集合

1、hashcode相等两个类一定相等吗?equals呢?相反呢?

比方说HashMap的key是要根据hashcode去寻找索引位置的,然后再判断equals,如果hashcode不重写而equals重写了,就会出现一些问题。

- 1.两个对象相等, hashcode一定相等
- 2.两个对象不等, hashcode不一定不等
- 3.hashcode相等,两个对象不一定相等
- 4.hashcode不等,两个对象一定不等

2、HashMap多线程并发会有什么问题

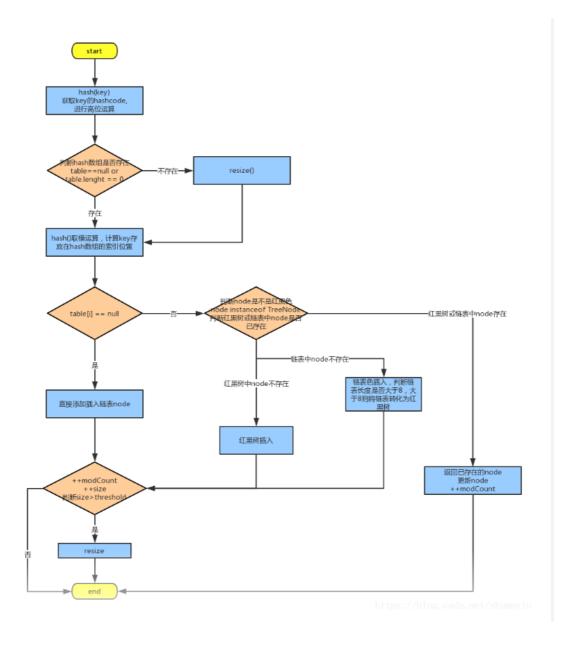
多线程put后可能导致get死循环

产生这个死循环的根源在于对一个未保护的共享变量,一个"HashMap"数据结构的操作,在所有操作的方法上加了"synchronized"后,一切恢复了正常

多线程put的时候可能导致元素丢失

主要问题出在addEntry方法的new Entry (hash, key, value, e),如果两个线程都同时取得了e,则他们下一个元素都是e,然后赋值给table元素的时候有一个成功有一个丢失。

3、Hashmap的put操作过程



4、HashMap如何处理Hash冲突

HashMap中调用hashCode()方法来计算hashCode。由于在Java中两个不同的对象可能有一样的hashCode,所以不同的键可能有一样hashCode,从而导致冲突的产生。

在Jdk1.8之前,HashMap和其他基于Map类都是通过链地址发解决冲突,他们使用单项链表存储相同索引的元素。在最坏的情况下,这种方式将HashMap的get方法性能从O(1)降低到O(n)。

为了解决在频繁HashCode冲突性能降低问题,在jdk1.8中用平衡术(红黑树)存储冲突的元素。这意味着我们可以将最坏情况下的性能从O(n)提高到O(logn)。

在Java 8中使用常量TREEIFY_THRESHOLD来控制是否切换到平衡树来存储。目前,这个常量值是8,这意味着当有超过8个元素的索引一样时,HashMap会使用树来存储它们。

5、LinkedList与ArrayList区别适用场景Array list是如何扩容的

ArrayList是基于数组实现的,ArryList初始化时,elementData数组大小默认为10,ArrayList线程不安全,Vector方法是同步的,线程安全;

LinkedList是基于双链表实现的,初始化时,有个header Entry,值为null;使用header的优点是:在任何一个条目(包括第一个和最后一个)都有一个前置条目和一个后置条目,因此在LinkedList对象的开始或者末尾进行插入操作没有特殊的地方;

使用场景:从数据结构出发

- 1、如果应用程序对各个索引位置的元素进行大量的存取或删除操作,ArrayList对象要远优于LinkedList对象;
- 2、如果应用程序主要是对列表进行循环,并且循环时候进行插入或者删除操作,LinkedList对象要远优于ArrayList对象;

6、Treemap、HashMap、TreeSet、HashSet、HashTable、LinkedHashMap、concurrenthashtable、ConcurrentHashMap底层数据结构以及他们之间的相同点和不同点?

Treemap

TreeMap是基于红黑树结构实现的一种Map,他默认是根据键值的自然顺序进行排序的,还可以根据创建映射时候提供的Comparator进行排序;

当未实现Comparator接口时候, key不可以为null, 因为源码中如果为null, 会抛出 NullPointException; 当实现Comparator接口时候,如果比较其中没对Key进行判断,有可能抛出NullPointException;

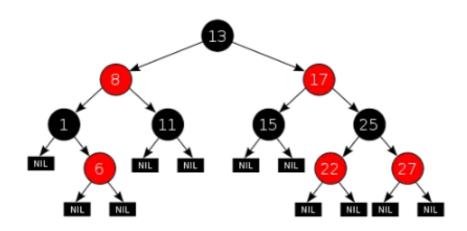
红黑树又称红-黑二叉树,它首先是一颗二叉树,它具体二叉树所有的特性。同时红黑树更是一颗自平衡的排序二叉树。

平衡二叉树必须具备如下特性:它是一棵空树或它的左右两个子树的高度差的绝对值不超过1,并且左右两个子树都是一棵平衡二叉树。也就是说该二叉树的任何一个等等子节点,其左右子树的高度都相近。

红黑树顾名思义就是节点是红色或者黑色的平衡二叉树,它通过颜色的约束来维持着二叉树的平衡。对于一棵有效的红黑树二叉树而言我们必须增加如下规则:

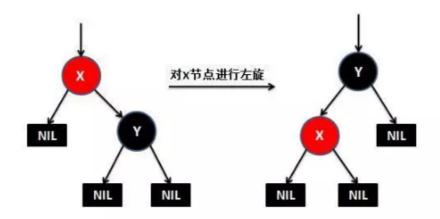
- 每个节点都只能是红色或者黑色
- 根节点是黑色
- 每个叶节点(NIL节点,空节点)是黑色的。
- 如果一个结点是红的,则它两个子节点都是黑的。也就是说在一条路径上不能出现相邻的两个红色结点。
- 从任一节点到其每个叶子的所有路径都包含相同数目的黑色节点。

红黑树示意图如下:

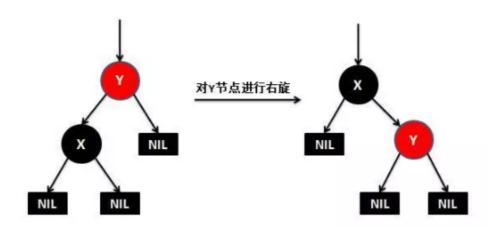


上面的规则前4条都好理解,第5条规则到底是什么情况,下面简单解释下,比如图中红8到1左边的叶子节点的路径包含两个黑色节点,到6下面的叶子节点的路径也包含两个黑色节点。但是在在添加或删除节点后,红黑树就发生了变化,可能不再满足上面的5个特性,为了保持红黑树的以上特性,就有了三个动作:左旋、右旋、着色。

下面来看下什么是红黑树的左旋和右旋:



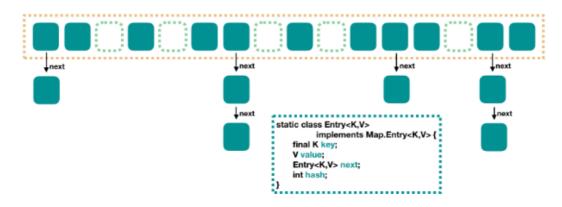
对x进行左旋,意味着"将x变成一个左节点"。



HashMap

• jdk1.7: HashMap 里面是一个数组,然后数组中每个元素是一个单向链表,每个个的实体是嵌套类 Entry 的实例,Entry 包含四个属性:key, value, hash 值和用于单向链表的 next。

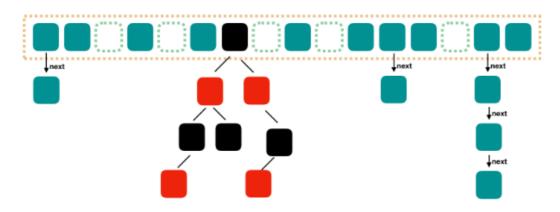
Java7 HashMap 结构



查找的时候,根据 hash 值我们能够快速定位到数组的具体下标,但是之后的话,需要顺着链表一个个比较下去才能找到我们需要的,时间复杂度取决于链表的长度,为 O(n)。

• jdk1.8: 最大的不同就是利用了红黑树, 所以其由数组+链表+红黑树组成。

Java8 HashMap 结构



Java8 中使用 Node,基本没有区别,都是 key, value, hash 和 next 这四个属性,不过, Node只能用于链表的情况,红黑树的情况需要使用 TreeNode。

● hashMap的[key]和[value]均可以为null:null

HashSet vs. TreeSet vs. LinkedHashSet

- HashSet是采用hash表来实现的。其中的元素没有按顺序排列,add()、remove()以及contains()等方法都是复杂度为O(1)的方法。
- TreeSet是采用树结构实现(红黑树算法)。元素是按顺序进行排列,但是add()、remove()以及contains()等方法都是复杂度为O(log (n))的方法。它还提供了一些方法来处理排序的set,如first(), last(), headSet(), tailSet()等等。
- LinkedHashSet介于HashSet和TreeSet之间。它也是一个hash表,但是同时维护了一个双链表来记录插入的顺序。基本方法的复杂度为O(1)。
- TreeSet是SortedSet接口的唯一实现类,TreeSet可以确保集合元素处于排序状态。TreeSet支持两种排序方式,自然排序和定制排序,其中自然排序为默认的排序方式。向TreeSet中加入的应该是同一个类的对象。
- TreeSet 是二差树实现的, Treeset中的数据是自动排好序的, 不允许放入null值。
- HashSet 是哈希表实现的, HashSet中的数据是无序的,可以放入null,但只能放入一个null,两者中的值都不能重复,就如数据库中唯一约束。
- HashSet要求放入的对象必须实现HashCode()方法,放入的对象,是以hashcode码作为标识的,而具有相同内容的 String对象,hashcode是一样,所以放入的内容不能重复。但是同一个类的对象可以放入不同的实例。
- inkedHashSet 底层是数组 + 单链表 + 红黑树 + 双向链表的数据结构
- LinkedHashSet存储元素是无序的,但是由于双向链表的存在,迭代时获取元素的顺序等于元素的添加顺序,注意这里不是访问顺序

HashTable

- 和HashMap一样,Hashtable 也是一个散列表,它存储的内容是键值对(keyvalue)映射。
- Hashtable 的函数都是同步的,这意味着它是线程安全的。它的key、value都不可以为null。此外, Hashtable中的映射不是有序的。
- Hashtable 的实例有两个参数影响其性能:初始容量和加载因子。容量是哈希表中桶的数量,初始容量就是哈希表创建时的容量。注意,哈希表的状态为open:在发生"哈希冲突"的情况下,单个桶会存储多个条目,这些条目必须按顺序搜索。加载因子是对哈希表在其容量自动增加之前可以达到多满的一个尺度。初始容量和加载因子这两个参数只是对该实现的提示。关于何时以及是否调用 rehash 方法的具体细节则依赖于该实现。

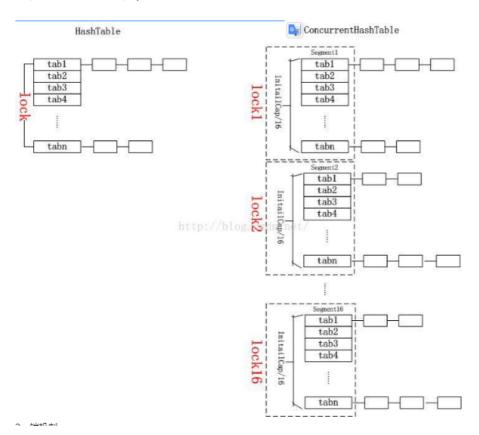
LinkedHashMap

LinkedHashMap可以认为是HashMap+LinkedList,即它既使用HashMap操作数据结构,又使用LinkedList维护插入元素的先后顺序。Key和Value都允许空,Key重复会覆盖、Value允许重复

LinkedHashMap并未重写父类HashMap的put方法,而是重写了父类HashMap的put 方法调用的子方法void recordAccess(HashMap m) , void addEntry(int hash, K key, V value, int bucketIndex) 和void createEntry(int hash, K key, V value, int bucketIndex) , 提供了自己特有的双向链接列表的实现。

concurrenthashtable

ConcurrentHashTable可以看作是多个HashTable的组合,每个"HashTable"单元被成为一个段,一个段的大小为 "HashTable" 数组的长度,默认是InitailCapacity/16,在ConcurrentHashTable中InitialCapacity是用户创建时传进去的,容量和大小是不一样的,大小指元素的总个数,容量指的所有段中slot的总个数(小于InitialCapacity的最大的2的n次幂)。



HashTable的线程安全使用的是一个单独的全部Map范围的锁,这个锁在所有的插入、删除、查询操作中都会持有,甚至在使用Iterator遍历整个Map时也会持有这个单独的锁。当锁被一个线程持有时,就能够防止其他线程访问该Map,即便其他线程都处于闲置状态。这种单个锁机制极大的限制了并发的性能。

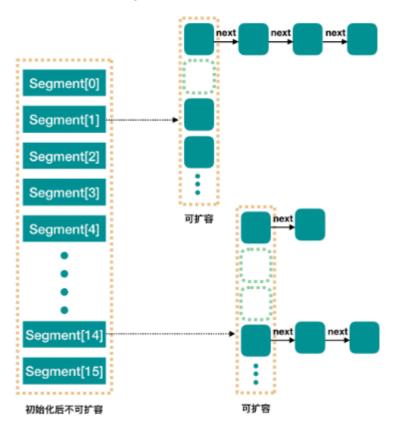
ConcurrentHashMap

• jdk1.7

整个 ConcurrentHashMap 由一个个 Segment 组成, Segment 代表"部分"或"一段"的意思,所以很多地方都会将其描述为分段锁。注意,行文中,我很多地方用了"槽"来代表一个 segment。

简单理解就是,ConcurrentHashMap 是一个 Segment 数组,Segment 通过继承 ReentrantLock 来进行加锁,所以每次需要加锁的操作锁住的是一个 segment,这样只要保证每个 Segment 是线程安全的,也就实现了全局的线程安全。

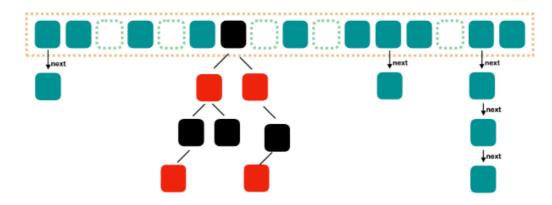
Java7 ConcurrentHashMap 结构



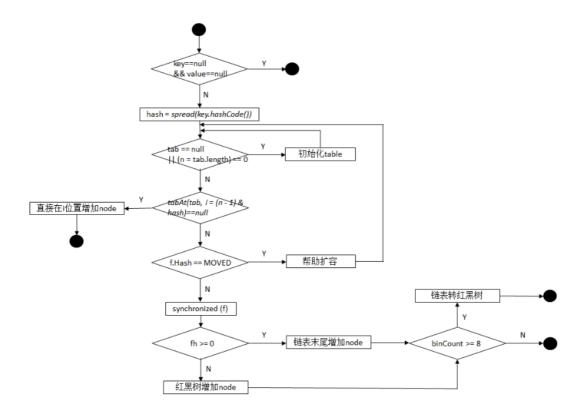
• jdk1.8

JDK1.8的实现已经摒弃了Segment的概念,而是直接用Node数组+链表+红黑树的数据结构来实现,并发控制使用Synchronized和CAS来操作

Java8 ConcurrentHashMap 结构



JDK8中的实现也是锁分离思想,只是锁住的是一个node,而不是JDK7中的 Segment;锁住Node之前的操作是基于在volatile和CAS之上无锁并且线程安全的。



7、HashMap jdk1.8中对HashMap的优化

取消segments字段,直接采用transient volatile HashEntry<K,V>[] table保存数据,采用table数组元素作为锁,从而实现了对每一行数据进行加锁,进一步减少并发冲突的概率。

将原先table数组 + 单向链表的数据结构,变更为table数组 + 单向链表 + 红黑树的结构,对于hash表来说,最核心的能力在于将key hash之后能均匀的分布在数组中。如果hash之后散列的很均匀,那么table数组中的每个队列长度主要为0或者1。但实际情况并非总是如此理想,虽然ConcurrentHashMap类默认的加载因子为0.75,但是在数据量过大或者运气不佳的情况下,还是会存在一些队列长度过长的情况,如果还是采用单向列表方式,那么查询某个节点的时间复杂度为O(n);因此,对于个数超过8(默认值)的列表,jdk1.8中采用了红黑树的结构,那么查询的时间复杂度可以降低到O(logN),可以改进性能

8、ThreadLocal是什么底层如何实现?写一个例子呗

```
public class ThreadLocalDemo {
    private static ThreadLocal<SimpleDateFormat> sdf = new
ThreadLocal<SimpleDateFormat>();
    public static void main(String[] args) {
        ExecutorService executorService =
Executors.newFixedThreadPool(10);
        for (int i = 0; i < 100; i++) {</pre>
            executorService.submit(new DateUtil("2019-11-25 09:00:" + i %
60));
        }
    }
    static class DateUtil implements Runnable{
        private String date;
        public DateUtil(String date) {
            this.date = date;
        public void run() {
            if (sdf.get() == null) {
                sdf.set(new SimpleDateFormat("yyyy-MM-dd HH:mm:ss"));
            } else {
                try {
                    Date date = sdf.get().parse(this.date);
                    System.out.println(date);
                } catch (ParseException e) {
                    e.printStackTrace();
                }
            }
        }
   }
```