# 第9讲 | 对比Hashtable、HashMap、TreeMap有什么不同?

2018-05-24 杨晓峰

Java核心技术36讲 进入课程>



讲述:黄洲君

时长 12:16 大小 5.62M



Map 是广义 Java 集合框架中的另外一部分,HashMap 作为框架中使用频率最高的类型之一,它本身以及相关类型自然也是面试考察的热点。

今天我要问你的问题是,对比 Hashtable、HashMap、TreeMap 有什么不同?谈谈你对 HashMap 的掌握。

# 典型回答

Hashtable、HashMap、TreeMap 都是最常见的一些 Map 实现,是以**键值对**的形式存储和操作数据的容器类型。

Hashtable 是早期 Java 类库提供的一个哈希表实现,本身是同步的,不支持 null 键和值,由于同步导致的性能开销,所以已经很少被推荐使用。

HashMap 是应用更加广泛的哈希表实现,行为上大致上与 HashTable 一致,主要区别在于 HashMap 不是同步的,支持 null 键和值等。通常情况下,HashMap 进行 put 或者 get 操作,可以达到常数时间的性能,所以**它是绝大部分利用键值对存取场景的首选**,比如,实现一个用户 ID 和用户信息对应的运行时存储结构。

TreeMap 则是基于红黑树的一种提供顺序访问的 Map,和 HashMap 不同,它的 get、put、remove 之类操作都是 O (log(n))的时间复杂度,具体顺序可以由指定的Comparator来决定,或者根据键的自然顺序来判断。

# 考点分析

上面的回答,只是对一些基本特征的简单总结,针对 Map 相关可以扩展的问题很多,从各种数据结构、典型应用场景,到程序设计实现的技术考量,尤其是在 Java 8 里, HashMap 本身发生了非常大的变化,这些都是经常考察的方面。

很多朋友向我反馈,面试官似乎钟爱考察 HashMap 的设计和实现细节,所以今天我会增加相应的源码解读,主要专注于下面几个方面:

理解 Map 相关类似整体结构,尤其是有序数据结构的一些要点。

从源码去分析 HashMap 的设计和实现要点,理解容量、负载因子等,为什么需要这些参数,如何影响 Map 的性能,实践中如何取舍等。

理解树化改造的相关原理和改进原因。

除了典型的代码分析,还有一些有意思的并发相关问题也经常会被提到,如 HashMap 在并发环境可能出现无限循环占用 CPU、size 不准确等诡异的问题。

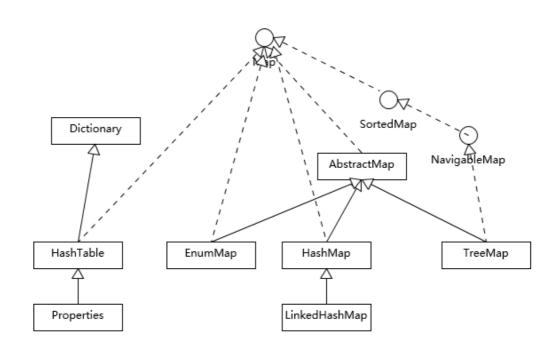
我认为这是一种典型的使用错误,因为 HashMap 明确声明不是线程安全的数据结构,如果忽略这一点,简单用在多线程场景里,难免会出现问题。

理解导致这种错误的原因,也是深入理解并发程序运行的好办法。对于具体发生了什么,你可以参考这篇很久以前的分析,里面甚至提供了示意图,我就不再重复别人写好的内容了。

# 知识扩展

#### 1.Map 整体结构

首先,我们先对 Map 相关类型有个整体了解, Map 虽然通常被包括在 Java 集合框架里,但是其本身并不是狭义上的集合类型(Collection),具体你可以参考下面这个简单类图。



Hashtable 比较特别,作为类似 Vector、Stack 的早期集合相关类型,它是扩展了 Dictionary 类的,类结构上与 HashMap 之类明显不同。

HashMap 等其他 Map 实现则是都扩展了 AbstractMap, 里面包含了通用方法抽象。不同 Map 的用途,从类图结构就能体现出来,设计目的已经体现在不同接口上。

大部分使用 Map 的场景,通常就是放入、访问或者删除,而对顺序没有特别要求, HashMap 在这种情况下基本是最好的选择。**HashMap 的性能表现非常依赖于哈希码的有 效性,请务必掌握 hashCode 和 equals 的一些基本约定**,比如:

equals 相等, hashCode 一定要相等。

重写了 hashCode 也要重写 equals。

hashCode 需要保持一致性,状态改变返回的哈希值仍然要一致。 equals 的对称、反射、传递等特性。

这方面内容网上有很多资料,我就不在这里详细展开了。

针对有序 Map 的分析内容比较有限,我再补充一些,虽然 LinkedHashMap 和 TreeMap 都可以保证某种顺序,但二者还是非常不同的。

LinkedHashMap 通常提供的是遍历顺序符合插入顺序,它的实现是通过为条目(键值对)维护一个双向链表。注意,通过特定构造函数,我们可以创建反映访问顺序的实例,所谓的 put、get、compute 等,都算作"访问"。

这种行为适用于一些特定应用场景,例如,我们构建一个空间占用敏感的资源池,希望可以自动将最不常被访问的对象释放掉,这就可以利用 LinkedHashMap 提供的机制来实现,参考下面的示例:

■ 复制代码

```
1 import java.util.LinkedHashMap;
2 import java.util.Map;
3 public class LinkedHashMapSample {
       public static void main(String[] args) {
           LinkedHashMap<String, String> accessOrderedMap = new LinkedHashMap<String, String
               @Override
               protected boolean removeEldestEntry(Map.Entry<String, String> eldest) { // }
                   return size() > 3;
               }
           };
           accessOrderedMap.put("Project1", "Valhalla");
           accessOrderedMap.put("Project2", "Panama");
           accessOrderedMap.put("Project3", "Loom");
13
           accessOrderedMap.forEach( (k,v) -> {
               System.out.println(k +":" + v);
15
           });
           // 模拟访问
17
           accessOrderedMap.get("Project2");
           accessOrderedMap.get("Project2");
           accessOrderedMap.get("Project3");
20
           System.out.println("Iterate over should be not affected:");
21
           accessOrderedMap.forEach( (k,v) -> {
               System.out.println(k +":" + v);
           });
           // 触发删除
           accessOrderedMap.put("Project4", "Mission Control");
```

对于 TreeMap,它的整体顺序是由键的顺序关系决定的,通过 Comparator 或 Comparable (自然顺序)来决定。

我在上一讲留给你的思考题提到了,构建一个具有优先级的调度系统的问题,其本质就是个典型的优先队列场景,Java 标准库提供了基于二叉堆实现的 PriorityQueue,它们都是依赖于同一种排序机制,当然也包括 TreeMap 的马甲 TreeSet。

类似 hashCode 和 equals 的约定,为了避免模棱两可的情况,自然顺序同样需要符合一个约定,就是 compareTo 的返回值需要和 equals 一致,否则就会出现模棱两可情况。

我们可以分析 TreeMap 的 put 方法实现:

```
■ 复制代码
public V put(K key, V value) {
       Entry<K,V> t = ...
       cmp = k.compareTo(t.key);
       if (cmp < 0)
4
           t = t.left;
       else if (cmp > 0)
           t = t.right;
7
8
       else
           return t.setValue(value);
           // ...
10
11
```

从代码里,你可以看出什么呢? 当我不遵守约定时,两个不符合唯一性(equals)要求的对象被当作是同一个(因为,compareTo 返回 0),这会导致歧义的行为表现。

# 2.HashMap 源码分析

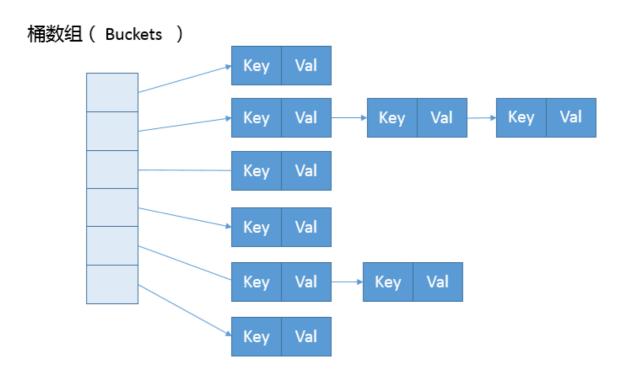
前面提到,HashMap 设计与实现是个非常高频的面试题,所以我会在这进行相对详细的源码解读,主要围绕:

HashMap 内部实现基本点分析。

容量(capacity)和负载系数(load factor)。

树化。

首先,我们来一起看看 HashMap 内部的结构,它可以看作是数组(Node<K,V>[] table)和链表结合组成的复合结构,数组被分为一个个桶(bucket),通过哈希值决定了键值对在这个数组的寻址;哈希值相同的键值对,则以链表形式存储,你可以参考下面的示意图。这里需要注意的是,如果链表大小超过阈值(TREEIFY\_THRESHOLD,8),图中的链表就会被改造为树形结构。



从非拷贝构造函数的实现来看,这个表格(数组)似乎并没有在最初就初始化好,仅仅设置了一些初始值而已。

■ 复制代码

```
public HashMap(int initialCapacity, float loadFactor){
    // ...
this.loadFactor = loadFactor;
this.threshold = tableSizeFor(initialCapacity);
}
```

所以,我们深刻怀疑,HashMap 也许是按照 lazy-load 原则,在首次使用时被初始化(拷贝构造函数除外,我这里仅介绍最通用的场景)。既然如此,我们去看看 put 方法实现,似乎只有一个 putVal 的调用:

```
■复制代码

1 public V put(K key, V value) {
2    return putVal(hash(key), key, value, false, true);
3 }
```

看来主要的密码似乎藏在 putVal 里面,到底有什么秘密呢?为了节省空间,我这里只截取了 putVal 比较关键的几部分。

■ 复制代码

```
1 final V putVal(int hash, K key, V value, boolean onlyIfAbent,
                  boolean evit) {
       Node<K,V>[] tab; Node<K,V> p; int , i;
       if ((tab = table) == null || (n = tab.length) = 0)
 4
           n = (tab = resize()).length;
       if ((p = tab[i = (n - 1) \& hash]) == ull)
 7
           tab[i] = newNode(hash, key, value, nll);
       else {
           // ...
9
           if (binCount >= TREEIFY_THRESHOLD - 1) // -1 for first
10
              treeifyBin(tab, hash);
11
           // ...
12
        }
13
14 }
15
```

从 putVal 方法最初的几行, 我们就可以发现几个有意思的地方:

如果表格是 null, resize 方法会负责初始化它, 这从 tab = resize() 可以看出。
resize 方法兼顾两个职责, 创建初始存储表格, 或者在容量不满足需求的时候, 进行扩容(resize)。

在放置新的键值对的过程中,如果发生下面条件,就会发生扩容。

```
□ if (++size > threshold)
2 resize();

□ ph(码)

□ i = (n - 1) & hash
```

仔细观察哈希值的源头,我们会发现,它并不是 key 本身的 hashCode,而是来自于 HashMap 内部的另外一个 hash 方法。注意,为什么这里需要将高位数据移位到低位进行 异或运算呢?这是因为有些数据计算出的哈希值差异主要在高位,而 HashMap 里的哈希 寻址是忽略容量以上的高位的,那么这种处理就可以有效避免类似情况下的哈希碰撞。

```
1 static final int hash(Object kye) {
2    int h;
3    return (key == null) ? 0 : (h = key.hashCode()) ^ (h >>>16;
4 }

✓
```

我前面提到的链表结构(这里叫 bin ),会在达到一定门限值时,发生树化,我稍后会分析为什么 HashMap 需要对 bin 进行处理。

可以看到, putVal 方法本身逻辑非常集中, 从初始化、扩容到树化, 全部都和它有关, 推荐你阅读源码的时候, 可以参考上面的主要逻辑。

我进一步分析一下身兼多职的 resize 方法,很多朋友都反馈经常被面试官追问它的源码设计。

```
1 final Node<K,V>[] resize() {
       // ...
       else if ((newCap = oldCap << 1) < MAXIMUM CAPACIY &&
                   oldCap >= DEFAULT INITIAL CAPAITY)
           newThr = oldThr << 1; // double there</pre>
       else if (oldThr > 0) // initial capacity was placed in threshold
 7
           newCap = oldThr;
8
9
       else {
           // zero initial threshold signifies using defaultsfults
10
           newCap = DEFAULT_INITIAL_CAPAITY;
11
           newThr = (int)(DEFAULT_LOAD_ATOR* DEFAULT_INITIAL_CAPACITY;
12
       }
13
14
       if (newThr == 0) {
           float ft = (float)newCap * loadFator;
           newThr = (newCap < MAXIMUM CAPACITY && ft < (float)MAXIMUM CAPACITY ?(int)ft : :</pre>
16
17
       threshold = neThr:
       Node<K,V>[] newTab = (Node<K,V>[])new Node[newap];
19
      table = n:
      // 移动到新的数组结构 e 数组结构
22
      }
```

依据 resize 源码,不考虑极端情况(容量理论最大极限由 MAXIMUM\_CAPACITY 指定,数值为 1<<30,也就是 2的 30次方),我们可以归纳为:

门限值等于(负载因子)x(容量),如果构建 HashMap 的时候没有指定它们,那么就是依据相应的默认常量值。

门限通常是以倍数进行调整 (newThr = oldThr << 1), 我前面提到, 根据 putVal 中的逻辑, 当元素个数超过门限大小时,则调整 Map 大小。

扩容后,需要将老的数组中的元素重新放置到新的数组,这是扩容的一个主要开销来源。

### 3. 容量、负载因子和树化

前面我们快速梳理了一下 HashMap 从创建到放入键值对的相关逻辑,现在思考一下,为什么我们需要在乎容量和负载因子呢?

这是因为容量和负载系数决定了可用的桶的数量,空桶太多会浪费空间,如果使用的太满则会严重影响操作的性能。极端情况下,假设只有一个桶,那么它就退化成了链表,完全不能

提供所谓常数时间存的性能。

既然容量和负载因子这么重要,我们在实践中应该如何选择呢?

如果能够知道 HashMap 要存取的键值对数量,可以考虑预先设置合适的容量大小。具体数值我们可以根据扩容发生的条件来做简单预估,根据前面的代码分析,我们知道它需要符合计算条件:

```
■ 复制代码

1 负载因子 * 容量 > 元素数量

2
```

所以,预先设置的容量需要满足,大于"预估元素数量/负载因子",同时它是2的幂数,结论已经非常清晰了。

#### 而对于负载因子,我建议:

如果没有特别需求,不要轻易进行更改,因为 JDK 自身的默认负载因子是非常符合通用场景的需求的。

如果确实需要调整,建议不要设置超过 0.75 的数值,因为会显著增加冲突,降低 HashMap 的性能。

如果使用太小的负载因子,按照上面的公式,预设容量值也进行调整,否则可能会导致更加频繁的扩容,增加无谓的开销,本身访问性能也会受影响。

我们前面提到了树化改造,对应逻辑主要在 putVal 和 treeifyBin 中。

final void treeifyBin(Node<K,V>[] tab, int hash) {
 int n, index; Node<K,V> e;
 if (tab == null || (n = tab.length) < MIN\_TREEIFY\_CAPACITY)
 resize();
 else if ((e = tab[index = (n - 1) & hash]) != null) {
 // 树化改造逻辑
 }
}</pre>

上面是精简过的 treeifyBin 示意,综合这两个方法,树化改造的逻辑就非常清晰了,可以理解为,当 bin 的数量大于 TREEIFY THRESHOLD 时:

如果容量小于 MIN\_TREEIFY\_CAPACITY, 只会进行简单的扩容。如果容量大于 MIN\_TREEIFY\_CAPACITY, 则会进行树化改造。

那么,为什么 HashMap 要树化呢?

本质上这是个安全问题。因为在元素放置过程中,如果一个对象哈希冲突,都被放置到同一个桶里,则会形成一个链表,我们知道链表查询是线性的,会严重影响存取的性能。

而在现实世界,构造哈希冲突的数据并不是非常复杂的事情,恶意代码就可以利用这些数据 大量与服务器端交互,导致服务器端 CPU 大量占用,这就构成了哈希碰撞拒绝服务攻击, 国内一线互联网公司就发生过类似攻击事件。

今天我从 Map 相关的几种实现对比,对各种 Map 进行了分析,讲解了有序集合类型容易混淆的地方,并从源码级别分析了 HashMap 的基本结构,希望对你有所帮助。

# 一课一练

关于今天我们讨论的题目你做到心中有数了吗?留一道思考题给你,解决哈希冲突有哪些典型方法呢?

请你在留言区写写你对这个问题的思考,我会选出经过认真思考的留言,送给你一份学习鼓励金,欢迎你与我一起讨论。

你的朋友是不是也在准备面试呢?你可以"请朋友读",把今天的题目分享给好友,或许你能帮到他。



新版升级:点击「 🍣 请朋友读 」,10位好友免费读,邀请订阅更有现金奖励。

⑥ 版权归极客邦科技所有,未经许可不得传播售卖。 页面已增加防盗追踪,如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 第8讲 | 对比Vector、ArrayList、LinkedList有何区别?

下一篇 第10讲 | 如何保证集合是线程安全的? Concurrent Hash Map如何实现高效地线程安全?

# 精选留言 (72)





**心** 89

解决哈希冲突的常用方法有:

#### 开放定址法

基本思想是: 当关键字key的哈希地址p=H(key)出现冲突时,以p为基础,产生另一个哈希地址p1,如果p1仍然冲突,再以p为基础,产生另一个哈希地址p2,...,直到找出...



凸 10

下,发生冲突时,简单遍历hash表,找到表中下一个空槽,进行元素插入。查找元素时, 找到相应的位置的元素,如果不匹配则进行遍历hash表。

然后就是我们非线性再散列,就是冲突时,再hash,核心思想是,如果产生冲突,产生一 个新的hash值进行寻址,如果还是冲突,则继续。...

展开٧



**心** 156

Hashtable、HashMap、TreeMap心得

三者均实现了Map接口,存储的内容是基于key-value的键值对映射,一个映射不能有重复 的键,一个键最多只能映射一个值。

展开~



**心** 133

感觉每个知识点都很重要,但又点到为止,感觉读完不痛不痒,好像学到什么,但细想又 没掌握什么,希望能够深入一点!

展开٧



amourling

**船** 

提个意见,文章中请不要出现太多似乎,怀疑之类的必须,该是什么就是什么,不确定的 不要拿出来。



**L** 32

总觉得还是不太深,只是每个map的区别。我觉得每个map的实现都能讲出很多问题来, 在面试时也经常碰壁,看完但也没觉得学到什么深入的地方

展开٧



读到最后链表树化刚准备开始飙车,结果突然跳车。树化讲细点更好

作者回复: 感谢反馈, 最近几章篇幅都超标了......只能照顾大多数需求, 抱歉

**Jerry银银** 2018-11-27

**ြ** 13

为什么HashMap要树化?

文章说『本质是个安全问题』,但是导致安全问题的本质其实是性能问题。哈希碰撞频繁,导致链表过长,查询时间陡升,黑客则会利用这个『漏洞』来攻击服务器,让服务器 CPU被大量占用,从而引起了安全问题。而树化(使用红黑树)能将时间复杂度降到... 展开 >

作者回复: 竟然无法反驳, 哈哈

**j.c.** 2018-05-24

凸 10

这是面试必问题。什么时候也能讲讲红黑树的树化具体过程,那个旋转一直没搞懂。另外 treeifyBin这个单词的词面意思是什么?

展开٧



**xinfangke** 2018-05-29

**ம்** 9

老师 如果hashmap中不存在hash冲突 是不是就相当于一个数组结构呢 就不存在链表了呢

作者回复: 我理解是

**陈大麦** 2018-07-28

**1** 8

老师我想问一下,hashmap明明继承了abstractmap,而abstractmap已经实现了map接口,为什么hashmap还要实现map接口呢?



#### 睡骨

**6** 

2018-08-31

希望作者分享源码的时候,最好备注是基于哪个版本的毕竟有些地方不同版本差异较大



### **Darcy**

**6** 5

2018-07-28

equals 的对称、反射、传递等特性。

这里的反射是不是写错了,应该是自反性,对称性,传递性,一致性等等

展开٧



### kevin

凸 4

2018-09-27

看不太懂,讲的还不是不太浅显,既然是面试题,最好不要太浅,但也不要太深,你这个 度掌握的不是很好

作者回复: 嗯, 谢谢指出

4



#### zjh

2018-05-28

**心** 4

受教了,把java集合的源代码掌握了,对java和数据结构的了解都会有很大的提升



#### 代码狂徒

凸 4

2018-05-24

针对负载因子,您所指的存太满会影响性能是指什么?毕竟已经开辟了相应内存空间的, 没什么不用呢?

作者回复: 冲突可能会增加,影响查询之类性能, 当然看具体的需求

 $\, \blacktriangleleft \,$ 



Hashtable、HashMap、TreeMap心得

三者均实现了Map接口,存储的内容是基于key-value的键值对映射,一个映射不能有重复的键,一个键最多只能映射一个值。

• • •

展开~



3

removeEldestEntry这个方法是不是指移除最旧的对象,也就是按照最先被put进来的顺序,而不是指不常访问的对象。

展开~



**L** 3

这是1.7的hashmap吧?

展开٧



3

我一直认为: JAVA集合类是非常好的学习材料。

如果敢说精通JAVA集合类,计算机功底肯定不会太差 展开~