LinkedHashMap 源码解析 | MrBird

HashMap 元素插入是无序的,为了让遍历顺序和插入顺序一致,我们可以使用LinkedHashMap,其内部维护了一个双向链表来存储元素顺序,并且可以通过 accessOrder属性控制遍顺序为插入顺序或者为访问顺序。

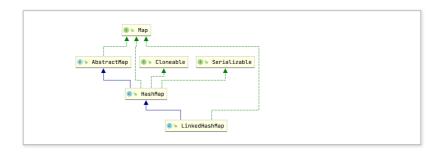
LinkedHashMap 源码解析

2020-09-02 | Visit count 1058058

HashMap 元素插入是无序的,为了让遍历顺序和插入顺序一致,我们可以使用 LinkedHashMap,其内部维护了一个双向链表来存储元素顺序,并且可以通过 accessOrder 属性控制遍顺序为插入顺序或者为访问顺序。本节将记录 LinkedHashMap 的内部实现原理,基于 JDK1.8,并且用 LinkedHashMap 实现一个简单的 LRU。

类结构

LinkedHashMap 类层级关系图:



LinkedHashMap 继承自 HashMap, 大部分方法都是直接使用 HashMap 的。接着查看成员变量:

```
// 双向链表的头部节点(最早插入的,年纪最大的节点)
transient LinkedHashMap.Entry<K,V> head;

// 双向链表的尾部节点(最新插入的,年纪最小的节点)
transient LinkedHashMap.Entry<K,V> tail;

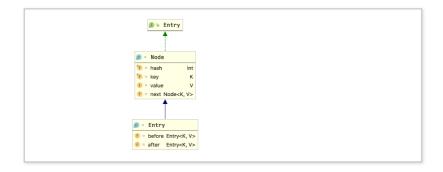
// 用于控制访问顺序,为true时,按插入顺序;为false时,按访final boolean accessOrder;
```

head 和 tail 使用 transient 修饰,原因在介绍 HashMap 源码的时候分析过。

LinkedHashMap 继承自 HashMap,所以内部存储数据的方式和 HashMap 一样,使用数组加链表(红黑树)的结构存储数据,LinkedHashMap 和 HashMap 相比,额外的维护了一个双向链表,用于存储节点的顺序。这个双向链表的类型为LinkedHashMap.Entry:

```
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);
    }
}
```

LinkedHashMap.Entry 类层级关系图:



LinkedHashMap.Entry 继承自 HashMap 的 Node 类,新增了 before 和 after 属性,用于维护前继和后继节点,以此形成双向 链表。

构造函数

LinkedHashMap 的构造函数其实没什么特别的,就是调用父类的构造器初始化 HashMap 的过程,只不过额外多了初始化LinkedHashMap 的 accessOrder 属性的操作:

```
public LinkedHashMap(int initialCapacity, float loadFa
    super(initialCapacity, loadFactor);
   accessOrder = false;
}
public LinkedHashMap(int initialCapacity) {
   super(initialCapacity);
   accessOrder = false;
}
public LinkedHashMap() {
    super();
   accessOrder = false;
}
public LinkedHashMap(Map<? extends K, ? extends V> m) +
   super();
   accessOrder = false;
   putMapEntries(m, false);
}
public LinkedHashMap(int initialCapacity,
                     float loadFactor,
                     boolean accessOrder) {
    super(initialCapacity, loadFactor);
    this.accessOrder = accessOrder;
```

简单使用

在分析 LinkedHashMap 方法实现之前,我们先通过例子感受下 LinkedHashMap 的特性:

```
LinkedHashMap<String, Object> map = new LinkedHashMap<:
map.put("1", "a");
map.put("6", "b");
map.put("3", "c");
System.out.println(map);

map.get("6");
System.out.println(map);

map.put("4", "d");
System.out.println(map);</pre>
```

输出:

```
{1=a, 6=b, 3=c}
{1=a, 6=b, 3=c}
{1=a, 6=b, 3=c, 4=d}
```

可以看到元素的输出顺序就是我们插入的顺序。

将 accessOrder 属性改为 true:

```
{1=a, 6=b, 3=c}
{1=a, 3=c, 6=b}
{1=a, 3=c, 6=b, 4=d}
```

可以看到,一开始输出 {1=a, 6=b, 3=c} 。当我们通过 get 方法访问 key 为 6 的键值对后,程序输出 {1=a, 3=c, 6=b} 。也就是说,当 accessOrder 属性为 true 时,元素按访问顺序排列,即最近访问的元素会被移动到双向列表的末尾。所谓的 "访问" 并不是只有 get 方法,符合 "访问" 一词的操作有 put、putlfAbsent、get、getOrDefault、compute、computelfAbsent、computelfPresent 和 merge 方法。

下面我们通过方法源码的分析就能清楚地知道 LinkedHashMap 是如何控制元素访问顺序的。

方法解析

put(K key, V value)

LinkedHashMap 并没有重写 put(K key, V value) 方法,直接使用 HashMap 的 put(K key, V value) 方法。那么问题就来了,既然 LinkedHashMap 没有重写 put(K key, V value),那它是如何通过内部的双向链表维护元素顺序的?我们查看 put(K key, V value) 方法源码就能发现原因(因为 put(K key, V value) 源码在 Java-HashMap 底层实现原理 一节中已经剖析过,所以下面我们只在和 LinkedHashMap 功能相关的代码上添加注释):

```
public V put(K key, V value) {
    return putVal(hash(key), key, value, false, true);
}
final V putVal(int hash, K key, V value, boolean onlyIndian);
```

```
boolean evict) {
Node<K,V>[] tab; Node<K,V> p; int n, i;
if ((tab = table) == null || (n = tab.length) == 0)
    n = (tab = resize()).length;
if ((p = tab[i = (n - 1) \& hash]) == null)
    // 创建节点
    tab[i] = newNode(hash, key, value, null);
else {
    Node<K,V> e; K k;
    if (p.hash == hash &&
        ((k = p.key) == key \mid | (key != null && key
    else if (p instanceof TreeNode)
        // 方法内部包含newTreeNode的操作
        e = ((TreeNode<K,V>)p).putTreeVal(this, tal
    else {
        for (int binCount = 0; ; ++binCount) {
            if ((e = p.next) == null) {
                // 创建节点
                p.next = newNode(hash, key, value,
                if (binCount >= TREEIFY THRESHOLD ·
                    treeifyBin(tab, hash);
                break;
            if (e.hash == hash &&
                ((k = e.key) == key \mid | (key != nul)
                break:
            p = e;
        }
    }
    if (e != null) { // existing mapping for key
        V oldValue = e.value;
        if (!onlyIfAbsent || oldValue == null)
            e.value = value;
        // 节点访问后续操作
        afterNodeAccess(e);
        return oldValue;
    }
}
++modCount;
if (++size > threshold)
    resize();
// 节点插入后续操作
afterNodeInsertion(evict);
return null;
```

newNode 方法用于创建链表节点,LinkedHashMap 重写了 newNode 方法:

}

```
private void linkNodeLast(LinkedHashMap.Entry<K,V> p) ·
    LinkedHashMap.Entry<K,V> last = tail;
    tail = p;
    // 如果尾节点为空,说明双向链表是空的,所以将该节点赋值
    if (last == null)
        head = p;
    else {
        // 否则将该节点放到双向链表的尾部
        p.before = last;
        last.after = p;
    }
}
```

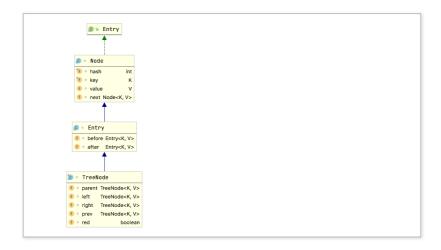
可以看到,对于 LinkedHashMap 实例,put 操作内部创建的的 节点类型为 LinkedHashMap.Entry,除了往 HashMap 内部 table 插入数据外,还往 LinkedHashMap 的双向链表尾部插入 了数据。

如果是往红黑树结构插入数据,那么 put 将调用 putTreeVal 方法往红黑树里插入节点,putTreeVal 方法内部通过 newTreeNode 方法创建树节点。LinkedHashMap 重写了 newTreeNode 方法:

节点类型为 TreeNode, 那么这个类型是在哪里定义的呢? 其实 TreeNode 为 HashMap 里定义的, 查看其源码:

```
static final class TreeNode<K,V> extends LinkedHashMap
    TreeNode<K,V> parent; // red-black tree links
    TreeNode<K,V> left;
    TreeNode<K,V> right;
    TreeNode<K,V> prev; // needed to unlink next upo
    boolean red;
    TreeNode(int hash, K key, V val, Node<K,V> next) {
        super(hash, key, val, next);
    }
    ......
}
```

TreeNode 继承自 LinkedHashMap.Entry:



所以 TreeNode 也包含 before 和 after 属性,即使插入的节点 类型为 TreeNode,依旧可以用 LinkedHashMap 双向链表维护 节点顺序。

在 put 方法中,如果插入的 key 已经存在的话,还会执行 afterNodeAccess 操作,该方法在 HashMap 中为空方法:

```
void afterNodeAccess(Node<K,V> p) { }
```

afterNodeAccess 方法顾名思义,就是当节点被访问后执行某些操作。LinkedHashMap 重写了这个方法:

```
void afterNodeAccess(Node<K,V> e) { // move node to las
   LinkedHashMap.Entry<K,V> last;
   // 如果accessOrder属性为true,并且当前节点不是双向链表
   if (accessOrder && (last = tail) != e) {
       // 这部分逻辑也很好理解,就是将当前节点移动到双向链
       LinkedHashMap.Entry<K,V> p =
           (LinkedHashMap.Entry<K,V>)e, b = p.before,
       p.after = null;
       if (b == null)
           head = a;
           b.after = a;
       if (a != null)
           a.before = b;
       else
           last = b;
       if (last == null)
           head = p;
       else {
           p.before = last;
           last.after = p;
       }
       tail = p;
       ++modCount;
```

```
}
```

所以当 accessOrder 为 true 时候,调用 LinkedHashMap 的 put 方法,插入相同 key 值的键值对时,该键值对会被移动到尾部:

```
LinkedHashMap<String, Object> map = new LinkedHashMap<:
map.put("1", "a");
map.put("6", "b");
map.put("3", "c");
System.out.println(map);
map.put("6", "b");
System.out.println(map);</pre>
```

程序输出:

```
{1=a, 6=b, 3=c}
{1=a, 3=c, 6=b}
```

在 put 方法尾部,还调用了 afterNodeInsertion 方法,方法顾名思义,用于插入节点后执行某些操作,该方法在 HashMap 中也是空方法:

```
void afterNodeInsertion(boolean evict) { }
```

LinkedHashMap 重写了该方法:

基于这个特性,我们可以通过继承 LinkedHashMap 的方式重写 removeEldestEntry 方法,以此实现 LRU,下面再做实现。

你可能会问,removeNode 删除的是 HashMap 的 table 中的节点,那么用于维护节点顺序的双向链表不是也应该删除头部节点吗?为什么上面代码没有看到这部分操作?其实当你查看 removeNode 方法的源码就能看到这部分操作了:

```
final Node<K,V> removeNode(int hash, Object key, Object
                           boolean matchValue, boolean
   Node<K,V>[] tab; Node<K,V> p; int n, index;
    if ((tab = table) != null && (n = tab.length) > 0 {
        (p = tab[index = (n - 1) \& hash]) != null) {
        Node<K,V> node = null, e; K k; V v;
        if (p.hash == hash &&
            ((k = p.key) == key \mid | (key != null && key
            node = p;
        else if ((e = p.next) != null) {
            if (p instanceof TreeNode)
                node = ((TreeNode<K,V>)p).getTreeNode()
            else {
                do {
                    if (e.hash == hash &&
                        ((k = e.key) == key | |
                         (key != null && key.equals(k))
                        node = e;
                        break;
                    }
                    p = e;
                } while ((e = e.next) != null);
            }
        if (node != null && (!matchValue || (v = node.
                             (value != null && value.ed
            if (node instanceof TreeNode)
                ((TreeNode<K,V>)node).removeTreeNode(th
            else if (node == p)
                tab[index] = node.next;
                p.next = node.next;
            ++modCount;
            --size;
            // 节点删除后, 执行后续操作
            afterNodeRemoval(node);
            return node;
    }
   return null;
}
```

afterNodeRemoval 方法顾名思义,用于节点删除后执行后续操作。该方法在 HashMap 中为空方法:

```
void afterNodeRemoval(Node<K,V> p) { }
```

LinkedHashMap 重写了该方法:

```
// 改变节点的前继后继引用
void afterNodeRemoval(Node<K,V> e) { // unlink
    LinkedHashMap.Entry<K,V> p =
        (LinkedHashMap.Entry<K,V>)e, b = p.before, a =
    p.before = p.after = null;
    if (b == null)
        head = a;
    else
        b.after = a;
    if (a == null)
        tail = b;
    else
        a.before = b;
}
```

通过该方法,我们就从 Linked Hash Map 的双向链表中删除了头部结点。

其实通过 put 方法我们就已经搞清楚了 LinkedHashMap 内部是如何通过双向链表维护键值对 顺序的,但为了让文章更饱满一点,下面继续分析几个 方法源码。

get(Object key)

LinkedHashMap 重写了 HashMap 的 get 方法:

```
public V get(Object key) {
   Node<K,V> e;
   if ((e = getNode(hash(key), key)) == null)
        return null;
   // 多了这一步操作,当accessOrder属性为true时,将key对
   if (accessOrder)
        afterNodeAccess(e);
   return e.value;
}
```

remove(Object key)

LinkedHashMap 没有重写 remove 方法,查看 HashMap 的 remove 方法:

```
public V remove(Object key) {
   Node<K,V> e;
   // 调用removeNode删除节点, removeNode方法内部调用了af
   // 方法时分析过了, 所以不再赘述
   return (e = removeNode(hash(key), key, null, false, null : e.value;
}
```

迭代器

既然 LinkedHashMap 内部通过双向链表维护键值对顺序的话,那么我们可以猜测遍历 LinkedHashMap 实际就是遍历 LinkedHashMap 维护的双向链表:

查看 LinkedHashMap 类 entrySet 方法的实现:

```
public Set<Map.Entry<K,V>> entrySet() {
   Set<Map.Entry<K,V>> es;
   // 创建LinkedEntrySet
   return (es = entrySet) == null ? (entrySet = new L:
}
final class LinkedEntrySet extends AbstractSet<Map.Entr
   public final int size()
                                          { return s:
   public final void clear()
                                          { LinkedHas
   public final Iterator<Map.Entry<K,V>> iterator() {
       // 迭代器类型为LinkedEntryIterator
       return new LinkedEntryIterator();
   }
}
// LinkedEntryIterator继承自LinkedHashIterator
final class LinkedEntryIterator extends LinkedHashItera
   implements Iterator<Map.Entry<K,V>> {
   // next方法内部调用LinkedHashIterator的nextNode方法
   public final Map.Entry<K,V> next() { return nextNo
}
abstract class LinkedHashIterator {
   LinkedHashMap.Entry<K,V> next;
   LinkedHashMap.Entry<K,V> current;
   int expectedModCount;
   LinkedHashIterator() {
       // 初始化时,将双向链表的头部节点赋值给next,说明证
       // LinkedHashMap的双向链表头部开始的
       next = head;
```

```
// 同样也有快速失败的特性
       expectedModCount = modCount;
       current = null;
    }
   public final boolean hasNext() {
       return next != null;
   }
   final LinkedHashMap.Entry<K,V> nextNode() {
       LinkedHashMap.Entry<K,V> e = next;
       if (modCount != expectedModCount)
           throw new ConcurrentModificationException()
       if (e == null)
           throw new NoSuchElementException();
       current = e;
       // 不断获取当前节点的after节点,遍历
       next = e.after;
       return e;
   }
}
```

上述代码符合我们的猜测。

LRU 简单实现

LRU (Least Recently Used) 指的是最近最少使用,是一种缓存淘汰算法,哪个最近不怎么用了就淘汰掉。

我们知道 LinkedHashMap 内的 removeEldestEntry 方法固定返回 false,并不会执行元素删除操作,所以我们可以通过继承 LinkedHashMap,重写 removeEldestEntry 方法来实现 LRU。

假如我们现在有如下需求:

用 LinkedHashMap 实现缓存,缓存最多只能存储 5 个元素, 当元素个数超过 5 的时候,删除(淘汰)那些最近最少使用的数 据,仅保存热点数据。

新建 LRUCache 类,继承 LinkedHashMap:

```
public class LRUCache<K, V> extends LinkedHashMap<K, V:

/**

* 缓存允许的最大容量

*/
```

```
private final int maxSize;
    public LRUCache(int initialCapacity, int maxSize) +
        // accessOrder必须为true
        super(initialCapacity, 0.75f, true);
        this.maxSize = maxSize;
    }
    @Override
    protected boolean removeEldestEntry(Map.Entry<K, V:</pre>
        // 当键值对个数超过最大容量时,返回true,触发删除摸
        return size() > maxSize;
    }
    public static void main(String[] args) {
        LRUCache<String, String> cache = new LRUCache<:</pre>
        cache.put("1", "a");
        cache.put("2", "b");
        cache.put("3", "c");
        cache.put("4", "d");
        cache.put("5", "e");
        cache.put("6", "f");
        System.out.println(cache);
    }
}
```

程序输出如下:

```
{2=b, 3=c, 4=d, 5=e, 6=f}
```

可以看到最早插入的 1=a 已经被删除了。

通过 LinkedHashMap 实现 LRU 还是挺常见的,比如 logback框架的 LRUMessageCache:

```
class LRUMessageCache extends LinkedHashMap<String, Int
    private static final long serialVersionUID = 1L;
    final int cacheSize;

LRUMessageCache(int cacheSize) {
        super((int) (cacheSize * (4.0f / 3)), 0.75f, tring if (cacheSize < 1) {
            throw new IllegalArgumentException("Cache :
        }
        this.cacheSize = cacheSize;
}

int getMessageCountAndThenIncrement(String msg) {
        // don't insert null elements
        if (msg == null) {
                return 0;
        }
}</pre>
```

```
Integer i;
        // LinkedHashMap is not LinkedHashMap. See also
        synchronized (this) {
            i = super.get(msg);
            if (i == null) {
                i = 0;
            } else {
                i = i + 1;
            super.put(msg, i);
        }
        return i;
    }
    // called indirectly by get() or put() which are a
    // called from within a synchronized block
    protected boolean removeEldestEntry(Map.Entry eldes
        return (size() > cacheSize);
    }
    @Override
    synchronized public void clear() {
        super.clear();
}
```

全文完

本文由 简悦 SimpRead 优化,用以提升阅读体验

使用了全新的简悦词法分析引擎 beta, 点击查看详细说明



