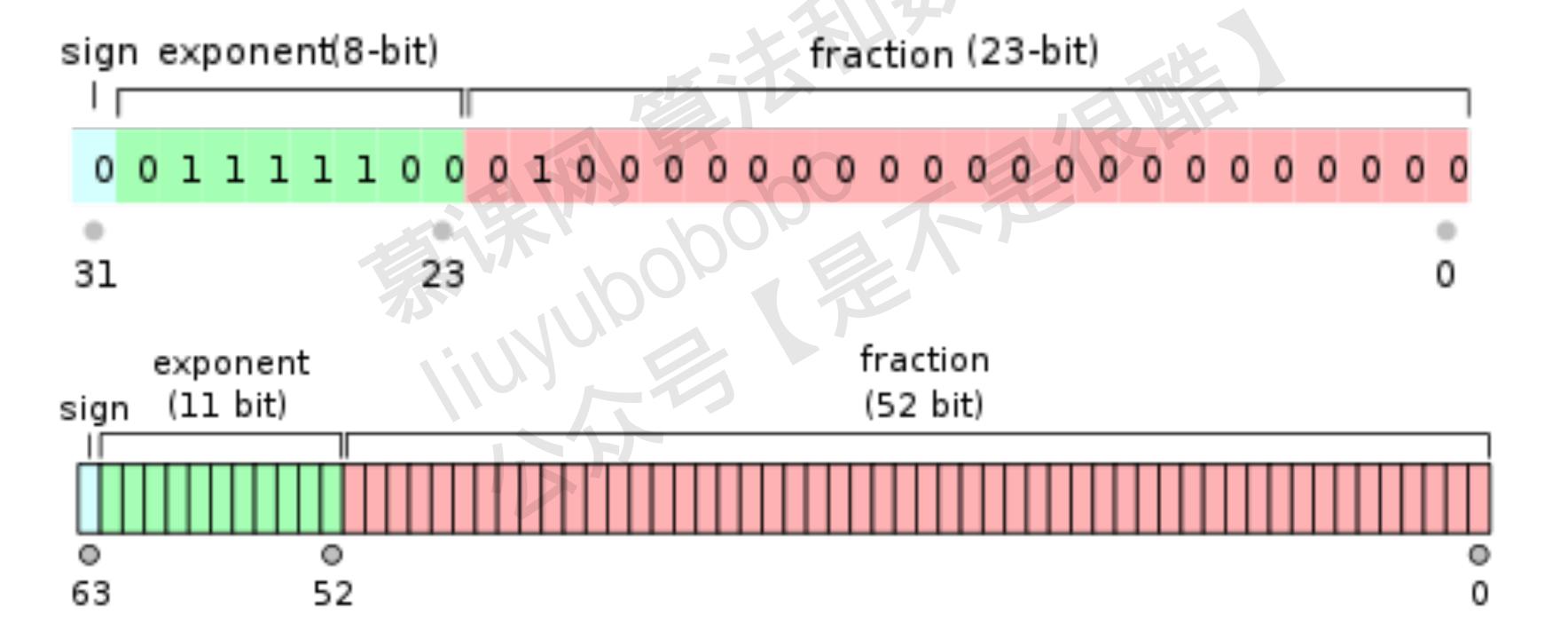
### 浮点型

在计算机中都是32位或者64位的二进制表示,只不过计算机解析成了浮点数



### 浮点型

在计算机中都是32位或者64位的二进制表示,只不过计算机解析成了浮点数



转成整型处理

### 字符串转成整型处理

$$166 = 1 * 10^2 + 6 * 10^1 + 6 * 10^0$$

code = 
$$c * 26^3 + o * 26^2 + d * 26^1 + e * 26^0$$

code = 
$$c * B^3 + o * B^2 + d * B^1 + e * B^0$$

hash(code) = 
$$(c*B^3 + o*B^2 + d*B^1 + e*B^0)$$
% M

### 字符串转成整型处理

hash(code) = 
$$(c * B^3 + o * B^2 + d * B^1 + e * B^0) % M$$

hash(code) = 
$$(((c * B) + o) * B + d) * B + e) % M$$

hash(code) = 
$$(((c \% M) * B + o) \% M * B + d) \% M * B + e) % M$$

### 字符串转成整型处理

```
hash(code) = (((c \% M) * B + o) \% M * B + d) \% M * B + e) \% M
```

```
int hash = 0 for(int i = 0 ; i < s.length() ; i ++) hash = (hash * B + s.charAt(i)) % M
```

### 复合类型 转成整型处理

```
hash(code) = (((c \% M) * B + o) \% M * B + d) \% M * B + e) \% M
```

Date: year, month, day

hash(date) = ((date.year%M)\*B + date.month)%M\*B + date.day)%M

转成整型处理 并不是唯一的方法!

### 原则

1. 一致性: 如果a==b, 则hash(a) == hash(b)

2. 高效性: 计算高效简便

3. 均匀性: 哈希值均匀分布





# 实践: 自定义类中的hashCode



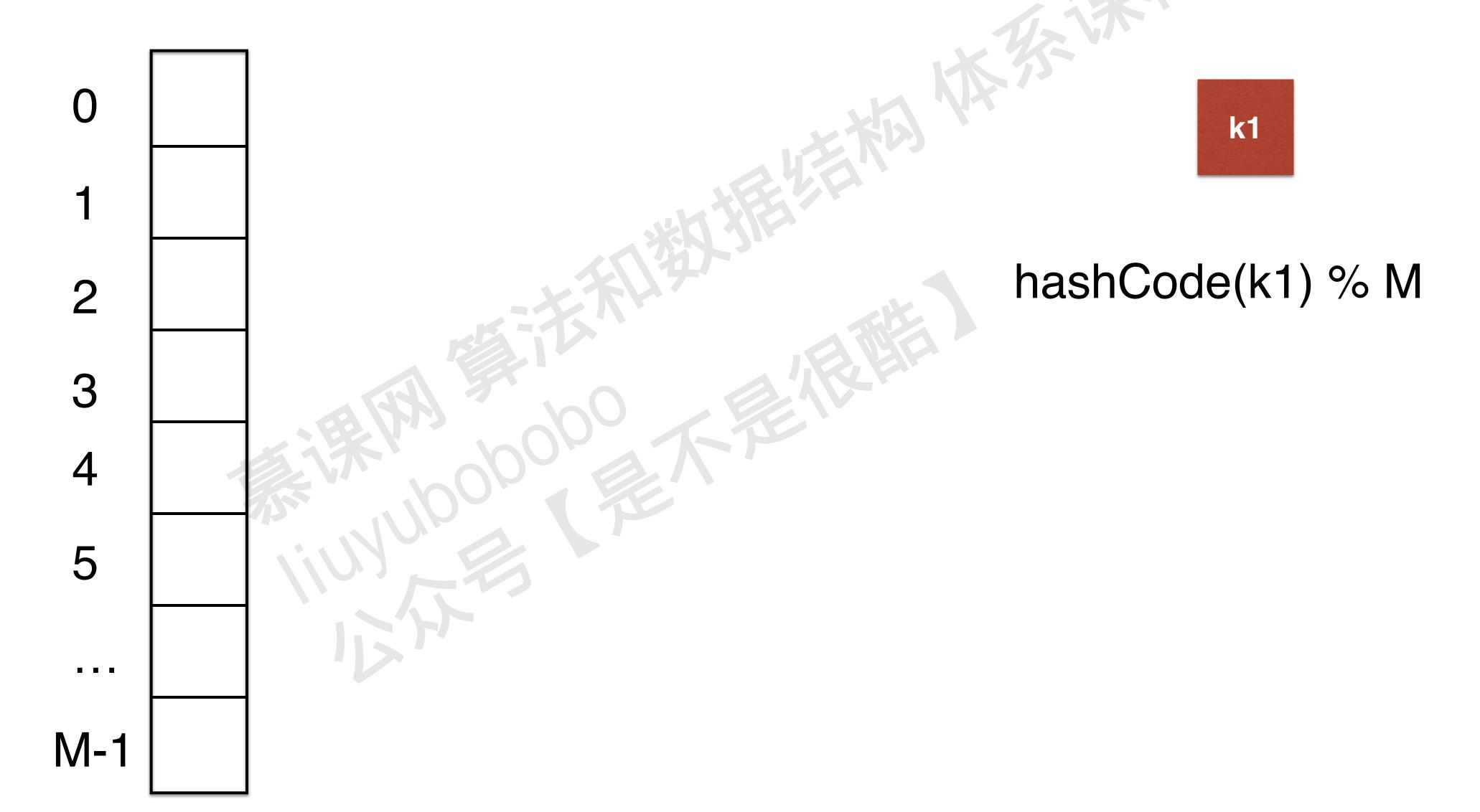
# 实践: 没有hashcode和定义hashcode; HashMap, HashSet 中使用自定义类区别



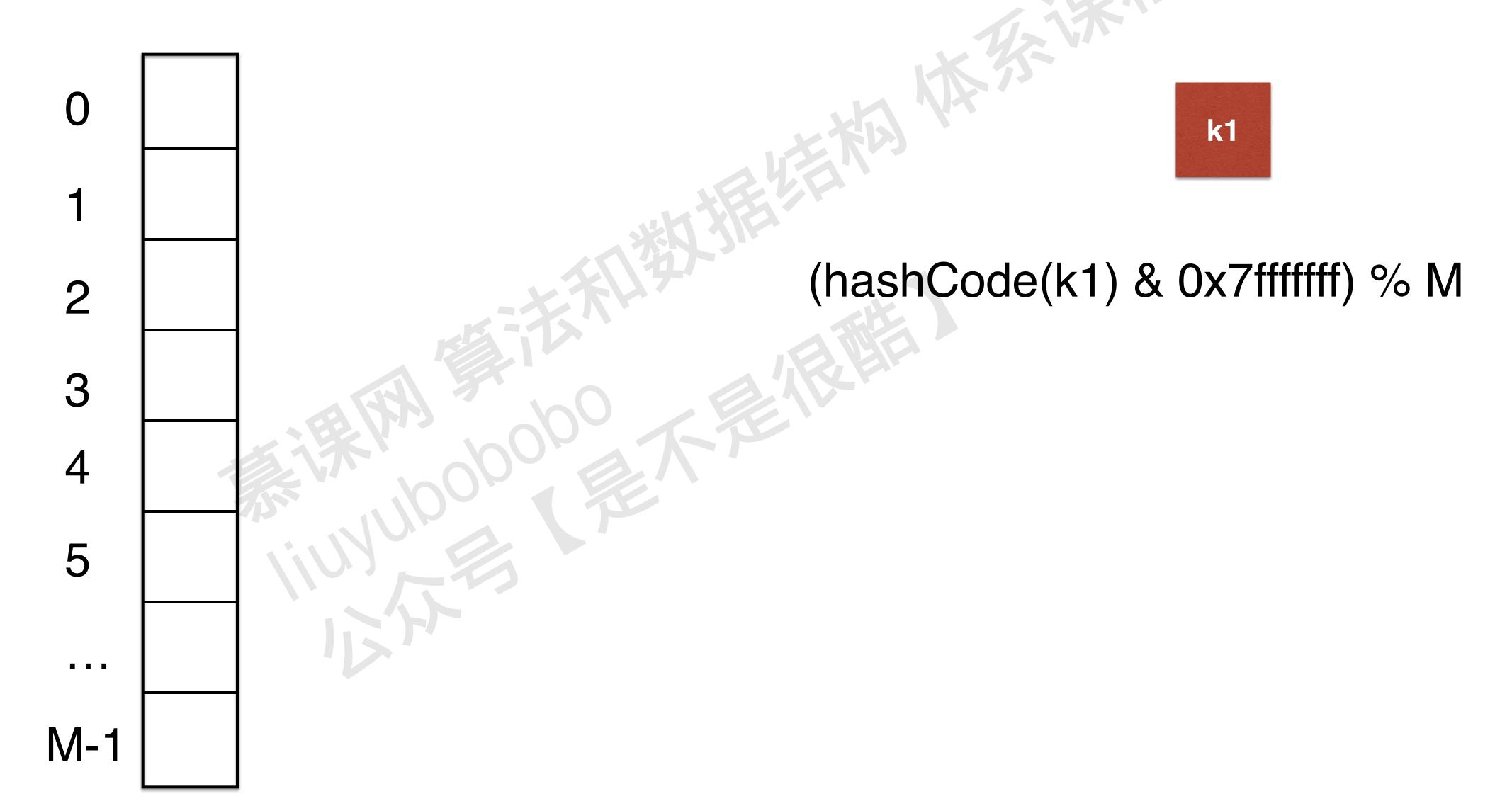
# 哈希冲突的处理链地址法

Seperate Chaining

# 哈希冲突的处理 链地址法



# 哈希冲突的处理 链地址法



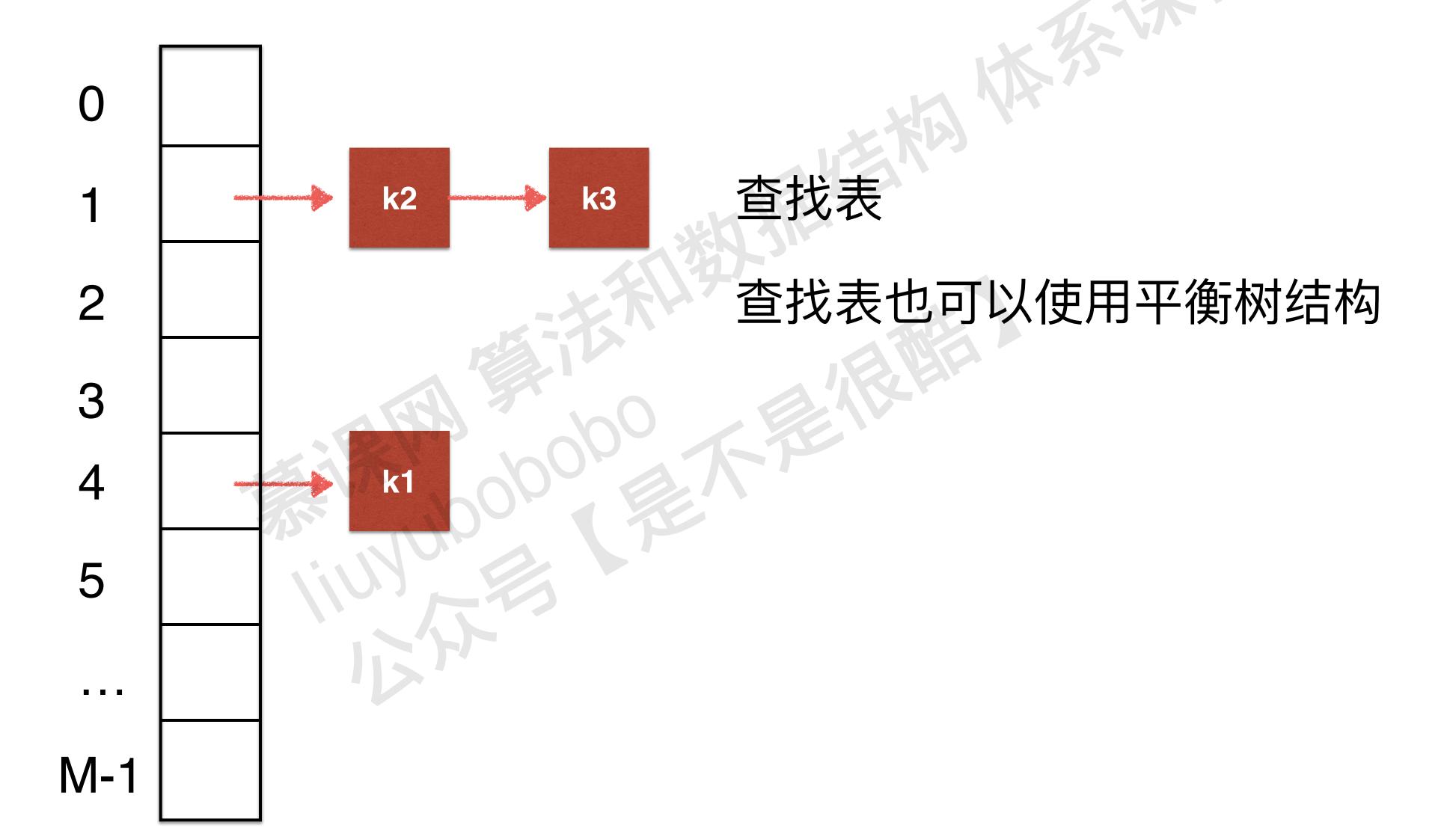
# 哈希冲突的处理链地址法



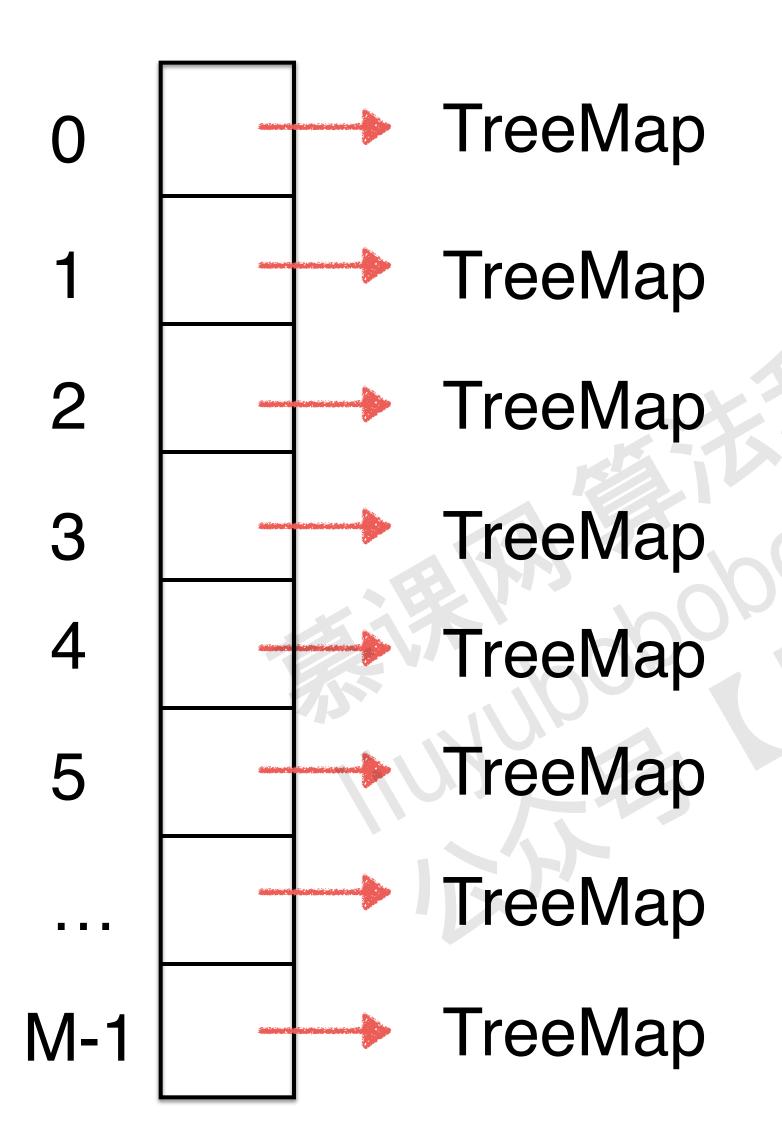
# 哈希冲突的处理 链地址法



# 哈希冲突的处理链地址法



# 哈希冲突的处理链地地法



HashMap 就是一个 TreeMap 数组

HashSet 就是一个 TreeSet 数组

Java8之前,每一个位置对应一个链表

Java8开始,当哈希冲突达到一定程度

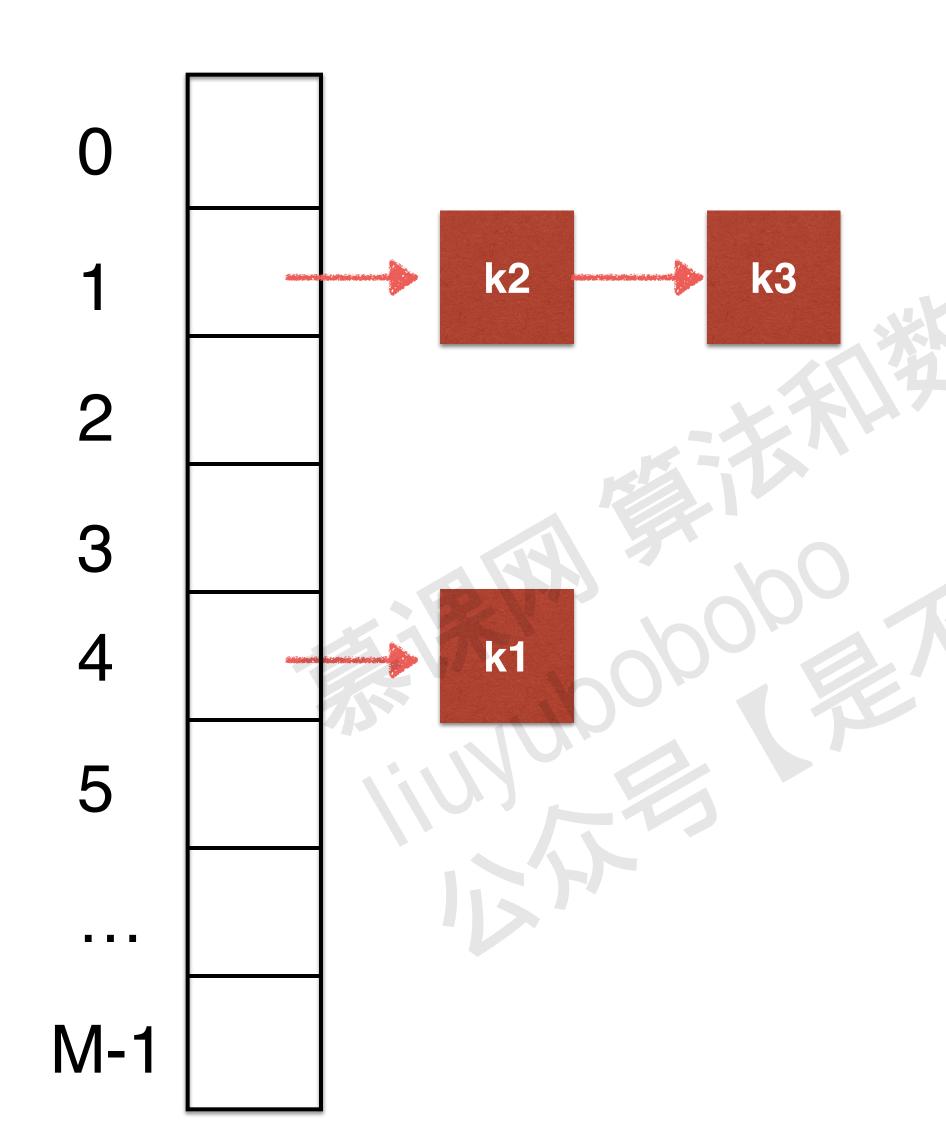
每一个位置从链表转成红黑树

# 实现属于我们自己的哈希表

# 实践:实现基于链地址法的哈希表

# 哈希表的动态空间处理

#### 哈希表链地址法



总共有M个地址

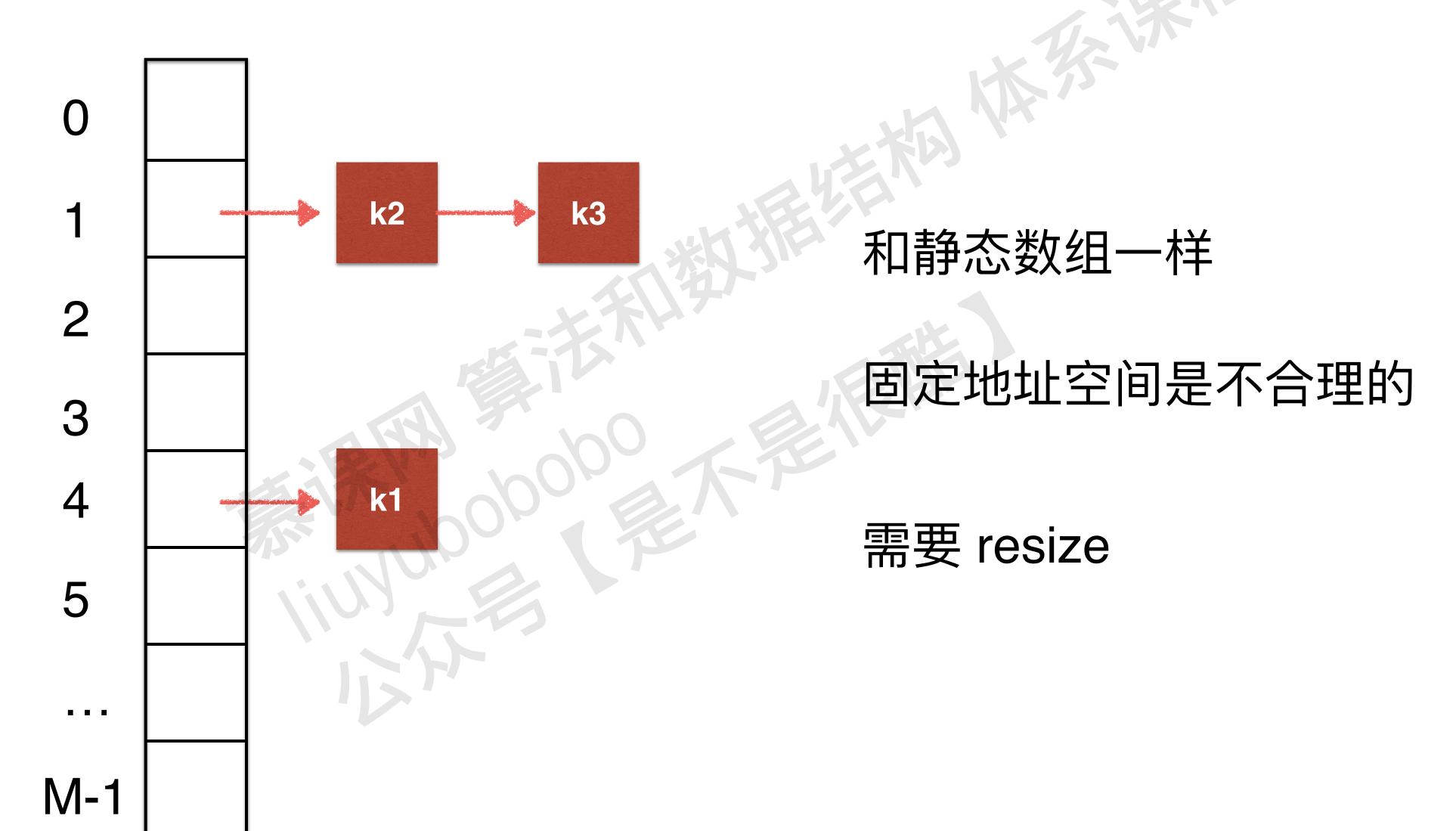
如果放入哈希表的元素为N

如果每个地址是链表: O(N/M)

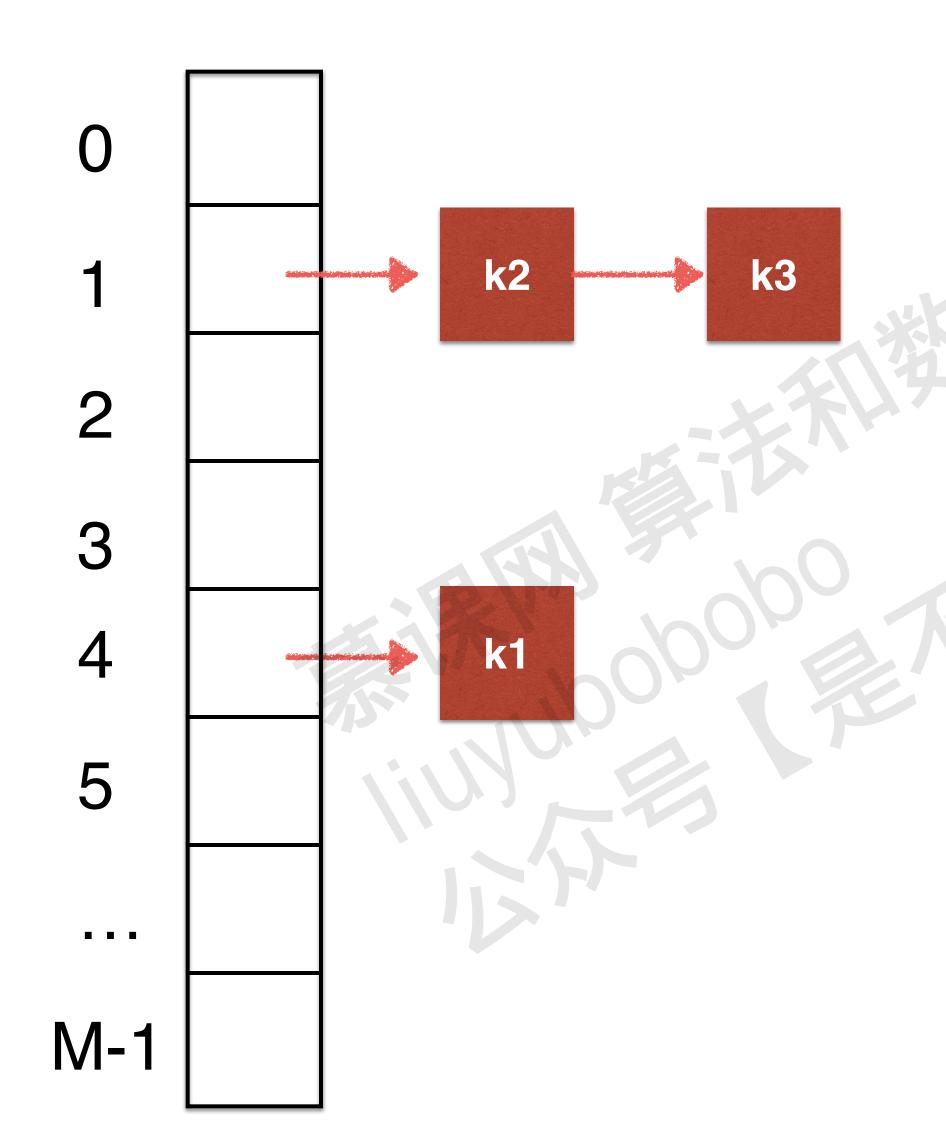
如果每个地址是平衡树: O(log(N/M))

说好的O(1)呢?

#### 哈希表链地址法



#### 哈希表的动态空间处理



平均每个地址承载的元素多过一定程度,即扩容

N/M>= upperTol

平均每个地址承载的元素少过一定程度,即缩容

N / M < lowerTol



实践:哈希表的动态空间处理

# 哈希表的复杂度分析

#### 哈希表的复杂度分析

回忆动态数组的均摊复杂度分析 平均复杂度 O(1)

对于哈希表来说,元素数从 N 增加到 upperTol \* N; 地址空间增倍

平均复杂度 O(1)

#### 哈希表的复杂度分析

对于哈希表来说,元素数从 N 增加到 upperTol \* N; 地址空间增倍

平均复杂度 O(1)

每个操作在O(lowerTol) ~ O(upperTol)

**→** O(1)

缩容同理

#### 更复杂的动态空间处理方法

扩容 M -> 2\*M

扩容 2\*M 不是素数

解决方案

lwr	upr	% err	prime
2 <sup>5</sup>	$2^{6}$	10.416667	53
$2^{6}$	$2^{7}$	1.041667	97
27	$2^{8}$	0.520833	193
2 <sup>8</sup>	$2^{9}$	1.302083	389
29	$2^{10}$	0.130208	769
$2^{10}$	$2^{11}$	0.455729	1543
$2^{11}$	$2^{12}$	0.227865	3079
$2^{12}$	$2^{13}$	0.113932	6151
$2^{13}$	$2^{14}$	0.008138	12289
$2^{14}$	$2^{15}$	0.069173	24593
$2^{15}$	$2^{16}$	0.010173	49157
$2^{16}$	$2^{17}$	0.013224	98317
$2^{17}$	$2^{18}$	0.002543	196613
$2^{18}$	$2^{19}$	0.006358	393241
$2^{19}$	$2^{20}$	0.000127	786433
$2^{20}$	$2^{21}$	0.000318	1572869
$2^{21}$	$2^{22}$	0.000350	3145739
$2^{22}$	$2^{23}$	0.000207	6291469
$2^{23}$	$2^{24}$	0.000040	12582917
$2^{24}$	$2^{25}$	0.000075	25165843
$2^{25}$	$2^{26}$	0.000010	50331653
$2^{26}$	$2^{27}$	0.000023	100663319
$2^{27}$	$2^{28}$	0.000009	201326611
$2^{28}$	$2^{29}$	0.000001	402653189
$2^{29}$	$2^{30}$	0.000011	805306457
$2^{30}$	$2^{31}$	0.000000	1610612741



#### 哈希表

哈希表:均摊复杂度为O(1)

牺牲了什么?

顺序性

集合,映射

有序集合,有序映射

平衡树

无序集合, 无序映射

哈希表

### 我们的哈希表的bug (=)

public class HashTable<K, V> {

不要求Comparable

private TreeMap<K, V>[] hashtable;

要求Comparable

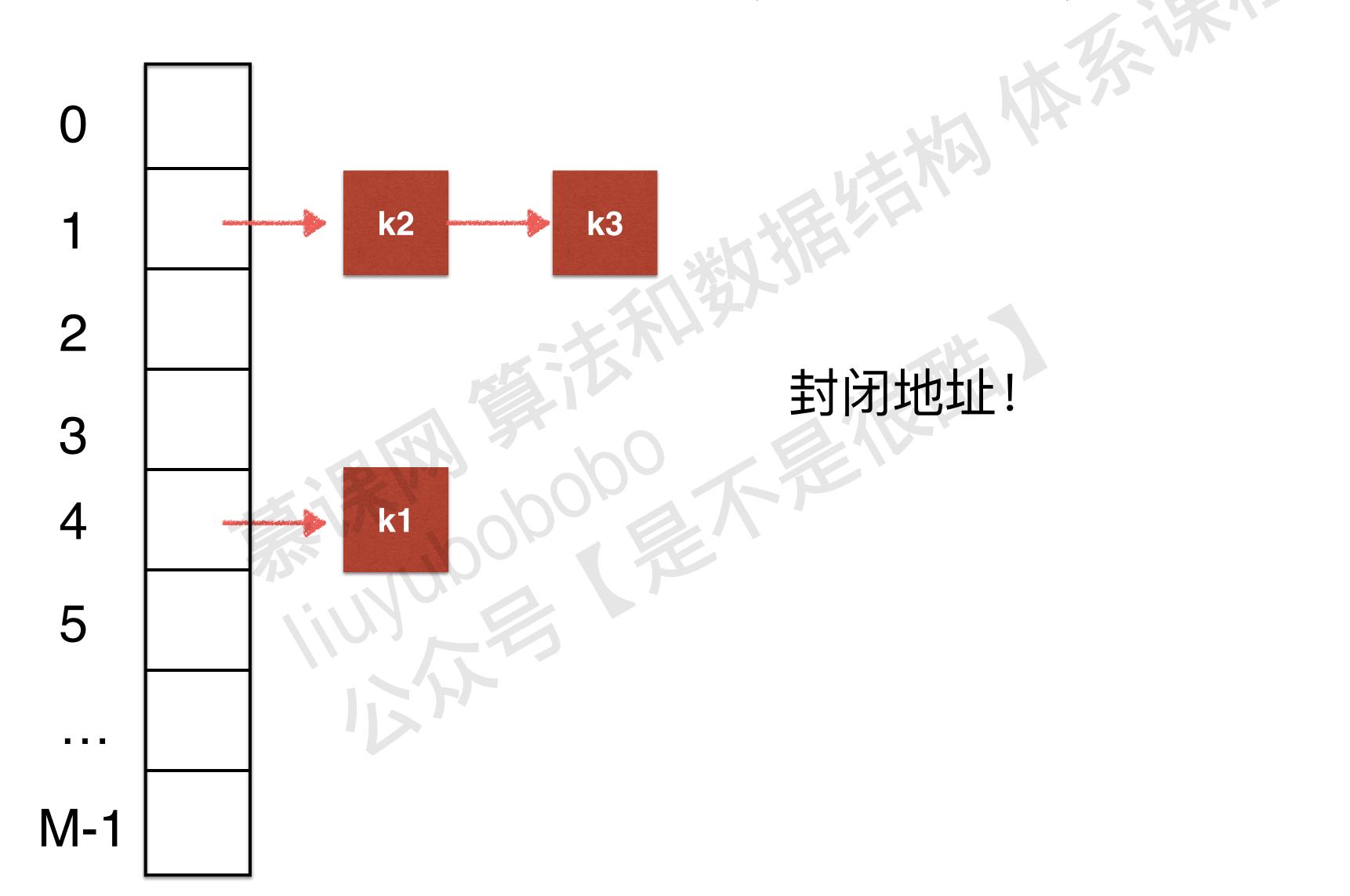
Java8之前,每一个位置对应一个链表

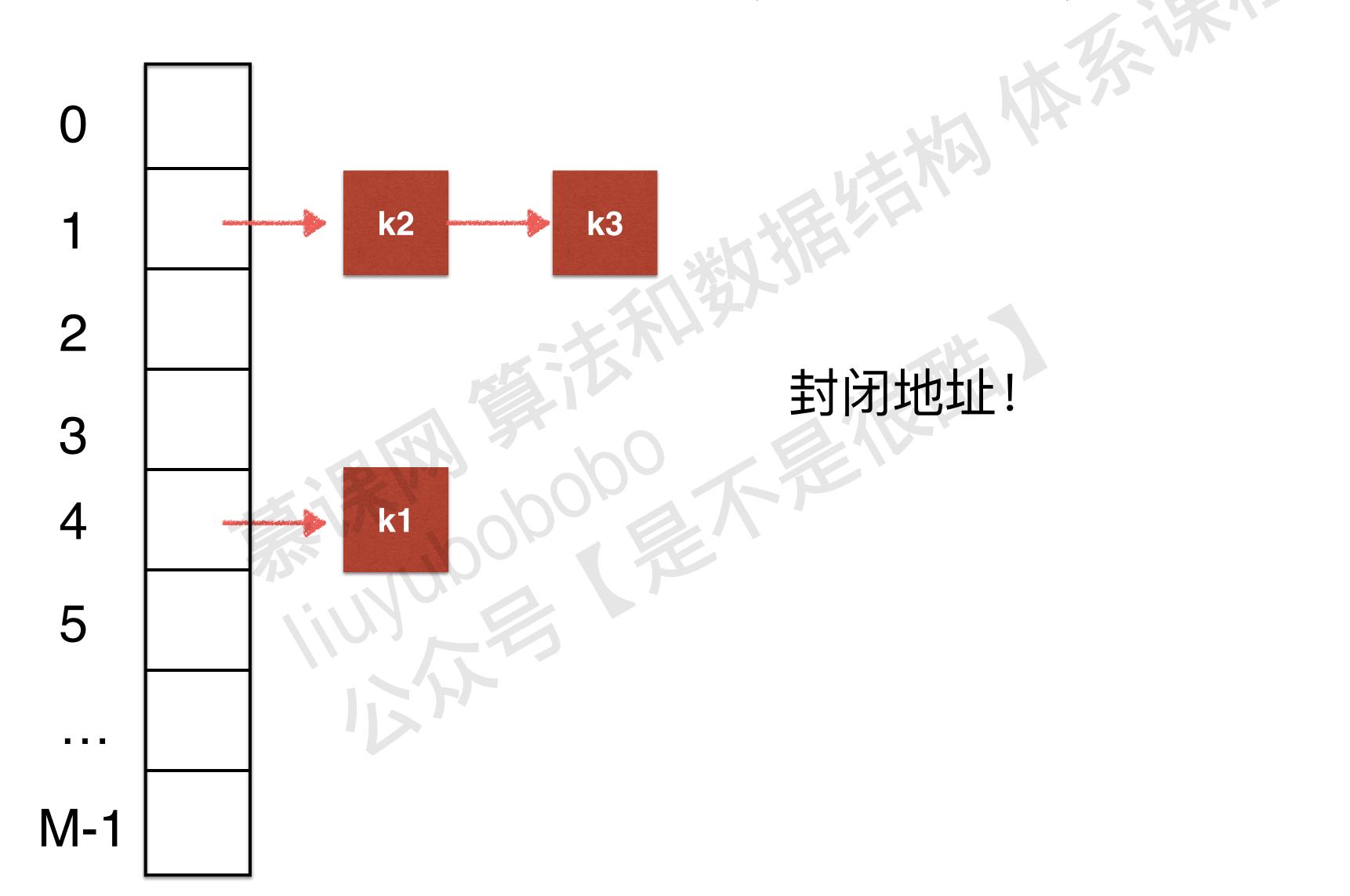
矛盾!

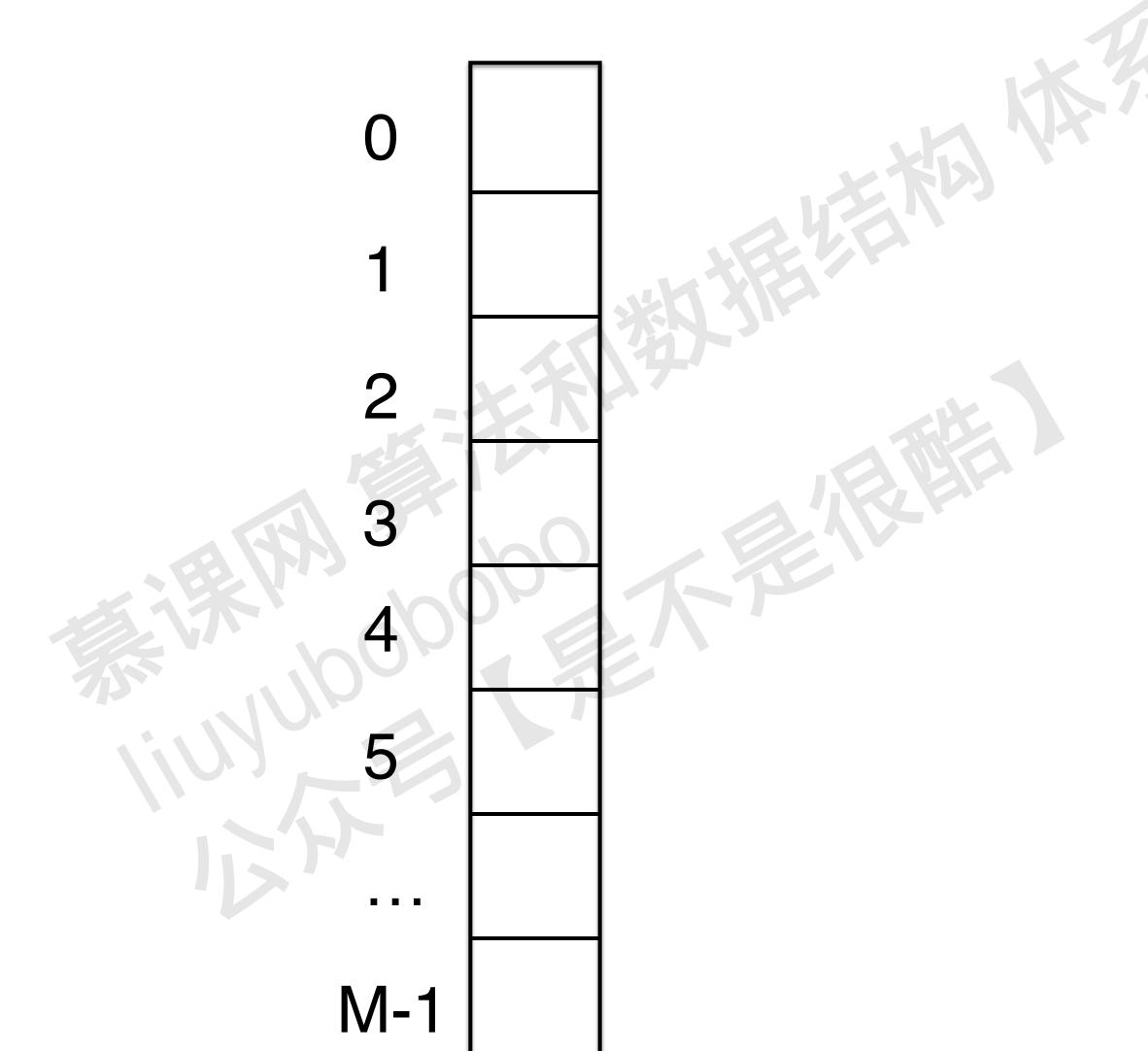
Java8开始,当哈希冲突达到一定程度

每一个位置从链表转成红黑树

# 更多哈希冲突的处理方法

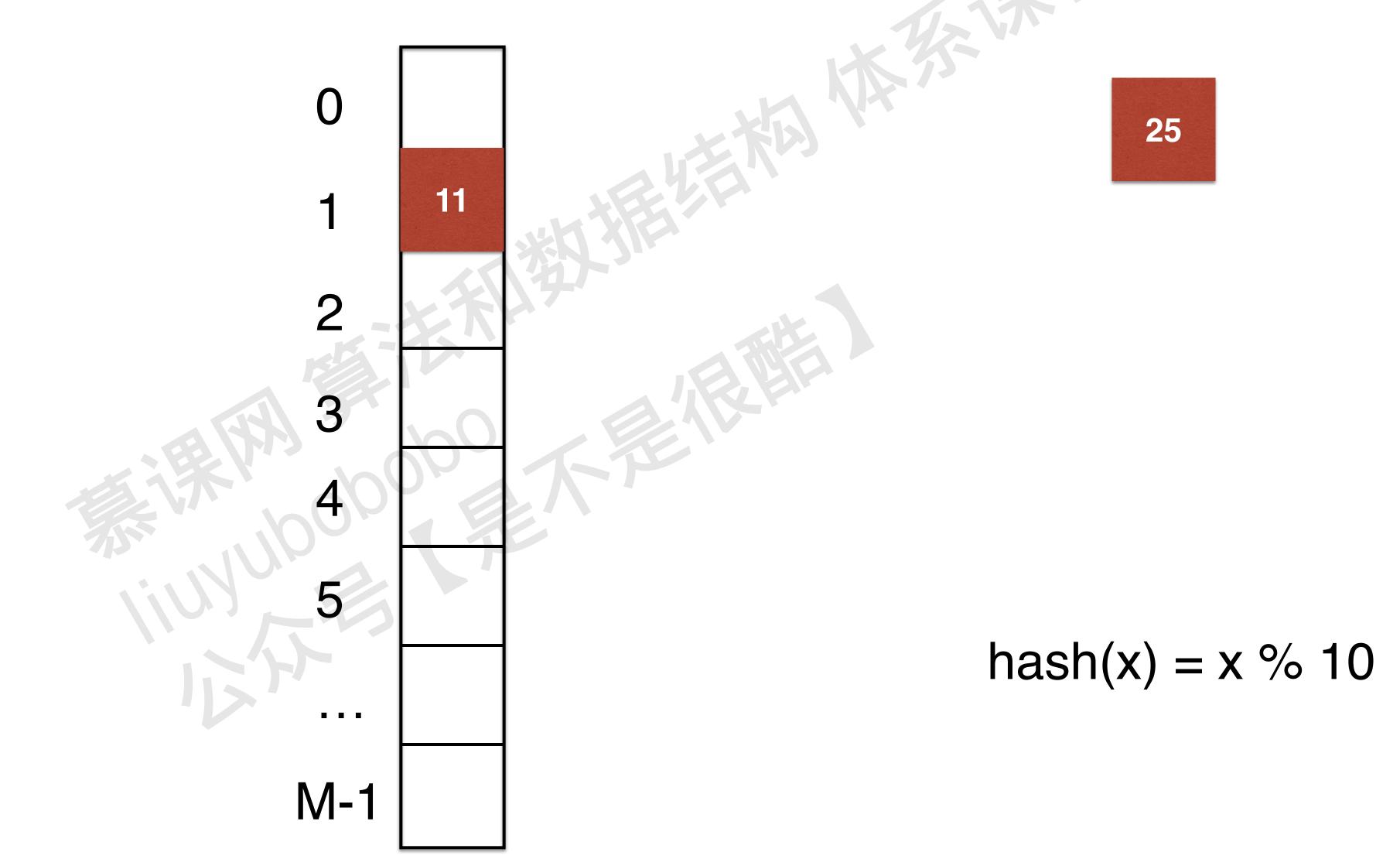


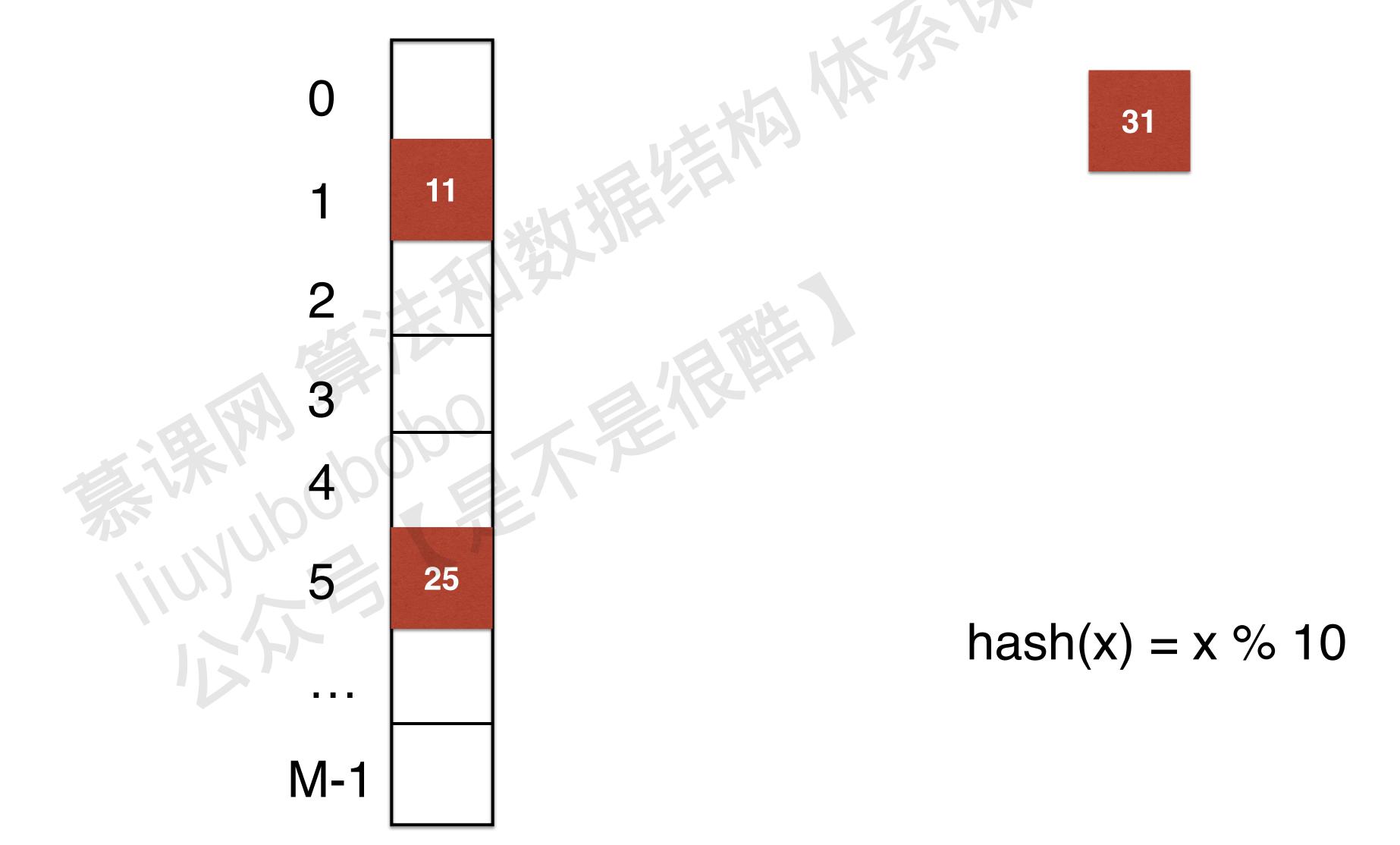


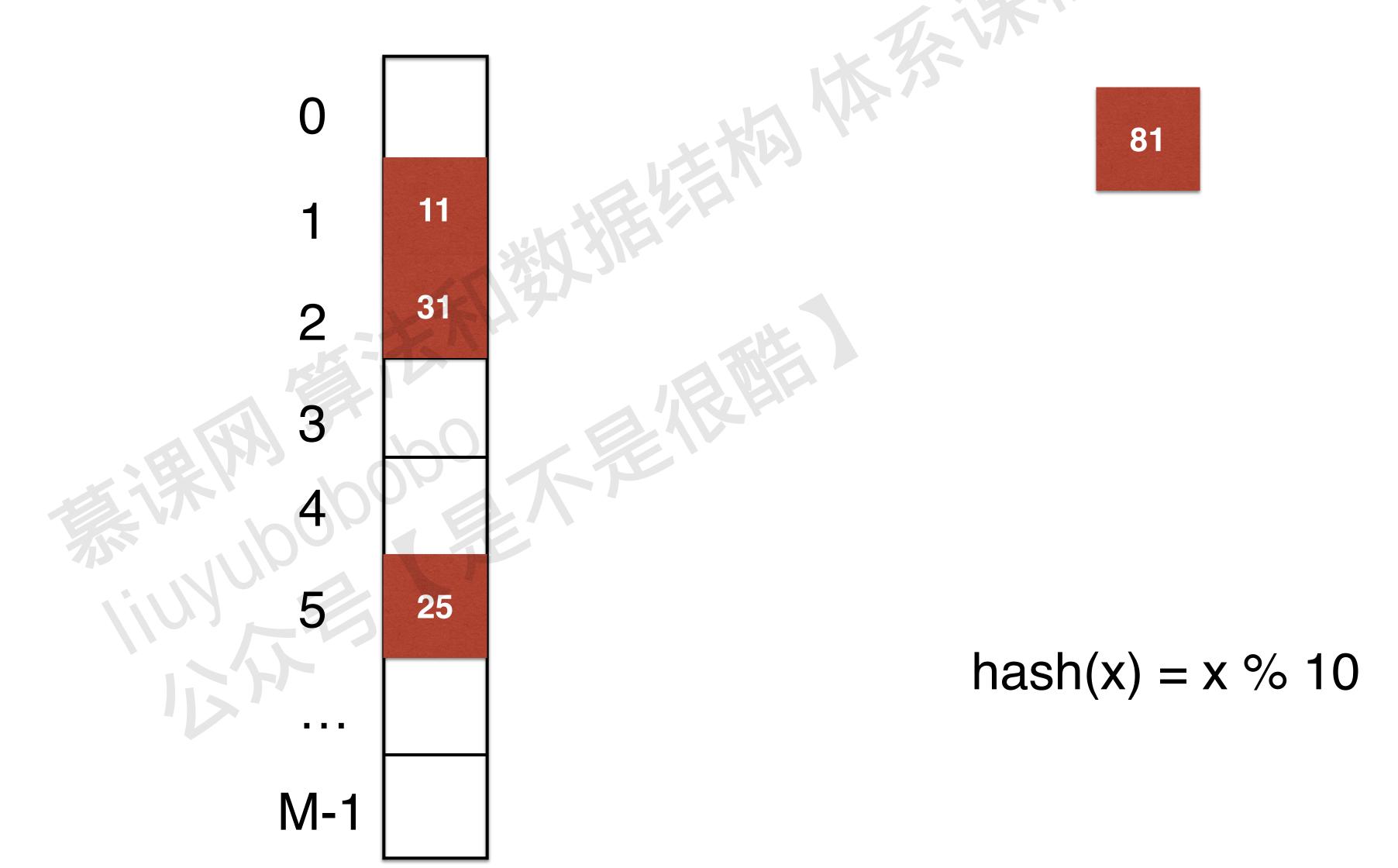


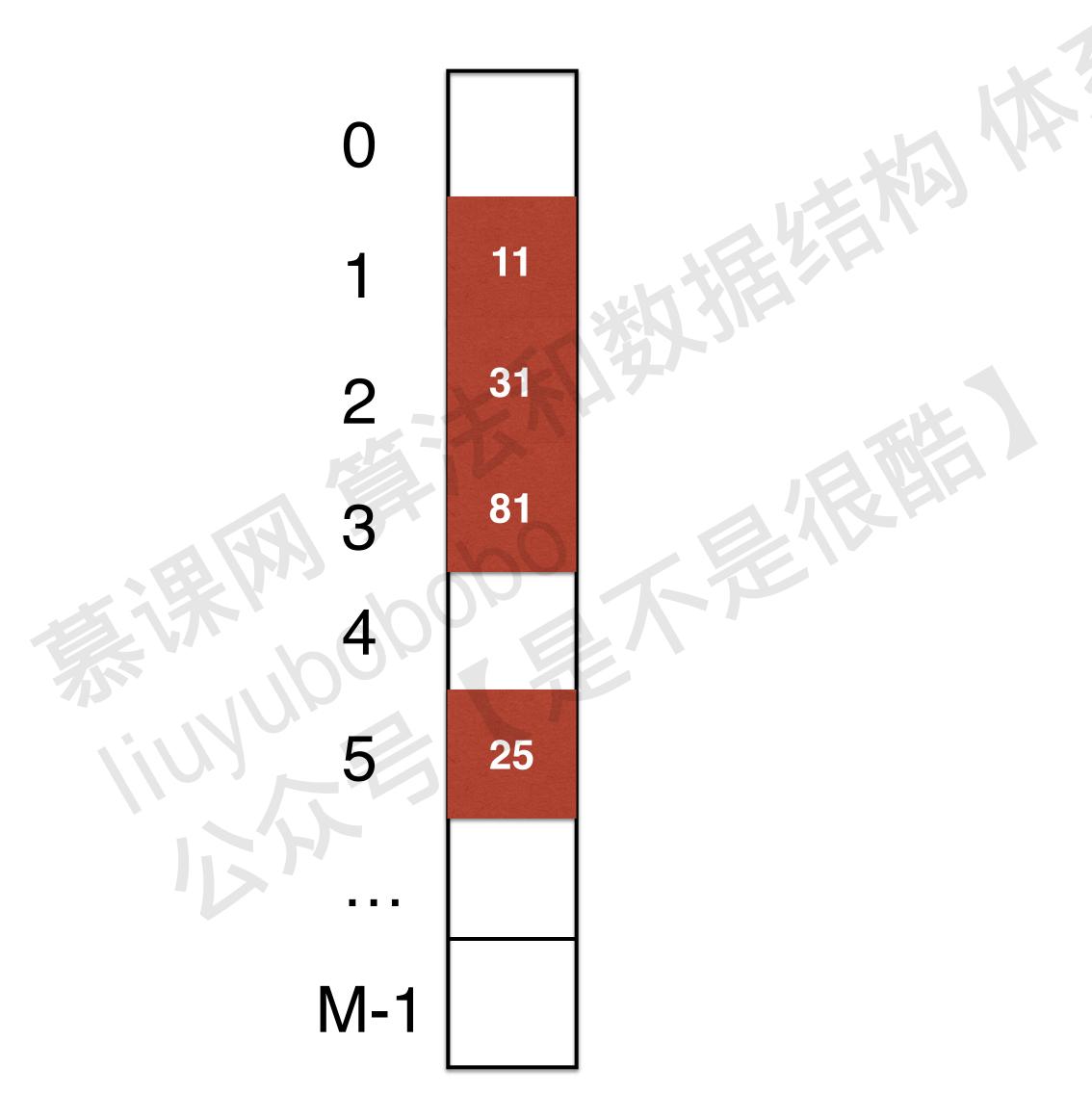
11

hash(x) = x % 10





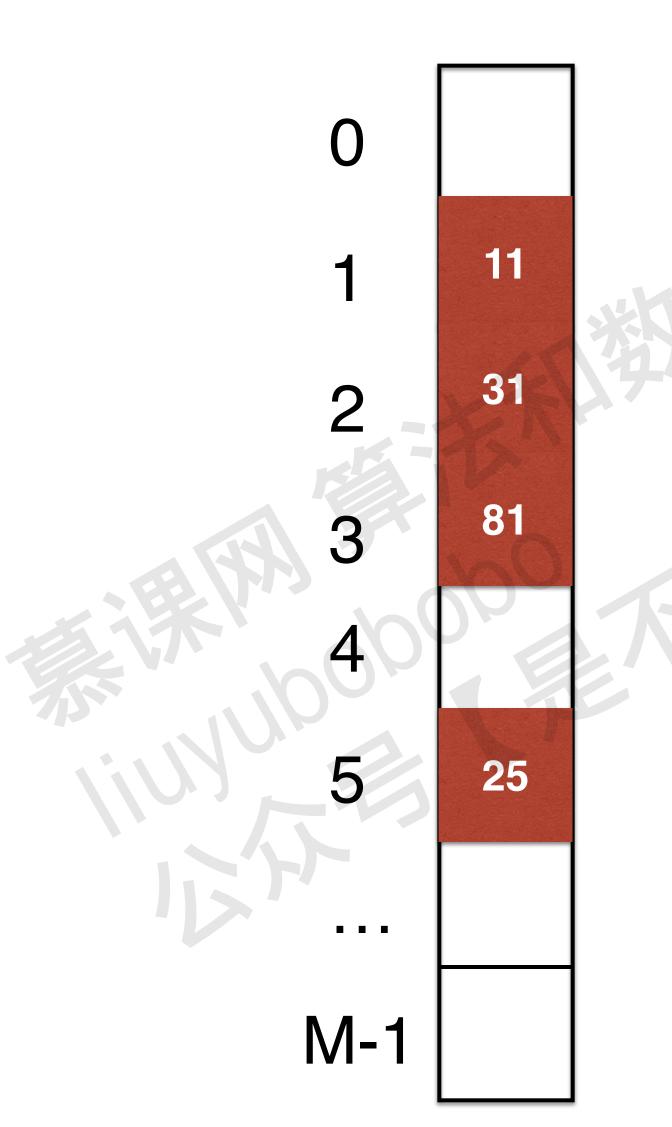




线性探测

遇到哈希冲突 + 1

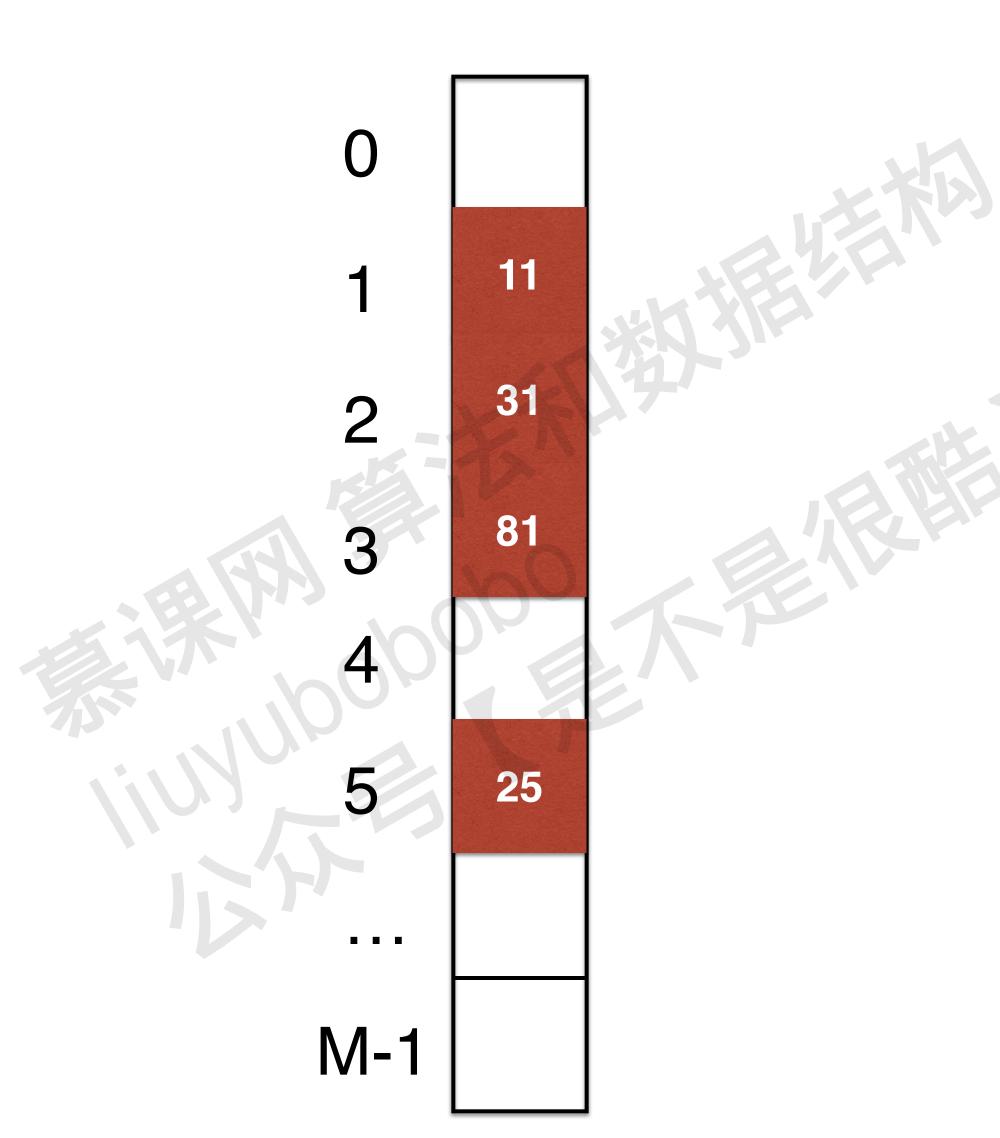
hash(x) = x % 10



平方探测

遇到哈希冲突

$$hash(x) = x \% 10$$



二次哈希

遇到哈希冲突

+ hash2(key)

hash(x) = x % 10

#### 更多哈希冲突的处理方法

再哈希法 Rehashing

Coalesced Hashing

综合了 Seperate Chaining 和 Open Addressing

#### 其他

欢迎大家关注我的个人公众号:是不是很酷



## 算法与数据结构体系课程

liuyubobobo