面试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心源码解析

目录

第1章 基础

01 开篇词: 为什么学习本专栏

02 String、Long 源码解析和面试题

03 Java 常用关键字理解

04 Arrays、Collections、Objects 常用方法源码解析

第2章 集合

05 ArrayList 源码解析和设计思路

06 LinkedList 源码解析

07 List 源码会问哪些面试题

08 HashMap 源码解析

09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心源码解析

更新时间: 2019-09-05 10:15:03



人的影响短暂而微弱, 书的影响则广泛而深远。

---普希金

99 ree Van 和 LinkedHashMap 核心 源码解析 最近阅读

10 Map源码会问哪些面试题

11 HashSet、TreeSet 源码解析

12 彰显细节: 看集合源码对我们实际 工作的帮助和应用

13 差异对比:集合在 Java 7 和 8 有何不同和改进

14 简化工作:Guava Lists Maps 实际工作运用和源码

第3章 并发集合类

15 CopyOnWriteArrayList 源码解析和设计思路

16 ConcurrentHashMap 源码解析和设计思路

17 并发 List、Map源码面试题

18 场景集合: 并发 List、Map的应用

清联系QQ/微信6426006

在熟悉 HashMap 之后,本小节我们来看下 TreeMap 和 LinkedHashMap,看看 TreeMap 是如何根据 key 进行排序的,LinkedHashMap 是如何用两种策略进行访问的。

1 知识储备

在了解 TreeMap 之前,我们来看下日常工作中排序的两种方式,作为我们学习的基础储备,两种方式的代码如下:

```
@Data
// DTO 为我们排序的对象
class DTO implements Comparable<DTO> {
    private Integer id;
    public DTO(Integer id) {
        this.id = id;
    }

    @Override
    public int compareTo(DTO o) {
        //默认从小到大排序
        return id - o.getId();
    }

    @Test
    public void testTwoComparable() {
```

画试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心源码解析

目录

```
list.add(new DTO(i));
}
Collections.sort(list);
log.info(JSON.toJSONString(list));

// 第二种排序,从大到小排序,利用外部排序器 Comparator 进行排序
Comparator comparator = (Comparator<DTO>) (o1, o2) -> o2.getId() - o1.getId();
List<DTO> list2 = new ArrayList<>();
for (int i = 5; i > 0; i--) {
    list2.add(new DTO(i));
}
Collections.sort(list,comparator);
log.info(JSON.toJSONString(list2));
}
```

第一种排序输出的结果从小到大,结果是: [{ "id":1},{ "id":2},{ "id":3},{ "id":4}, { "id":5}];

第二种输出的结果恰好相反,结果是: [{ "id":5},{ "id":4},{ "id":3},{ "id":2}, { "id":1}]。

以上两种就是分别通过 Comparable 和 Comparator 两者进行排序的方式,而 TreeMap 利用的也是此原理,从而实现了对 key 的排序,我们一起来看下。

果断更,

不同的是,TreeMap 利用了红黑树左节点小,右节点大的性质,根据 key 进行排序,使每个元素能够插入到红黑树大小适当的位置,维护了 key 的大小关系,适用于 key 需要排序的场景。

因为底层使用的是平衡红黑树的结构,所以 contains Key、get、put、remove 等方法的时间 复杂度都是 $\log(n)$ 。

2.1 属性

TreeMap 常见的属性有:

```
//比较器,如果外部有传进来 Comparator 比较器,首先用外部的
//如果外部比较器为空,则使用 key 自己实现的 Comparable#compareTo 方法
//比较手段和上面日常工作中的比较 demo 是一致的
private final Comparator<? super K> comparator;

//红黑树的根节点
private transient Entry<K,V> root;

//红黑树的已有元素大小
private transient int size = 0;

//树结构变化的版本号,用于迭代过程中的快速失败场景
private transient int modCount = 0;

//红黑树的节点
static final class Entry<K,V> implements Map.Entry<K,V> {}
```

Ⅲ 面试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心源码解析

我们米有下 IreeMap 新瑁节点的步骤:

目录

1. 判断红黑树的节点是否为空,为空的话,新增的节点直接作为根节点,代码如下:

```
Entry<K,V> t = root;
//红黑树根节点为空,直接新建
if (t == null) {
    // compare 方法限制了 key 不能为 null
    compare(key, key); // type (and possibly null) check
    // 成为根节点
    root = new Entry<>(key, value, null);
    size = 1;
    modCount++;
    return null;
}
```

2. 根据红黑树左小右大的特性,进行判断,找到应该新增节点的父节点,代码如下:

果断更,

```
t = tet;
// key 大子 t, 把 t 吞边的值赋予 t, 因为红黑树石边的值比较大,循环再比 else if (cmp > 0)
    t = t.right;
//如果相等的话,直接覆盖原值
else
    return t.setValue(value);
// t 为空,说明已经到叶子节点了
} while (t != null);
}
```

3. 在父节点的左边或右边插入新增节点,代码如下:

```
//cmp 代表最后一次对比的大小,小于 0 ,代表 e 在上一节点的左边 if (cmp < 0) parent.left = e; //cmp 代表最后一次对比的大小,大于 0 ,代表 e 在上一节点的右边,相等的情况第二步已经处理 else parent.right = e;
```

4. 着色旋转, 达到平衡, 结束。

从源码中,我们可以看到:

- 1. 新增节点时,就是利用了红黑树左小右大的特性,从根节点不断往下查找,直到找到节点是 null 为止,节点为 null 说明到达了叶子结点;
- 2. 查找过程中, 发现 key 值已经存在, 直接覆盖;
- 3. TreeMap 是禁止 key 是 null 值的。

面试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心源码解析

目录

2.3 小箱

TreeMap 相对来说比较简单,红黑树和 HashMap 比较类似,比较关键的是通过 compare 来比较 key 的大小,然后利用红黑树左小右大的特性,为每个 key 找到自己的位置,从而维护了 key 的大小排序顺序。

3 LinkedHashMap 整体架构

HashMap 是无序的, TreeMap 可以按照 key 进行排序, 那有木有 Map 是可以维护插入的顺序的呢?接下来我们一起来看下 LinkedHashMap。

LinkedHashMap 本身是继承 HashMap 的,所以它拥有 HashMap 的所有特性,再此基础上,还提供了两大特性:

- 按照插入顺序进行访问;
- 实现了访问最少最先删除功能, 其目的是把很久都没有访问的 key 自动删除。

接着我们来看下上述两大特性。

- 3.1 按照插入顺序访问
- 3.1.1 LinkedHashMap 链表结构

我们看下 LinkedHashMap 新增了哪些属性,以达到了链表结构的:

果断更, 证

青斑系00/微信6426006

```
// 链表尾
transient LinkedHashMap.Entry<K,V> tail;

// 继承 Node, 为数组的每个元素增加了 before 和 after 属性
static class Entry<K,V> extends HashMap.Node<K,V> {
    Entry<K,V> before, after;
    Entry(int hash, K key, V value, Node<K,V> next) {
        super(hash, key, value, next);
    }

// 控制两种访问模式的字段,默认 false
// true 按照访问顺序,会把经常访问的 key 放到队尾
// false 按照插入顺序提供访问
final boolean accessOrder;
```

从上述 Map 新增的属性可以看到,LinkedHashMap 的数据结构很像是把 LinkedList 的每个元素换成了 HashMap 的 Node,像是两者的结合体,也正是因为增加了这些结构,从而能把 Map 的元素都串联起来,形成一个链表,而链表就可以保证顺序了,就可以维护元素插入进来的顺序。

3.1.2 如何按照顺序新增

LinkedHashMap 初始化时,默认 accessOrder 为 false,就是会按照插入顺序提供访问,插入方法使用的是父类 HashMap 的 put 方法,不过覆写了 put 方法执行中调用的 newNode/newTreeNode 和 afterNodeAccess 方法。

■ 面试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心源码解析

目录

```
// 新增节点,并追加到链表的尾部
Node<K,V> newNode(int hash, K key, V value, Node<K,V> e) {
  // 新增节点
  LinkedHashMap.Entry<K,V> p =
    new LinkedHashMap.Entry<K,V>(hash, key, value, e);
  // 追加到链表的尾部
  linkNodeLast(p);
  return p;
// link at the end of list
private void linkNodeLast(LinkedHashMap.Entry<K,V> p) {
  LinkedHashMap.Entry<K,V> last = tail;
  // 新增节点等于位节点
  tail = p;
  // last 为空,说明链表为空,首尾节点相等
  if (last == null)
    head = p;
  // 链表有数据,直接建立新增节点和上个尾节点之间的前后关系即可
    p.before = last;
    last.after = p;
```

LinkedHashMap 通过新增头节点、尾节点,给每个节点增加 before、after 属性,每次新增时,都把节点追加到尾节点等手段,在新增的时候,就已经维护了按照插入顺序的链表结构了。

果断更,

请联系QQ/微信6426006

LinkedHashMap 只提供了单向访问,即按照插入的顺序从头到尾进行访问,不能像 LinkedList 那样可以双向访问。

我们主要通过迭代器进行访问,迭代器初始化的时候,默认从头节点开始访问,在迭代的过程中,不断访问当前节点的 after 节点即可。

Map 对 key、value 和 entity(节点) 都提供出了迭代的方法,假设我们需要迭代 entity,就可使用 LinkedHashMap.entrySet().iterator() 这种写法直接返回 LinkedHashIterator ,LinkedHashIterator 是迭代器,我们调用迭代器的 nextNode 方法就可以得到下一个节点,迭代器的源码如下:

```
// 初始化时,默认从头节点开始访问
LinkedHashIterator() {
    // 头节点作为第一个访问的节点
    next = head;
    expectedModCount = modCount;
    current = null;
}

final LinkedHashMap.Entry<K,V> nextNode() {
    LinkedHashMap.Entry<K,V> e = next;
    if (modCount!= expectedModCount)// 校验
        throw new ConcurrentModificationException();
    if (e == null)
        throw new NoSuchElementException();
    current = e;
    next = e.after; // 通过链表的 after 结构,找到下一个迭代的节点
```

■ 面试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心源码解析

目录

在新增节点时,我们就已经维护了元素之间的插入顺序了,所以迭代访问时非常简单,只需要不断的访问当前节点的下一个节点即可。

3.2 访问最少删除策略

3.2.1 demo

这种策略也叫做 LRU (Least recently used,最近最少使用),大概的意思就是经常访问的元素会被追加到队尾,这样不经常访问的数据自然就靠近队头,然后我们可以通过设置删除策略,比如当 Map 元素个数大于多少时,把头节点删除,我们写个 demo 方便大家理解。demo 如下,完整代码可到 github 上查看:

```
public void testAccessOrder() {
    // 新建 LinkedHashMap
    LinkedHashMap<Integer, Integer> map = new LinkedHashMap<Integer, Integer>(4,0.75f,tru
    {
        put(10, 10);
        put(9, 9);
        put(20, 20);
        put(1, 1);
    }

    @Override
    // 覆写了删除策略的方法,我们设定当节点个数大于 3 时,就开始删除头节点
```

protected boolean removeEldestEntry(Map.Entry<Integer, Integer> eldest) {

果断更,

青联系QQ/微信6426006

```
log.info("初始化: {}",JSON.toJSONString(map));
Assert.assertNotNull(map.get(9));
log.info("map.get(9): {}",JSON.toJSONString(map));
Assert.assertNotNull(map.get(20));
log.info("map.get(20): {}",JSON.toJSONString(map));
}
```

打印出来的结果如下:

```
初始化: {9:9,20:20,1:1}
map.get(9): {20:20,1:1,9:9}
map.get(20): {1:1,9:9,20:20}
```

可以看到,map 初始化的时候,我们放进去四个元素,但结果只有三个元素,10 不见了,这个主要是因为我们覆写了 removeEldestEntry 方法,我们实现了如果 map 中元素个数大于 3 时,我们就把队头的元素删除,当 put(1, 1) 执行的时候,正好把队头的 10 删除,这个体现了达到我们设定的删除策略时,会自动的删除头节点。

当我们调用 map.get(9) 方法时,元素 9 移动到队尾,调用 map.get(20) 方法时, 元素 20 被移动到队尾,这个体现了经常被访问的节点会被移动到队尾。

这个例子就很好的说明了访问最少删除策略,接下来我们看下原理。

3.2.2 元素被转移到队尾

面试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心源码解析

目录

```
public V get(Object key) {
    Node<K,V> e;
    // 调用 HashMap get 方法
    if ((e = getNode(hash(key), key)) == null)
        return null;
    // 如果设置了 LRU 策略
    if (accessOrder)
    // 这个方法把当前 key 移动到队尾
        afterNodeAccess(e);
    return e.value;
}
```

从上述源码中,可以看到,通过 afterNodeAccess 方法把当前访问节点移动到了队尾,其实不仅仅是 get 方法,执行 getOrDefault、compute、computeIfAbsent、computeIfPresent、merge 方法时,也会这么做,通过不断的把经常访问的节点移动到队尾,那么靠近队头的节点,自然就是很少被访问的元素了。

3.2.3 删除策略

上述 demo 我们在执行 put 方法时,发现队头元素被删除了,LinkedHashMap 本身是没有 put 方法实现的,调用的是 HashMap 的 put 方法,但 LinkedHashMap 实现了 put 方法中的 调用 afterNodeInsertion 方法,这个方式实现了删除,我们看下源码:

// 删除很少被访问的元素,被 HashMap 的 put 方法所调用

```
| K key = first.key;
|// removeNode 删除头节点
| removeNode(hash(key), key, null, false, true);
|}
```

3.3 小结

LinkedHashMap 提供了两个很有意思的功能:按照插入顺序访问和删除最少访问元素策略,简单地通过链表的结构就实现了,设计得非常巧妙。

总结

本小节主要说了 TreeMap 和 LinkedHashMap 的的数据结构,分析了两者的核心内容源码,我们发现两者充分利用了底层数据结构的特性,TreeMap 利用了红黑树左小右大的特性进行排序,LinkedHashMap 在 HashMap 的基础上简单地加了链表结构,就形成了节点的顺序,非常巧妙,很有意思,大家可以在看源码的过程中,可以多想想设计思路,说不定会有不一样的感悟。

← 08 HashMap 源码解析

10 Map源码会问哪些面试题

■ 面试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心源码解析

目录

欢迎在这里发表留言,作者筛选后可公开显示

风舞炫动

3.1.2 LinkedHashMap.Entry last = tail; // 新增节点等于位节点 tail = p; 这块应该是尾结点等于新增节点才对吧

心 0 回复

回复

2019-11-05

2019-11-05 20:43:07

文贺 回复 风舞炫动

同学你好,tail 是尾结点,p 是新增节点,tail = p,所以是新增节点等于尾结点,意思是新增节点给尾结点赋值的意思哈。

licly

问题: LinkedHashMap中afterNodeInsertion方法中 if (evict && (first = head) != null & & removeEldestEntry(first)) 这个条件里面removeEldestEntry(first)始终返回的false,所以 afterNodeInsertion这个方法调用了也是没有效果的,那该方法的意义是什么呢?

△ 0 回复 2019-10-03

果断更,清联系00%信6426.06

慕码人6169125

感觉TreeMap的整体架构那边写的有点问题,"不同的是TreeMap利用了红黑树左节点小,右节点大的性质",其实HashMap在putValTree方法里面也有用到这个性质。其实这两个结构最大的区别应该是TreeMap真的是一棵完整的树不存在数组,而HashMap还是存在数组结构

△ 0 回复 2019-09-17

文贺 回复 慕码人6169125

主要想说明一下 TreeMap 底层是如何利用红黑树实现 key 的排序的,并把这种能力直接通过 A PI 暴露了出来,HashMap 虽然也有红黑树,但却无法提供这种能力。你说的没错,TreeMap 是没有数组,TreeMap 和 HashMap 相比,差异的太多了,没有数组,也没有链表,各个方法都不同,这样是说不完的,我们主要想基于 TreeMap 已有的能力,来对比下两个 API 利用红黑树之后的结果是啥,给使用者带来什么不同的感受。

回复 2019-09-18 21:22:46

慕码人6169125 回复 文贺

哦哦, 理解老师要表达的意思啦

回复 2019-09-19 10:19:34

大LOVE辉 回复 文贺

我找了半天,想找到数组有没有,就看到这了。。谢谢

回复 2019-11-22 09:37:56



干学不如一看,干看不如一练

果断更, 请联系QQ/微信6426006