

HashMap

底层存储结构为hash数组+链表

链表为了解决hash冲突

当底层链表长度>8并且hash数组长度>64就会转化为红黑树

数组长度<64? 三

是: 扩容, 并且重写计算hash值

否, 将这个数组桶里面的链表转换为红黑树 三

特点

无序存储

键值都可以null

键唯一

底层数据结构通过键值控制

jdk1.8之前是链表+数组

1.8之后是链表+数组+红黑树

阈值: 链表长度>8 && 数组长度>64 转化为红黑树, 否则扩容

效率问题

存储结构

1.8之前

构造一个长度为16的Entry[] table 用来存储键值对

使用头插法

1.8以后

在第一次put数据的时候创建一个Nde[] table 数组存储键值对

使用尾插法 三

存储步骤

put一对数值

计算key的hashCode()

算法映射到底层数组长度内

如果数组有原素判断hash值是否相等, 如果hash碰撞了, 那么就使用它的equals()方法比较是否一样

全部都不一样那么使用头插法 三

遇见一样的, 直接覆盖value

序列化版本号

private static final long serialVersionUID = 362498820763181265L

集合初始化容量

static final int DEFAULT\_INITIAL\_CAPACITY = 1<<4;

必须是二的n次幂 三

因为当hashMap添加一个数据的时候需要更具key的hash值判断在数组哪一个下标下面, 而这个算法就是取模, 但是取模的效率不如位运算, 所以做了优化, 使用了hash & (length - 1), 这个实际上就是去模, 但是前提是length是2的n次幂

如果不是: 那么会找比它大的最近的2的n次幂作为初始容量

通过一个位移或运算, 将最高位的后边每一位都变成1

底层还会判断是否大于2的30次方, 如果是的话就直接给它2的30次方, 如果给的是0那么会返回1

默认容量是16

存放原素个数

transient int size;

用于存放原素个数, 这个个数不等于数组长度

当链表的值小于6则会从红黑树转回链表

static final int UNTREEIFY\_THRESHOLD = 6;

这种情况只会在rehash之后发生

集合最大容量

static final int MAXIMUM\_CAPACITY = 1<<30;

集合最大容量为2的30次方

默认加载因子

static final float DEFAULT\_LOAD\_FACTOR = 0.75f;

用来决定扩容的阈值

当原素总数大于数组长度 \* 负载因子就会扩容

1.8新增 当链表的值超过8则会转为红黑树

static final int TREEIFY\_THRESHOLD = 8;

当桶(bucket)上的结点数大于这个值的时候会转成红黑树

因为根据泊松分布, 在有限个数内, 八个以上存在同一个链表上是非常小的几率的

存储原素的数组

transient Node<K,V>[] table;

1.8以前为Entry[]

1.8以后为Node[]

实现了Map.Entry<K,V>接口

table用来初始化, 必须是二的n次幂

hash表的加载因子也称负载因子

final float loadFactor;

默认阈值为0.75

太大: 导致原素查询效率低下

太小: 导致数组利用率很低, 存放的数据会很分散

经过大量测试, 0.75最合适, 不建议修改

由于这个负载因子会印象扩容, 并且扩容的话会使用到一系列rehash以及复制数据等操作, 所以应该减少扩容的次数, 应该在创建对象的时候指定初始容量来减少扩容

了解

用来记录HashMap的修改次数

transient int modCount;

用来调整大小下一个容量的值计算方式为(容量 \* 负载因子)

int threshold;

衡量数组是否扩容的一个标准

构造方法 三

无参构造

将默认加载因子0.75赋值给loadFactor

有参构造: (int initialCapacity)

指定容量大小的构造函数, 并且传入默认加载因子

有参构造: (int initialCapacity, float loadFactor)

指定容量大小, 指定加载因子

不推荐指定加载因子

有参构造: (Map<? extends K, ? extends V> m)

传入一个map构造一个hashmap

默认负载因子0.75

这个构造发放里面会调用一个putMapEntries方法

这个方法判断hashMap里面的数组是否为空, 然后将原素添加进数组

这里有个点: 当table == null的时候, 会判断是否需要扩容

float ft = ((float) s / loadFactor) + 1.0F;

这里为什么要加1?

因为后面需要判断是否扩容, 这里保证了在后面传入第一个参数的时候不必要扩容, 直接在创建的时候就创建两倍大就行了

因为后面会根据这个值设置数组长度, 比如这里如果不加等于8那么后面数组第一次添加原素就会扩容, 如果这里加了1, 那么后面调用tableSizeFor方法的时候就会将长度设置为16

面试题

1. hash表底层采用何种算法计算hash值? 还有哪些算法可以计算hash值?

一切其他的计算方法

取余数

伪随机数法

平方取中法

因为效率问题所以底层选择了位运算的方式计算数组下标映射

使用key的hashCode()方法获得hash值结合数组长度, 通过后面的方法获得数组下标

hash & (length - 1)

使用无符号右移(>>)

按位异或(^)

按位与(&)

当两个对象hashCode相等会怎样?

调用key的equals()判断值是否相等

相等就更改value

不相等就插入这个原素在链表

链表长度>8 && 数组长度>64转换为红黑树

何时发生hash碰撞, 什么是hash碰撞, 如何解决hash碰撞?

当key计算的hash值相等就会发生hash碰撞

jdk 1.8之前采用链表解决hash碰撞

jdk 1.8之后采用链表 + 红黑树解决hash碰撞

当两个键的hash值相同, 如何存储键值对?

当hash值相同, 通过equals判断key内容是否相同

相同: 覆盖value

不相同: 将键值对添加到hash表中 三

在不断添加原素的过程中会发生扩容问题?

当put原素数超过负载因子(默认为0.75), 就会触发扩容, 容量为原来的2倍, 然后将数据复制过来

传统hashMap的缺点, 1.8为什么引入红黑树?

因为性能问题, 链表的查询速度为O(n), 红黑树为O(logn), 在不频繁旋转红黑树的情况下, 红黑树速度是比链表快的

