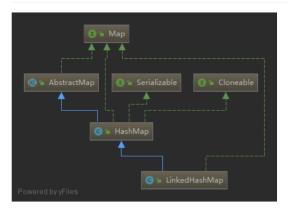
# 简介

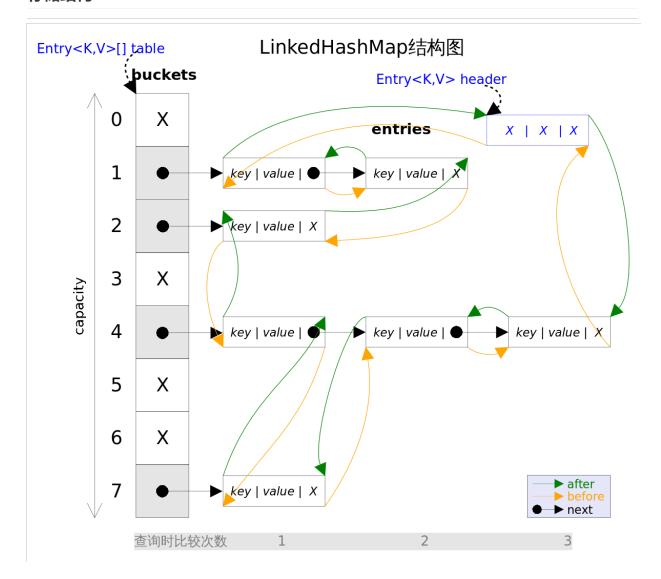
LinkedHashMap内部维护了一个双向链表,能保证元素按插入的顺序访问,也能以访问顺序访问,可以用来实现LRU缓存策略。 LinkedHashMap可以看成是 LinkedList + HashMap。

# 继承体系



LinkedHashMap继承HashMap,拥有HashMap的所有特性,并且额外增加的按一定顺序访问的特性。

# 存储结构



我们知道HashMap使用(数组+单链表+红黑树)的存储结构,那LinkedHashMap是怎么存储的呢?

通过上面的继承体系,我们知道它继承了Map,所以它的内部也有这三种结构,但是它还额外添加了一种"双向链表"的结构存储所有元素的顺序。 添加删除元素的时候需要同时维护在HashMap中的存储,也要维护在LinkedList中的存储,所以性能上来说会比HashMap稍慢。

### 源码解析

#### 属性

(1) head

双向链表的头节点,旧数据存在头节点。

(2) tail

双向链表的尾节点,新数据存在尾节点。

(3) accessOrder

是否需要按访问顺序排序,如果为false则按插入顺序存储元素,如果是true则按访问顺序存储元素。

#### 内部类

```
1. // 位于LinkedHashMap中
2. static class Entry<K,V> extends HashMap.Node<K,V> {
3. Entry<K,V> before, after;
4. Entry(int hash, K key, V value, Node<K,V> next) {
5. super(hash, key, value, next);
6. }
7. }
8. 
9. // 位于HashMap中
10. static class Node<K, V> implements Map.Entry<K, V> {
11. final int hash;
12. final K key;
13. V value;
14. Node<K, V> next;
15. }
```

存储节点,继承自HashMap的Node类,next用于单链表存储于桶中,before和after用于双向链表存储所有元素。

#### 构造方法

前四个构造方法accessOrder都等于false,说明双向链表是按插入顺序存储元素。

最后一个构造方法accessOrder从构造方法参数传入,如果传入true,则就实现了按访问顺序存储元素,这也是实现LRU缓存策略的关键。

#### afterNodeInsertion(boolean evict)方法

在节点插入之后做些什么,在HashMap中的putVal()方法中被调用,可以看到HashMap中这个方法的实现为空。

evict, 驱逐的意思。

- (1) 如果evict为true,且头节点不为空,且确定移除最老的元素,那么就调用HashMap.removeNode()把头节点移除(这里的头节点是双向链表的头节点,而不是某个桶中的第一个元素);
- (2) HashMap.removeNode()从HashMap中把这个节点移除之后,会调用afterNodeRemoval()方法;
- (3) afterNodeRemoval()方法在LinkedHashMap中也有实现,用来在移除元素后修改双向链表,见下文;
- (4) 默认removeEldestEntry()方法返回false, 也就是不删除元素。

### afterNodeAccess(Node<K,V>e)方法

在节点访问之后被调用,主要在put()已经存在的元素或get()时被调用,如果accessOrder为true,调用这个方法把访问到的节点移动到双向链表的末星。

```
    void afterNodeAccess(NodeK,V> e) { // move node to last
    LinkedHashMap.Entry
    // 如果accessOrder 为true,并且访问的节点不是尾节点
    if (accessOrder && (last = tail) != e) {
    LinkedHashMap.Entry</k,V> p =
    (LinkedHashMap.Entry</k,V>)e, b = p.before, a = p.after;
    // 把p节点从双向链表中移除
    p.after = null;
    if (b == null)
    head = a;
    else
```

- (1) 如果accessOrder为true,并且访问的节点不是尾节点;
- (2) 从双向链表中移除访问的节点;
- (3) 把访问的节点加到双向链表的末尾; (末尾为最新访问的元素)

### afterNodeRemoval(Node<K,V> e)方法

在节点被删除之后调用的方法。

```
1. void afterNodeRemoval(NodexK,V> e) { // unlink
2. LinkedHashMap.EntryxK,V> p =
3. (LinkedHashMap.EntryxK,V>)e, b = p.before, a = p.after;
4. // 把节点p从双向链表中删除。
5. p.before = p.after = null;
6. if (b == null)
7. head = a;
8. else
9. b.after = a;
10. if (a == null)
11. tail = b;
12. else
13. a.before = b;
14. }
```

经典的把节点从双向链表中删除的方法。

## get(Object key)方法

获取元素。

```
public V get(Object key) {
    Node<K,V> e;
    if ((e = getNode(hash(key), key)) == null)
        return null;
    if (accessOrder)
        afterNodeAccess(e);
    return e.value;
}
```

如果查找到了元素,且accessOrder为true,则调用afterNodeAccess()方法把访问的节点移到双向链表的末尾。

# 总结

- (1) LinkedHashMap继承自HashMap,具有HashMap的所有特性;
- (2) LinkedHashMap内部维护了一个双向链表存储所有的元素;
- (3) 如果accessOrder为false,则可以按插入元素的顺序遍历元素;
- (4) 如果accessOrder为true,则可以按访问元素的顺序遍历元素;
- (5) LinkedHashMap的实现非常精妙,很多方法都是在HashMap中留的钩子(Hook),直接实现这些Hook就可以实现对应的功能了,并不需要再重写put()等方法;
- (6) 默认的LinkedHashMap并不会移除旧元素,如果需要移除旧元素,则需要重写removeEldestEntry()方法设定移除策略;

## 彩蛋

LinkedHashMap如何实现LRU缓存淘汰策略呢?

首先,我们先来看看LRU是个什么鬼。LRU,Least Recently Used,最近最少使用,也就是优先淘汰最近最少使用的元素。

如果使用LinkedHashMap,我们把accessOrder设置为true是不是就差不多能实现这个策略了呢?答案是肯定的。请看下面的代码:

```
package com.coolcoding.code;
        import java.util.LinkedHashMap;
           public static void main(String[] args) {
               LRU<Integer, Integer> lru = new LRU<>(5, 0.75f);
               lru.put(1, 1);
               lru.put(2, 2);
               lru.put(5, 5);
               lru.put(6, 6);
               lru.put(7, 7);
              System.out.println(lru.get(4));
              lru.put(6, 666);
       class LRU<K, V> extends LinkedHashMap<K, V> {
           // 保存缓存的容量
           public LRU(int capacity, float loadFactor) {
           protected boolean removeEldestEntry(Map.Entry<K, V> eldest) {
49.
               // 当元素个数大于了缓存的容量,就移除元素
               return size() > this.capacity;
54.
```