

# 哈希表

@M了个J

<https://github.com/CoderMJLee>

<http://cnblogs.com/mjios>

码拉松



实力IT教育 www.520it.com

# TreeMap分析

- 时间复杂度 (平均)
  - 添加、删除、搜索:  $O(\log n)$
- 特点
  - Key 必须具备可比较性
  - 元素的分布是有顺序的
- 在实际应用中, 很多时候的需求
  - Map 中存储的元素不需要讲究顺序
  - Map 中的 Key 不需要具备可比较性
- 不考虑顺序、不考虑 Key 的可比较性, Map 有更好的实现方案, 平均时间复杂度可以达到  $O(1)$ 
  - 那就是采取[哈希表](#)来实现 Map

# 需求

- 设计一个写字楼通讯录，存放所有公司的通讯信息
- 座机号码作为 key（假设座机号码最长是 8 位），公司详情（名称、地址等）作为 value
- 添加、删除、搜索的时间复杂度要求是  $O(1)$

```
private Company[] companies = new Company[100000000];
public void add(int phone, Company company) {
    companies[phone] = company;
}
public void remove(int phone) {
    companies[phone] = null;
}
public Company get(int phone) {
    return companies[phone];
}
```

- 存在什么问题？
- 空间复杂度非常大
- 空间使用率极其低，非常浪费内存空间
- 其实数组 `companies` 就是一个哈希表

索引	数据
0	
1	
...	
40089008	小码哥
...	
68485438	大码哥
...	
99999999	

# 哈希表 (Hash Table)

■ 哈希表也叫做散列表 (hash 有“剁碎”的意思)

■ 它是如何实现高效处理数据的?

□ `put("Jack", 666);`

□ `put("Rose", 777);`

□ `put("Kate", 888);`

■ 添加、搜索、删除的流程都是类似的

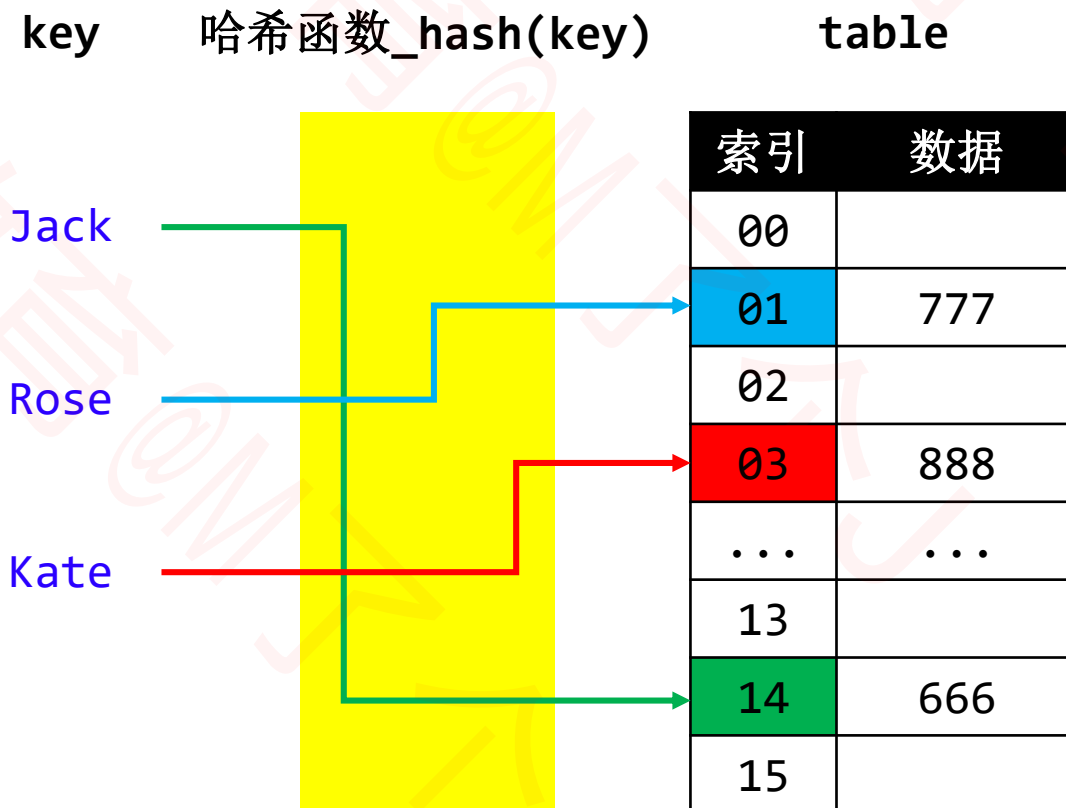
1. 利用哈希函数生成 key 对应的 index 【 $O(1)$ 】

2. 根据 index 操作定位数组元素 【 $O(1)$ 】

■ 哈希表是“空间换时间”的典型应用

■ 哈希函数, 也叫做散列函数

■ 哈希表内部的数组元素, 很多地方也叫 Bucket (桶), 整个数组叫 Buckets 或者 Bucket Array



# 哈希冲突 (Hash Collision)

■ 哈希冲突也叫做哈希碰撞

□ 2 个不同的 key, 经过哈希函数计算出相同的结果

□  $\text{key1} \neq \text{key2}$ ,  $\text{hash}(\text{key1}) = \text{hash}(\text{key2})$

■ 解决哈希冲突的常见方法

1. 开放定址法 (Open Addressing)

✓ 按照一定规则向其他地址探测, 直到遇到空桶

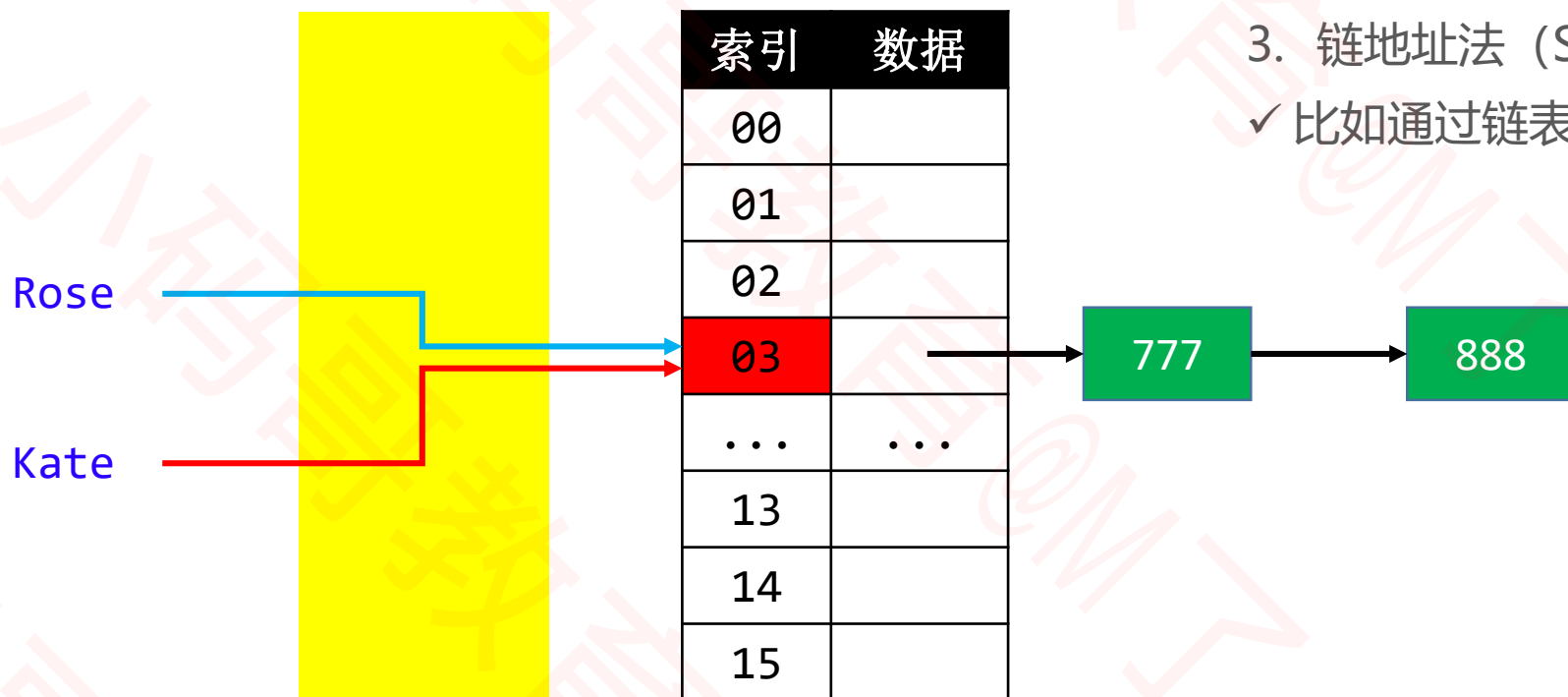
2. 再哈希法 (Re-Hashing)

✓ 设计多个哈希函数

3. 链地址法 (Separate Chaining)

✓ 比如通过链表将同一index的元素串起来

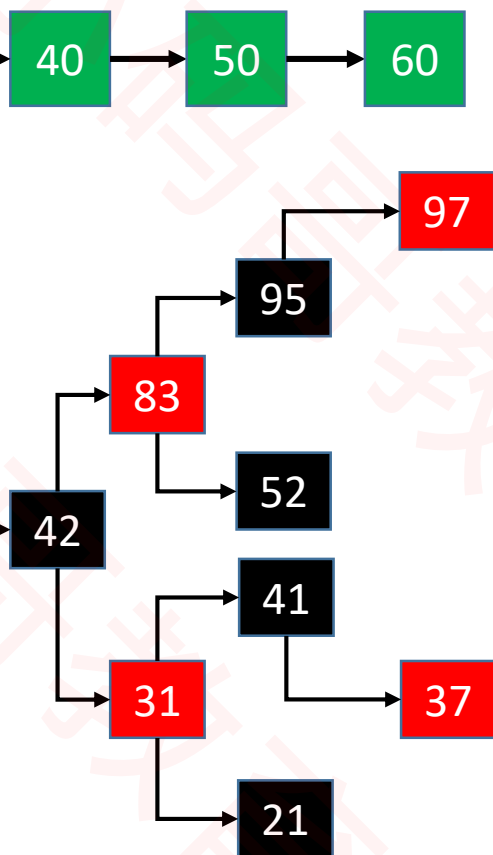
key      哈希函数\_hash(key)      table



# JDK1.8的哈希冲突解决方案

table

索引	数据
00	
01	
02	
03	
...	...
13	
14	
15	



- 默认使用单向链表将元素串起来
- 当单向链表的节点数量大于 8 时，将转为红黑树来存储元素
- 在调整容量时，如果树节点数量小于 6 时，又会转为单向链表
- JDK1.8中的哈希表是使用链表+红黑树解决哈希冲突
- 思考：这里为什么使用单链表？
  - 每次都是从头节点开始遍历
  - 单向链表比双向链表少一个指针，可以节省内存空间

■ 哈希表中哈希函数的实现步骤大概如下

1. 先生成 **key 的哈希值** (必须是**整数**)
2. 再让 **key 的哈希值**跟**数组的大小**进行相关运算, 生成一个**索引值**

```
public int hash(Object key) {  
    return hash_code(key) % table.length;  
}
```

■ 为了提高效率, 可以使用 **&** 位运算取代 **%** 运算【前提: 将数组的长度设计为 **2 的幂** ( $2^n$ )】

```
public int hash(Object key) {  
    return hash_code(key) & (table.length - 1);  
}
```

1100 1010	1011 1100
& 1111	& 1111
1010	1100

■ 良好的哈希函数

□ 让哈希值更加均匀分布 → 减少哈希冲突次数 → 提升哈希表的性能

# 如何生成key的哈希值

- key 的常见种类可能有
  - 整数、浮点数、字符串、自定义对象
  - 不同种类的 key，哈希值的生成方式不一样，但目标是一致的
  - ✓ 尽量让每个 key 的哈希值是唯一的
  - ✓ 尽量让 key 的所有信息参与运算

## ■ 整数

- 整数值当做哈希值
- 比如 10 的哈希值就是 10

```
public static int hashCode(int value) {  
    return value;  
}
```

## ■ 浮点数

- 将存储的二进制格式转为整数值

```
public static int hashCode(float value) {  
    return floatToIntBits(value);  
}
```



# Long和Double的哈希值

```
public static int hashCode(long value) {  
    return (int)(value ^ (value >>> 32));  
}
```

```
public static int hashCode(double value) {  
    long bits = doubleToLongBits(value);  
    return (int)(bits ^ (bits >>> 32));  
}
```

■ >>> 和 ^ 的作用是？

□ 高32bit 和 低32bit 混合计算出 32bit 的哈希值

□ 充分利用所有信息计算出哈希值

value	1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1011 0110 0011 1001 0110 1111 1100 1010
value >>> 32	0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111
value ^ (value >>> 32)	1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 0100 1001 1100 0110 1001 0000 0011 0101

# 字符串的哈希值

■ 整数 5489 其实就是  $5 * 10^3 + 4 * 10^2 + 8 * 10^1 + 9 * 10^0$

■ 字符串是由若干个字符组成的

□ 比如字符串 jack，由 j、a、c、k 四个字符组成（字符的本质就是一个整数）

□ 因此，jack 的哈希值可以表示为  $j * n^3 + a * n^2 + c * n^1 + k * n^0$ ，等价于  $[(j * n + a) * n + c] * n + k$

□ 在JDK中，乘数 n 为 31，为什么使用 31？

✓ 31 是一个奇素数，JVM会将  $31 * i$  优化成  $(i \ll 5) - i$

```
String string = "jack";
int hashCode = 0;
int len = string.length();
for (int i = 0; i < len; i++) {
    char c = string.charAt(i);
    hashCode = 31 * hashCode + c;
}
```

# 自定义对象的哈希值

```
public class Person {  
    private int age;  
    private float height;  
    private String name;  
    private Car car;  
  
    @Override  
    public int hashCode() {  
        int hash = Integer.hashCode(age);  
        hash = 31 * hash + Float.hashCode(height);  
        hash = 31 * hash + name.hashCode();  
        return hash;  
    }  
  
    @Override  
    public boolean equals(Object obj) {  
        if (obj == null) return false;  
        if (obj == this) return true;  
        if (!(obj instanceof Person)) return false;  
        Person person = (Person) obj;  
        return person.age == age && person.height == height  
            && valueEquals(person.name, name)  
            && valueEquals(person.car, car);  
    }  
  
    private boolean valueEquals(Object v1, Object v2) {  
        return v1 == null ? v2 == null : v1.equals(v2);  
    }  
}
```

## ■ 思考几个问题

□ 哈希值太大，整型溢出怎么办？

✓ 不用作任何处理

□ 能不能不重写hashCode方法

✓ 可能会导致 2 个equals的对象同时存在哈希表中

# 扰动计算

```
private int hash(K key) {  
    if (key == null) return 0;  
    int h = key.hashCode();  
    return (h ^ (h >>> 16)) & (table.length - 1);  
}
```

# 装填因子

- 装填因子 (Load Factor) : 已使用的桶数量 / 哈希表桶数组长度
- 装填因子控制在 0.75 以内, 效率会比较高

# LinkedHashMap

- 在HashMap的基础上维护元素的添加顺序，使得遍历的结果是遵从添加顺序的