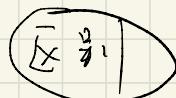




HashMap → HashTable 的 Map 接口实现

<key, value>

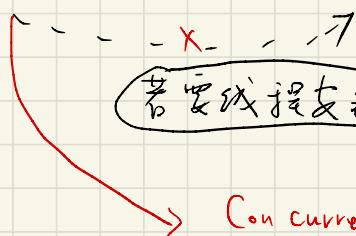
- ① null 不可为 key, value
- ② 线程不安全



- null 不可为 key
- 线程不安全

HashTable 几乎同一处

若要线程安全



ConcurrentHashMap

JDK 1.8 之后

HashMap

链表 数组  
+  
Hash冲突 链表

<key, value>

HashCode(key)

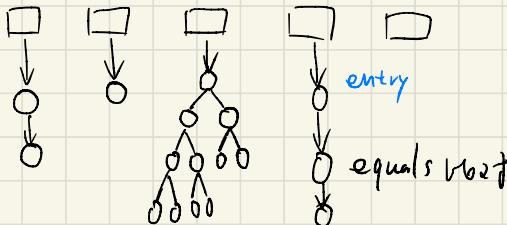
entry

equalsObject

不同的 key hash 值

有可能相等

JDK 1.8 之后



链表长度 > 8

红黑树

Load Factor (0, 1)  $0 \rightarrow \text{疏}$  数组利用率低  
 $1 \rightarrow \text{密}$  查找慢

合理值 (0.75f)

threshold = capacity \* loadFactor

if (size >= threshold)  $\rightarrow$  扩容

size <k, v> 的数量

capacity 来自的容量  $\swarrow$  default = 16  $\searrow$   $2^n$   
第一没扩容 = 64

### 1. 计算 <k, v> 中 key 对应桶的 Index

① 计算  $h = \text{key.hashCode()}$

② 高位运算  $h \wedge (h \gg 16)$

③ 取模运算  $h \& (n-1)$

### 2. put 方法

① 判断数组是否未初始化  $\rightarrow \text{resize}()$

②  $\text{table}[i] = \text{null}$   $\xrightarrow{\checkmark}$  直接添加新结点  
 $\xrightarrow{\text{X}}$

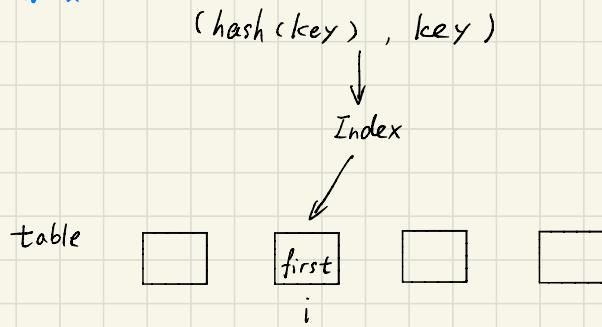
③ key 与  $\text{table}[i]$  第一个元素一致 ( $\text{hashCode}$ ,  $\text{if equals}$ )  $\xrightarrow{\checkmark}$  覆盖 value

④  $\text{table}[i]$  instanceof  $\text{treeNode}$   $\xrightarrow{\checkmark}$  插入  $\langle \text{key}, \text{value} \rangle$   
 $\xrightarrow{\text{X}}$

⑤  $\text{List Node.size}() \geq 8$   $\xrightarrow{\checkmark}$  红黑树  $\rightarrow$  插入  $\langle \text{key}, \text{value} \rangle$   
 $\xrightarrow{\text{X}}$  链表  $\rightarrow$  插入  $\langle \text{key}, \text{value} \rangle$  || 覆盖 value

⑥  $\langle \text{key}, \text{value} \rangle.\text{size} \geq \text{threshold} \rightarrow \text{resize}()$

### 3. get 方法



- ①  $\text{table}[i] = \text{null} \rightarrow \text{null}$
- ②  $\begin{cases} \text{first}.hash == \text{hash} \\ \& \& \\ \text{first}.key == \text{key} \\ \& \& \\ \text{key} != \text{null} \\ \& \& \end{cases}$
- ③  $\text{key.equals(first.key)}$
- ④  $\text{treeNode} \rightarrow \text{get}$

### 4. resize 方法

JDK 1.7

- ① 判断旧 Entry 数组是否达到  $2^{30}$  容量  $\rightarrow$  改阈值为  $2^{31}-1$
- ② 初始化一个新的 Entry 数组
- ③ 数据转移  $\longrightarrow$
- ④ table 引用该 Entry 数组
- ⑤ 修改阈值

```

for (int i=0; i < src.length; i++) {
    Entry<K,V> e = src[i];
    do {
        Entry<K,V> next = e.next;
        e.next = table[index];
        table[i] = e;
        e = next;
    } while (e != null)
}

```

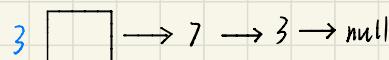


Key = 3, 7, 5



$$2 \times 0.75 = 1$$

扩容  $\lll 1$



## 初始化

```
Map<Integer, String> map = new HashMap<>(10);
```

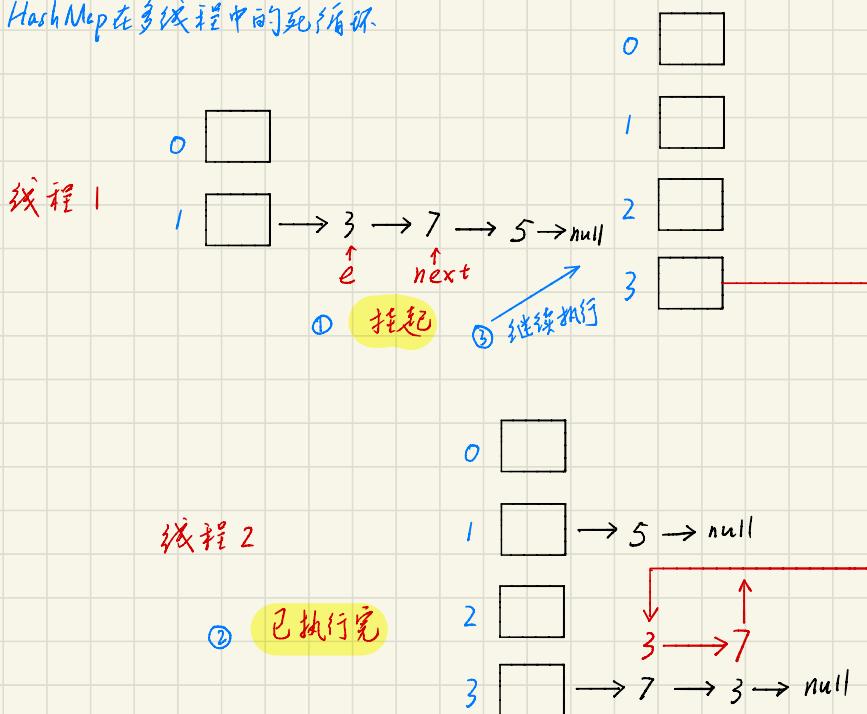
元素存储的 Index 是用 hash % mod > capacity 计算得到

↓ 请把 >> 语运算

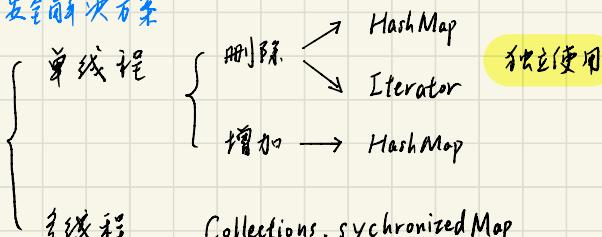
hash % 2<sup>N-1</sup>

输入的 capacity 会被转化为最小的 2<sup>N</sup>

HashMap 在多线程中的死循环



线程安全解决方案



# 多线程编程

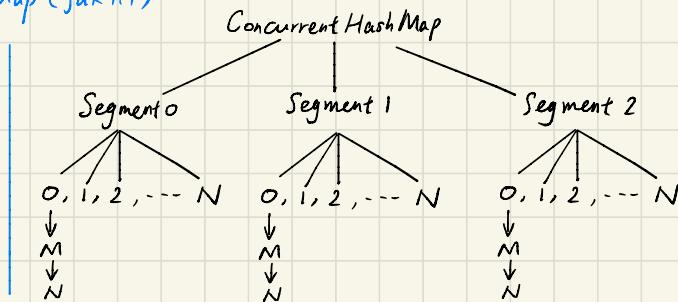
原子性 (互斥性)	锁 <span style="background-color: yellow; border-radius: 50%; padding: 2px 10px; display: inline-block;">lock</span> 轻量锁 (几句) 同步方法或同步代码块 <span style="background-color: yellow; border-radius: 50%; padding: 2px 10px; display: inline-block;">synchronized</span> 重量锁 (代码块)
-----------	--

i++ 非原子操作, CPU级别的 CAS

可见性 volatile 关键字

顺序性	{ volatile, lock, synchronized JVM的 <span style="background-color: yellow; border-radius: 50%; padding: 2px 10px; display: inline-block;">happens-before</span> , 当两个操作可以通过该原则隐式推导出来
-----	---

## ConcurrentHashMap (jdk1.7)



同步方式 { 读: 获取 key 所属 Segment 的锁 lock  
volatile 开销太大  
UNSAFE.getObjectVolatile ConcurrentHashMap }

写: 获取  $\langle \text{key}, \text{value} \rangle$  属于 Segment 的锁 { lock ✗ 失败会挂起  
自旋锁 ✓ for (int i=0; i < retry) { try Lock 语句 } }

占用 CPU 资源较多, 自旋次数超过阈值采用自旋锁

key 键丢失修改重置

## size 操作

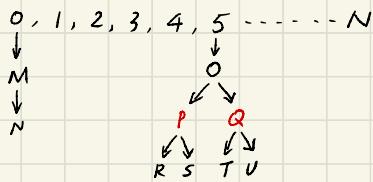
每个 Segment 计算 3 次 size ( $\text{long modCount}$ )

↓ 有更新

加锁计算

## ConcurrentHashMap (jdk 1.8)

### ConcurrentHashMap



1. ①步方式

put	{	key对应的数组为 null → CAS设置新值
	! null → synchronized 申请锁	
get	{	数组被 volatile 修饰
	每个元素是 Node, 而非 HashEntry (1.7)	