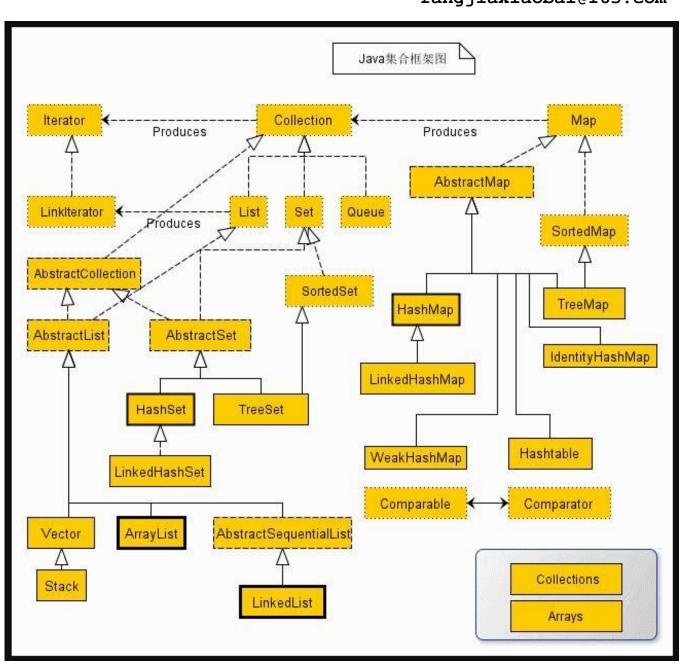
JDK8

集合源码学习

方小白
fangjiaxiaobai@163.com



jdk 源码学习一 java.util.ArrayList (since 1.2)签名

```
public class ArrayList<E> extends AbstractList<E>
   implements List<E>, RandomAccess, Cloneable, java.io.Serializable
```

可序列化,可以支持快速的随机访问,可以被克隆。

一、成员变量

```
private static final int DEFAULT_CAPACITY = 10; // 默认大小为10
private static final Object[] EMPTY_ELEMENTDATA = {};
private static final Object[] DEFAULTCAPACITY_EMPTY_ELEMENTDATA = {};
transient Object[] elementData; // arrayList中的数据
private int size; // 当前状态下的 arraylist中的数据量。
Protect transient int modCount = 0; // 记录被修改的次数。
```

二、构造方法

```
public ArrayList(int initialCapacity) { // 可以指定容量的大小。
          if (initialCapacity > 0) { //如果指定了容量大小,那么就会创建指定容量的 list
             this.elementData = new Object[initialCapacity];
          } else if (initialCapacity == 0) {
             this.elementData = EMPTY ELEMENTDATA;
          } else {
             throw new IllegalArgumentException("Illegal Capacity: "+
                                         initialCapacity);
          }
public ArrayList() {
   this.elementData = DEFAULTCAPACITY EMPTY ELEMENTDATA; //使用默认的数据大小
}//但是,DEFAULTCAPACITY EMPTY ELEMENTDATA 的大小也是 0,为什么呢?是在第一次调用 add 的
时候将其初始化的。见 add 方法。
   public ArrayList(Collection<? extends E> c) {
      elementData = c.toArray();
      if ((size = elementData.length) != 0) {
          // c.toArray might (incorrectly) not return Object[] (see 6260652)
          if (elementData.getClass() != Object[].class)
             elementData = Arrays.copyOf(elementData, size, Object[].class);
      } else {
          // replace with empty array.
         this.elementData = EMPTY ELEMENTDATA;
      }
   }
```

三、成员方法

1.1 add

```
public boolean add(E e) {
    ensureCapacityInternal(size + 1); // Increments modCount!!
    elementData[size++] = e;
    return true;
}
```

```
private void ensureCapacityInternal(int minCapacity) { //minCapacity当前的容量
      if (elementData == DEFAULTCAPACITY EMPTY ELEMENTDATA) {//此时即第一次 add
     minCapacity = Math.max(DEFAULT CAPACITY, minCapacity);//设置容量为10
   ensureExplicitCapacity(minCapacity); // 需要的最小容量。
  private void ensureExplicitCapacity(int minCapacity) {
      modCount++;
      // overflow-conscious code
      if (minCapacity - elementData.length > 0) //需要扩容了。
          grow (minCapacity); //扩容的大小为目前的 size+1
  private void grow(int minCapacity) {
      // overflow-conscious code
      int oldCapacity = elementData.length;
      int newCapacity = oldCapacity + (oldCapacity >> 1);
      if (newCapacity - minCapacity < 0)</pre>
          newCapacity = minCapacity;
      if (newCapacity - MAX ARRAY SIZE > 0)
          newCapacity = hugeCapacity(minCapacity);
      // minCapacity is usually close to size, so this is a win:
      elementData = Arrays.copyOf(elementData, newCapacity);
private static int hugeCapacity(int minCapacity) {
      if (minCapacity < 0) // overflow</pre>
          throw new OutOfMemoryError();
      return (minCapacity > MAX ARRAY SIZE) ?
          Integer.MAX VALUE :
          MAX ARRAY SIZE;// Integer.MAX VALUE-8
```

扩容的算法是:

- 1. 指定下次预期扩容的为当前容量的二分之三倍,称之为新容量(newCapacity),如果需要的最小容量(minCapacity)大于新容量(newCapacity),那么就以需要的最小容量(minCapacity)扩容。如果新容量(newCapacity)大于了规定的最大数组大小(Integr.MAX_VALUE-8),那么就将需要的最小容量(minCapacity)和最大数组大小(Integr.MAX_VALUE-8)比较,取大。如果最小容量(minCapacity)大于规定的最大数组大小(Integr.MAX_VALUE-8),扩容后的数组大小为Integr.MAX_VALUE
- 1.2 public void add(int index,E element)

添加一个集合中的所有元素的时候,调用的是 System.arraycopy 方法。注意,调用的这个方法是一个本地方法。

1.3 public boolean addAll(Collection<? extends E> c)

```
public boolean addAll(Collection<? extends E> c) {
    Object[] a = c.toArray();
    int numNew = a.length;
    ensureCapacityInternal(size + numNew); // Increments modCount
    System.arraycopy(a, 0, elementData, size, numNew);
    size += numNew;
    return numNew != 0;
}
```

* System.arraycopy

像其他的和添加相关的方法都是差不多了。不一一列举。

2.1 public E remove(int index)

很简单,不多说。

2.2 public boolean remove(Object o)

```
public boolean remove(Object o) {
       if (o == null) {
          for (int index = 0; index < size; index++)</pre>
              if (elementData[index] == null) {
                 fastRemove(index);
                 return true;
              }
       } else {
          for (int index = 0; index < size; index++)</pre>
              if (o.equals(elementData[index])) {
                  fastRemove(index);
                 return true;
              }
       return false;
private void fastRemove(int index) {
       modCount++;
       int numMoved = size - index - 1;
       if (numMoved > 0)
```

同样的 内涵之处还是在 System.arraycopy

2.3 public boolean removeAll(Collection<?> c)

```
public boolean removeAll(Collection<?> c) {
      Objects.requireNonNull(c);
      return batchRemove(c, false);
   }
private boolean batchRemove(Collection<?> c, boolean complement) {
       final Object[] elementData = this.elementData;
      int r = 0, w = 0;
      boolean modified = false;
      try {
          for (; r < size; r++)
             if (c.contains(elementData[r]) == complement)
                 elementData[w++] = elementData[r];
       } finally {
          // Preserve behavioral compatibility with AbstractCollection,
          // even if c.contains() throws.
          if (r != size) {
             System.arraycopy(elementData, r,
                            elementData, w,
                            size - r);
             w += size - r;
          if (w != size) {
             // clear to let GC do its work
             for (int i = w; i < size; i++)
                 elementData[i] = null;
             modCount += size - w;
             size = w;
             modified = true;
          }
       }
       return modified;
```

3.1 public E get(int index)

```
public E get(int index) {
    rangeCheck(index);
    return elementData(index);
}

E elementData(int index) {
    return (E) elementData[index]; // 毕竟是数组。
}
```

public E set(int index, E element)

```
public E set(int index, E element) {
    rangeCheck(index);
    E oldValue = elementData(index);
    elementData[index] = element; //数组的性质、
    return oldValue;
}
```

public boolean contains (Object o)

```
public boolean contains(Object o) {
    return indexOf(o) >= 0;
}

public int indexOf(Object o) {
    if (o == null) {
        for (int i = 0; i < size; i++)
            if (elementData[i]==null)
                 return i;
    } else {
        for (int i = 0; i < size; i++)
            if (o.equals(elementData[i]))
                 return i;
    }
    return -1;
}</pre>
```

四、遍历方式

- 1. for 循环。
- 2. fori
- 3. Iterator、ArrayList.iterator();

```
public Iterator<E> iterator() { return new Itr(); }
private class Itr implements Iterator<E> {
                       // index of next element to return
       int cursor;
       int lastRet = -1; // index of last element returned; -1 if no such
      int expectedModCount = modCount;
      public boolean hasNext() {
          return cursor != size;
       }
       @SuppressWarnings("unchecked")
      public E next() {
          checkForComodification();
          int i = cursor; // cursor 当前元素的指针。
          if (i >= size)
             throw new NoSuchElementException();
          Object[] elementData = ArrayList.this.elementData;
          if (i >= elementData.length)
             throw new ConcurrentModificationException();
          cursor = i + 1;
          return (E) elementData[lastRet = i];
```

```
}
   public void remove() {
      if (lastRet < 0)</pre>
          throw new IllegalStateException();
      checkForComodification();
      try {
          ArrayList.this.remove(lastRet);
          cursor = lastRet;
          lastRet = -1;
          expectedModCount = modCount;
      } catch (IndexOutOfBoundsException ex) {
          throw new ConcurrentModificationException();
      }
   }
   @Override
   @SuppressWarnings("unchecked")
   public void forEachRemaining(Consumer<? super E> consumer) {
      Objects.requireNonNull(consumer);
      final int size = ArrayList.this.size;
      int i = cursor;
      if (i \ge size) {
          return;
      final Object[] elementData = ArrayList.this.elementData;
      if (i >= elementData.length) {
          throw new ConcurrentModificationException();
      while (i != size && modCount == expectedModCount) {
          consumer.accept((E) elementData[i++]);
      // update once at end of iteration to reduce heap write traffic
      cursor = i;
      lastRet = i - 1;
      checkForComodification();
   }
   final void checkForComodification() {
      if (modCount != expectedModCount)
          throw new ConcurrentModificationException();
   }
}
```

定义了一个内部类,实现了 Iterator 接口。实现其方法。 用一个变量来记录当前访问的元素的地址,这个变量必须是成员变量。 不定义内部类,直接用 ArrayList 实现 Iterator 接口,也是可以的。

总结:

先说一些老生常谈的事情吧。

- 1.ArrayList 的实现原理是数组。
- 2.容量不固定,最大值是 Integer.MAX
- 3. 元素允许为 null。
- 4. 有序(重申:放入和取出是有序的)
- 5.非线程安全。

并发环境下,要么加锁,要么在初始化时使用 Collection.synchronizeList(new ArrayList());

6. 遍历时的效率问题:

for 循环要比迭代器快。原因是 ArrayList 继承了 RandomAccess, 支持快速的随机访问, 而迭代器都是基于 ArrayList 方法和数组直接操作的。

7. add, remove 值类型的数据时可能会涉及拆装箱操作。

补充一下:

Fail-fast 机制,也叫作快速失败机制,是 java 集合中的一种错误检测机制。

ArrayList中,有个 modCount 的变量,每次进行 add, set, remove 等操作,都会执行 modCount++. 在获取 ArrayList 迭代器时,会将 ArrayList 中的 modCount 保存在迭代中,每次执行 add, set, remove 等操作,都会执行一次检查,都会调用 checkForComodification 方法,对 modCount 进行比较,如果迭代器中的 modCount 和 list 中的 modCount 不同,就会抛出ConcurrentModificationException。

jdk 源码学习二 java.util.LinkedList (since 1.2)

一、签名

```
public class LinkedList<E>
    extends AbstractSequentialList<E>
    implements List<E>, Deque<E>, Cloneable, java.io.Serializable
```

- 1. 继承了 AbstractSequentialList<>
- 2. 实现了 Deque: 出现在 1.6,继承了 Queue。双端队列容器,不仅可以在尾部插入,删除元素,还可以在头部插入和删除元素。
- 3. Clone: 可以克隆
- 4. Serializable: 可被序列化

二、成员变量

```
trainsient int size = 0;

Transient Node<E> first; // 记录第一个。

Transient Node<E> last; // 只记录当前的节点,也是最后一个
protected transient int modCount = 0; //记录当前对 LinkedList 修改的次数
private static class Node<E> {
    E item;
    Node<E> next;
    Node<E> prev;

    Node (Node<E> prev, E element, Node<E> next) {
        this.item = element;
        this.next = next;
        this.prev = prev;
    }
}
```

三、构造方法

```
public LinkedList() {
    }
public LinkedList(Collection<? extends E> c) {
      this();
      addAll(c);
}
```

四、成员方法

1.1 .add(E e)

```
public boolean add(E e) {
    linkLast(e);
    return true;
}

void linkLast(E e) {
    final Node<E> 1 = last;
    final Node<E> newNode = new Node<>(1, e, null);
    last = newNode;
    if (1 == null)
```

```
first = newNode;
else
    l.next = newNode;
size++;
modCount++;
}
```

1.2 add(int index,E element)

```
public void add(int index, E element) {
      checkPositionIndex(index);
      if (index == size) // 如果插入的位置是最后一个,
          linkLast(element);
      else
          linkBefore(element, node(index));
void linkLast(E e) 见上
void linkBefore(E e, Node<E> succ) {
      // assert succ != null;
      final Node<E> pred = succ.prev;
      final Node<E> newNode = new Node<>(pred, e, succ);
      succ.prev = newNode;
      if (pred == null)
          first = newNode;
      else
          pred.next = newNode;
      size++;
      modCount++;
   }
```

1.3 push();

```
public void push(E e) {
    addFirst(e); // 不知道为什么 不直接使用 linkFirst(e)
}

public void addFirst(E e) {
    linkFirst(e);
}

private void linkFirst(E e) {
    final Node<E> f = first;
    final Node<E> newNode = new Node<>(null, e, f);//注意 linkLast 的不同之处。
    first = newNode;
    if (f == null)
        last = newNode;
    else
        f.prev = newNode;
    size++;
    modCount++;
}
```

```
public E remove() {
      return removeFirst();
public E removeFirst() {
      final Node<E> f = first;
      if (f == null)
          throw new NoSuchElementException();
      return unlinkFirst(f);
private E unlinkFirst(Node<E> f) {
      // assert f == first && f != null;
      final E element = f.item;
      final Node<E> next = f.next;
      f.item = null;
      f.next = null; // help GC
      first = next;
      if (next == null)
          last = null;
      else
          next.prev = null;
      size--;
      modCount++;
      return element;
   }
  2.2 removeFirst()
  2.3 removeLast()
  2.4 remove(int index)
public E remove(int index) {
      checkElementIndex(index);
      return unlink(node(index));
Node<E> node(int index) {
      // assert isElementIndex(index);
      if (index < (size >> 1)) { // 二分查找。
          Node<E> x = first;
          for (int i = 0; i < index; i++)
             x = x.next;
          return x;
       } else {
          Node<E> x = last;
          for (int i = size - 1; i > index; i--)
             x = x.prev;
          return x;
      }
E unlink(Node<E> x) {
       // assert x != null;
```

```
final E element = x.item;
       final Node<E> next = x.next;
       final Node<E> prev = x.prev;
       if (prev == null) {
           first = next;
       } else {
           prev.next = next;
           x.prev = null;
       if (next == null) {
           last = prev;
       } else {
           next.prev = prev;
           x.next = null;
       }
       x.item = null;
       size--;
       modCount++;
       return element;
      2.5 public E pop()
          public E pop() {
                 return removeFirst();
          }
3.1 public E set(int index,E element)
public E set(int index, E element) {
       checkElementIndex(index);
       Node<E> x = node(index);
       E oldVal = x.item;
       x.item = element;
       return oldVal;
    }
   4.1 public E get(int index)
public E get(int index) {
       checkElementIndex(index);
       return node(index).item;
    }
   4.2 public E peekFirst()
public E peekFirst() {
       final Node<E> f = first;
       return (f == null) ? null : f.item;
     }
```

4.3

public E peekLast() {

public E peekLast()

final Node<E> 1 = last;

```
return (1 == null) ? null : 1.item;
}
```

5. public Boolean contains (Object o)

```
public boolean contains(Object o) {
      return indexOf(o) != -1;
public int indexOf(Object o) { // 这种方式就是挨个遍历。
      int index = 0;
      if (o == null) {
          for (Node<E> x = first; x != null; x = x.next) {
             if (x.item == null)
                 return index;
             index++;
          }
       } else {
          for (Node<E> x = first; x != null; x = x.next) {
             if (o.equals(x.item))
                 return index;
             index++;
          }
      return -1;
```

public void clear()

```
public void clear() { // 将所有都置为 null, help GC
    for (Node<E> x = first; x != null; ) {
        Node<E> next = x.next;
        x.item = null;
        x.next = null;
        x.prev = null;
        x = next;
    }
    first = last = null;
    size = 0;
    modCount++;
}
```

五、遍历方式

- 1. for
- 2. fori
- 3. iterator()

总结:

- 1. 原理是链表。
- 2. 有序
- 3. 非线程安全
- 4. 元素允许为 null
- 5. 遍历时候 for,都会调用 node (index)方法。

6. 效率问题:

很多文章都再说,arrayList 查找快,增删慢,LinkedList 增删快,查找慢。 这种说法不准确:

- (1) LinkedList 做插入、删除的时候,慢在寻址,快在只需要改变前后 Entry 的引用地址
- (2) ArrayList 做插入、删除的时候,慢在数组元素的批量 copy,快在寻址

所以,如果待插入、删除的元素是在数据结构的前半段尤其是非常靠前的位置的时候,LinkedList的效率将大大快过 ArrayList,因为 ArrayList 将批量 copy 大量的元素; 越往后,对于 LinkedList 来说,因为它是双向链表,所以在第 2 个元素后面插入一个数据和在倒数第 2 个元素后面插入一个元素在效率上基本没有差别,但是 ArrayList 由于要批量 copy 的元素越来越少,操作速度必然追上乃至超过 LinkedList。

从这个分析看出,如果你十分确定你插入、删除的元素是在前半段,那么就使用 LinkedList; 如果你十分确定你删除、删除的元素在比较靠后的位置,那么可以考虑使用 ArrayList。如果你不能确定你要做的插入、删除是在哪儿呢?那还是建议你使用 LinkedList 吧,因为一来 LinkedList 整体插入、删除的执行效率比较稳定,没有 ArrayList 这种越往后越快的情况;二来插入元素的时候,弄得不好 ArrayList 就要进行一次扩容,记住,ArrayList 底层数组扩容是一个既消耗时间又消耗空间的操作,

jdk 源码分析三 java.util. Vector (since 1.0)

一、签名

```
public class Vector<E>
    extends AbstractList<E>
    implements List<E>, RandomAccess, Cloneable, java.io.Serializable
```

二、成员变量

```
Protect Object[] elementData;

Protect int elementCount;

Protect int capacitIncrement;
```

三、构造方法

四、成员方法

Vector 和 ArrayList 差不多。不同的是 Vector 的方法上加上了 synchronized 关键字。这表明 Vector 的线程同步的,线程安全的。

1. add()

```
public synchronized void addElement(E obj) {
    modCount++;
    ensureCapacityHelper(elementCount + 1);
    elementData[elementCount++] = obj;
}
private void ensureCapacityHelper(int minCapacity) {
    // overflow-conscious code
    if (minCapacity - elementData.length > 0)
        grow(minCapacity);
}
private void grow(int minCapacity) {
    // overflow-conscious code
    int oldCapacity = elementData.length;
```

扩容的算法:如果没有指定扩容大小,那么就默认扩容增量为当前的容量+1,则扩容后的大小为两倍的 当前容量+1,称之为新容量。如果新容量小于需要的容量大小,那将这个需要的容量赋值给新容量,如 果新容量大于最大的数组大小,那么扩容到最大,即 MAX ARRAY SIZE。

关键还是在判断容量上。

2. remove()

```
public synchronized boolean removeElement(Object obj) {
    modCount++;
    int i = indexOf(obj);
    if (i >= 0) {
        removeElementAt(i);
        return true;
    }
    return false;
}

public int indexOf(Object o) {
    return indexOf(o, 0);
}

public synchronized int indexOf(Object o, int index) {
    if (o == null) {
        for (int i = index ; i < elementCount ; i++)</pre>
```

```
if (elementData[i]==null)
                 return i;
       } else {
          for (int i = index ; i < elementCount ; i++)</pre>
              if (o.equals(elementData[i]))
                 return i;
       }
       return -1;
public synchronized void removeElementAt(int index) {
      modCount++;
       if (index >= elementCount) {
          throw new ArrayIndexOutOfBoundsException(index + " >= " +
                                              elementCount);
       else if (index < 0) {</pre>
          throw new ArrayIndexOutOfBoundsException(index);
       int j = elementCount - index - 1;
       if (j > 0) {
          System.arraycopy(elementData, index + 1, elementData, index, j);
       elementCount--;
       elementData[elementCount] = null; /* to let gc do its work */
```

3. public boolean contains (Object o)

```
public boolean contains(Object o) {
    return indexOf(o, 0) >= 0;
}
indexOf(),见上。
```

4.

```
public synchronized E firstElement() {
    if (elementCount == 0) {
        throw new NoSuchElementException();
    }
    return elementData(0);
}

public synchronized E lastElement() {
    if (elementCount == 0) {
        throw new NoSuchElementException();
    }
    return elementData(elementCount - 1);
}
```

五、遍历方式

```
public Enumeration<E> elements() {
```

```
return new Enumeration<E>() {
    int count = 0;
    public boolean hasMoreElements() {
        return count < elementCount;
    }
    public E nextElement() {
        synchronized (Vector.this) {
            if (count < elementCount) {
                return elementData(count++);
            }
        }
        throw new NoSuchElementException("Vector Enumeration");
    }
};
</pre>
```

for fori Iterator 总结 允许元素为空。 有序 线程安全

jdk 源码分析四 java.util.HashMap (since 1.2)

本来是想写 HashSet, 但是看了 HashSet 的成员变量,你就懂了、、、、、

一、签名

```
public class HashMap<K,V> extends AbstractMap<K,V>
   implements Map<K,V>, Cloneable, Serializable {
```

HashMap 通常作为桶式哈希表,当桶变得很大的时候就转化为树节点。一般达到过量数据的时机比较少。所以在桶式哈希表中会尽量推迟树形节点的检测。

树形哈希(所有节点都是树节点),以哈希值排序,但如果都是同类型并且该类型实现了比较器就以比较器的结果为准。TreeNode 是一般节点的两倍。只有当哈希表节点数达到一定数量才使用。

通常第一个节点作为树的根节点,当根节点移除时才更换。

不论哈希列表还是树形哈希,分割还是非树形,都保证相对的访问遍历顺序。

二、成员变量

```
static final int DEFAULT INITIAL CAPACITY = 1 << 4; // 初始大小 16
static final int MAXIMUM CAPACITY = 1 << 30; // 最大容量
static final float DEFAULT LOAD FACTOR = 0.75f; //负载系数(装载因子)
主要控制空间利用率和冲突。装载因子越大空间利用率更高,冲突可能也会变大,反之则相反。
static final int TREEIFY THRESHOLD = 8; //由链表转换成树的阈值、
static final int UNTREEIFY THRESHOLD = 6; // 由树转换成链表的阈值
static final int MIN TREEIFY CAPACITY = 64; //转换树形后表格最小容量,至少是
treeify threshold的四倍。
static class Node<K,V> implements Map.Entry<K,V> { //基本的哈希容器节点。
      final int hash; // 不可变的 hash 值,由关键字 key 得来。
      final K key; // 关键字不可变
      V value;
      Node<K,V> next;
      Node(int hash, K key, V value, Node<K,V> next) {
         this.hash = hash;
         this.key = key;
         this.value = value;
         this.next = next;
      }
      public final K getKey() { return key; }
      public final V getValue() { return value; }
      public final String toString() { return key + "=" + value; }
      public final int hashCode() { // 异或运算。
         return Objects.hashCode(key) ^ Objects.hashCode(value);
      public final V setValue(V newValue) {
         V oldValue = value;
         value = newValue;
         return oldValue;
```

```
public final boolean equals(Object o) {
         if (o == this)
             return true;
         if (o instanceof Map.Entry) {
            Map.Entry<?,?> e = (Map.Entry<?,?>)o;
             if (Objects.equals(key, e.getKey()) &&
                Objects.equals(value, e.getValue()))
                return true;
         return false;
      }
transient Node<K,V>[] table; // 不被序列化的节点。Node 类型数组,第一次使用的时候初
始化,必要时重新分配空间。长度总是2的次幂。
static class Node<K,V> implements Map.Entry<K,V> {
      final int hash;
      final K key;
      V value;
      Node<K,V> next;
      Node(int hash, K key, V value, Node<K,V> next) {
         this.hash = hash;
         this.key = key;
         this.value = value;
         this.next = next;
      }
                              { return key; }
      public final K getKey()
                                   { return value; }
      public final V getValue()
      public final String toString() { return key + "=" + value; }
      public final int hashCode() {
         return Objects.hashCode(key) ^ Objects.hashCode(value);
      }
      public final V setValue(V newValue) {
         V oldValue = value;
         value = newValue;
```

return oldValue;

if (o == this)

return true;

public final boolean equals(Object o) {

Map.Entry<?,?> e = (Map.Entry<?,?>)o;
if (Objects.equals(key, e.getKey()) &&

if (o instanceof Map.Entry) {

}

```
Objects.equals(value, e.getValue()))
return true;
}
return false;
}
transient Set<Map.Entry<K,V>> entrySet; // 缓存所有的EntrySet()
transient int size; // 当前 map 中的数据量
transient int modCount; // map 结构的修改次数。实现了fast-fial 策略。
int threshold; // 下次重新分配空间 resize()时,table 数组的大小。
Final float loadFactor; // hash 表的负载因子。
```

三、静态工具函数。

```
static final int hash(Object key) {
    int h;
    return (key == null) ? 0 : (h = key.hashCode()) ^ (h >>> 16);
} // 学习一下编码风格(标红处)。
```

计算 key 的 hash 值,并且将高位的 hash 值移到低位。因为使用的掩码是 2 的 n 次幂,高于掩码的位组成的哈希集合总是冲突,所以要把高位移到低位。

```
static Class<?> comparableClassFor(Object x) {
      if (x instanceof Comparable) {
          Class<?> c; Type[] ts, as; Type t; ParameterizedType p;
          if ((c = x.getClass()) == String.class) // bypass checks
             return c;
          if ((ts = c.getGenericInterfaces()) != null) {
             for (int i = 0; i < ts.length; ++i) {
                 if (((t = ts[i]) instanceof ParameterizedType) &&
                    ((p = (ParameterizedType)t).getRawType() ==
                     Comparable.class) &&
                    (as = p.getActualTypeArguments()) != null &&
                    as.length == 1 \&\& as[0] == c) // type arg is c
                    return c;
             }
          }
      return null;
```

与x进行比较,如果x是可比较类型,返回x的类型,否则返回null。

如果x和k可以比较,返回k和x的比较结果,否则返回0.

```
static final int tableSizeFor(int cap) {
  int n = cap - 1;
  n |= n >>> 1;
```

```
n |= n >>> 2;
n |= n >>> 4;
n |= n >>> 8;
n |= n >>> 16;
return (n < 0) ? 1 : (n >= MAXIMUM_CAPACITY) ?

MAXIMUM_CAPACITY : n + 1;
}
```

对于给定的目标容器返回一个 2 的次幂容量 (返回大于 cap 的最小的 2 次幂) 感觉这个地方很深奥。 百度一张图片吧:

cap = 10; n = cap - 1; //9	0000 1001
n = n >>> 1;	0000 1001 或 0000 0100 ^{右移1位}
	0000 1101
n = n >>> 2;	0000 1101 或 0000 0011 右移2位
	0000 1111
n = n >>> 4;	0000 1111 或 0000 0000 右移4位
	0000 1111
n = n >>> 8;	0000 1111 或 0000 0000 右移8位 对这个数据没什么作用
	0000 1111
n = n >>> 16;	0000 1111 或 0000 0000 右移16位 对这个数据没什么
	0000 1111
n = n + 1;	0001 0000 得到结果2^4=16

四、构造方法

根据特定的初始化容量和负载因子的构造函数。

```
public HashMap(int initialCapacity) {
     this(initialCapacity, DEFAULT_LOAD_FACTOR);
}
```

根据指定初始化容量和默认装载因子.75 的构造函数

```
public HashMap() {
     this.loadFactor = DEFAULT_LOAD_FACTOR; // all other fields defaulted
}
```

构造一个默认大小和默认装载因子的 HashMap。

```
public HashMap(Map<? extends K, ? extends V> m) {
    this.loadFactor = DEFAULT_LOAD_FACTOR;
    putMapEntries(m, false);
}
```

五、成员方法

```
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 onlyIfAbsent,
               boolean evict) {
      Node<K,V>[] tab; Node<K,V> p; int n, i;
     // 如果 table 为空的话,就先初始化,扩容。
      if ((tab = table) == null \mid \mid (n = tab.length) == 0)
         n = (tab = resize()).length;
      if ((p = tab[i = (n - 1) & hash]) == null) // 如果 tab[i]为空,直接放入。
          tab[i] = newNode(hash, key, value, null);
      else { // 如果 hash 后的位置上的值不为空。后接链表。
         Node<K,V>e; Kk;
          if (p.hash == hash &&
             ((k = p.key) == key \mid \mid (key != null && key.equals(k)))) // key
已经存在。
             e = p;
          else if (p instanceof TreeNode) // 如果该节点属于红黑树。(链表的长度>8)
             e = ((TreeNode<K,V>)p).putTreeVal(this, tab, hash, key, value);
         else {// tab[i]后还是链表。
             for (int binCount = 0; ; ++binCount) {
                if ((e = p.next) == null) { //遍历到链表的最后一个元素。
                   p.next = newNode(hash, key, value, null);
                   if (binCount >= TREEIFY THRESHOLD - 1) // -1 for 1st
```

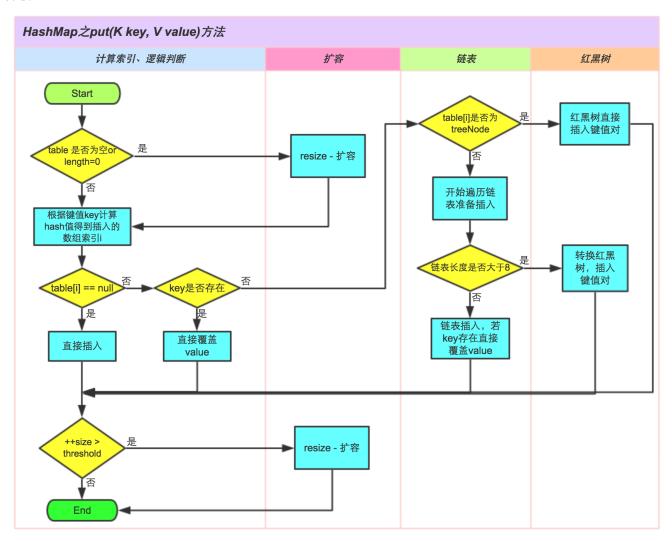
```
treeifyBin(tab, hash); //将链表转换成红黑树。
                   break;
                }
                if (e.hash == hash &&
                    ((k = e.key) == key \mid | (key != null &&
key.equals(k))))//如果 key 已经存在,就覆盖 value。
                   break;
                p = e;
             }
          }
//如果之前判断到 key 已经存在,就进行覆盖 value
         if (e != null) { // existing mapping for key
             V oldValue = e.value;
             if (!onlyIfAbsent || oldValue == null)
                e.value = value;
             afterNodeAccess(e);
             return oldValue;
         }
      }
      ++modCount;
      if (++size > threshold)
         resize();
      afterNodeInsertion(evict);
      return null;
   }
扩容机制:
final Node<K,V>[] resize() {
      Node<K,V>[] oldTab = table;
      int oldCap = (oldTab == null) ? 0 : oldTab.length;
      int oldThr = threshold;
      int newCap, newThr = 0;
      if (oldCap > 0) {
          if (oldCap >= MAXIMUM CAPACITY) { // 如果原来 table 中容量已经是最大
             threshold = Integer.MAX_VALUE;
             return oldTab;
// 如果旧容量*2 小于最大容量阈值,并且旧容量大于默认初始化容量。
         else if ((newCap = oldCap << 1) < MAXIMUM CAPACITY &&
                 oldCap >= DEFAULT INITIAL CAPACITY)
             newThr = oldThr << 1; // 新的容量阈值扩大两倍。
      else if (oldThr > 0) // initial capacity was placed in threshold
         newCap = oldThr;
                         // zero initial threshold signifies using defaults
         newCap = DEFAULT INITIAL CAPACITY;
         newThr = (int)(DEFAULT_LOAD_FACTOR * DEFAULT_INITIAL_CAPACITY);
      }
```

```
if (newThr == 0) {
          float ft = (float)newCap * loadFactor;
          newThr = (newCap < MAXIMUM CAPACITY && ft <
(float) MAXIMUM CAPACITY ?
                   (int)ft : Integer.MAX_VALUE);
      threshold = newThr;
       @SuppressWarnings({"rawtypes","unchecked"})
          Node<K,V>[] newTab = (Node<K,V>[]) new Node[newCap];
      table = newTab;
       if (oldTab != null) {
          for (int j = 0; j < oldCap; ++j) { // 把每个 table[i]都移动到新的
newtable[i]中。
             Node<K,V>e;
             if ((e = oldTab[j]) != null) {
                 oldTab[j] = null;
                 if (e.next == null)
                    newTab[e.hash & (newCap - 1)] = e;
                 else if (e instanceof TreeNode)
                    ((TreeNode<K,V>)e).split(this, newTab, j, oldCap);
                 else { // preserve order
                    Node<K,V> loHead = null, loTail = null;
                    Node<K,V> hiHead = null, hiTail = null;
                    Node<K,V> next;
                    do {
                       next = e.next;
                    // 原索引。
                        if ((e.hash & oldCap) == 0) {
                           if (loTail == null)
                              loHead = e;
                           else
                              loTail.next = e;
                           loTail = e;
                        else { // 原索引+oldCap
                           if (hiTail == null)
                              hiHead = e;
                           else
                              hiTail.next = e;
                           hiTail = e;
                        }
                    } while ((e = next) != null);
                    if (loTail != null) {
                        loTail.next = null;
                       newTab[j] = loHead;
                    if (hiTail != null) {
                       hiTail.next = null;
```

```
newTab[j + oldCap] = hiHead;
                     }
                 }
              }
          }
       return newTab;
   }
final TreeNode<K,V> putTreeVal(HashMap<K,V> map, Node<K,V>[] tab,
                                  int h, K k, V v) {
          Class<?> kc = null;
          boolean searched = false;
          TreeNode<K,V> root = (parent != null) ? root() : this;
          for (TreeNode<K,V> p = root;;) {
              int dir, ph; K pk;
              if ((ph = p.hash) > h)
                 dir = -1;
              else if (ph < h)
                 dir = 1;
              else if ((pk = p.key) == k \mid\mid (k != null && k.equals(pk)))
                 return p;
              else if ((kc == null &&
                       (kc = comparableClassFor(k)) == null) ||
                      (dir = compareComparables(kc, k, pk)) == 0) {
                 if (!searched) {
                     TreeNode<K,V> q, ch;
                     searched = true;
                     if (((ch = p.left) != null &&
                          (q = ch.find(h, k, kc)) != null) ||
                         ((ch = p.right) != null &&
                         (q = ch.find(h, k, kc)) != null))
                        return q;
                 dir = tieBreakOrder(k, pk);
              }
              TreeNode<K,V> xp = p;
              if ((p = (dir \le 0) ? p.left : p.right) == null) {
                 Node<K,V> xpn = xp.next;
                 TreeNode\langle K, V \rangle x = map.newTreeNode(h, k, v, xpn);
                 if (dir <= 0)
                     xp.left = x;
                 else
                     xp.right = x;
                 xp.next = x;
                 x.parent = x.prev = xp;
                 if (xpn != null)
                     ((TreeNode<K,V>)xpn).prev = x;
```

```
moveRootToFront(tab, balanceInsertion(root, x));
    return null;
}
}
```

分析:



图片来源于网络,见注释。

```
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.equals(k))))
      else if ((e = p.next) != null) {
          if (p instanceof TreeNode)
             node = ((TreeNode<K,V>)p).getTreeNode(hash, key);
          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) == value ||
                         (value != null && value.equals(v)))) {
          if (node instanceof TreeNode)
              ((TreeNode<K,V>)node).removeTreeNode(this, tab, movable);
          else if (node == p)
             tab[index] = node.next;
          else
             p.next = node.next;
          ++modCount;
          --size;
          afterNodeRemoval(node);
          return node;
      }
   }
   return null;
}
```

六、遍历方法

这里总结一下 Map 的遍历方法吧,for,fori,iterator 什么的统统不算哈。

就只有两种。一种是 entry,一种是 getKey。

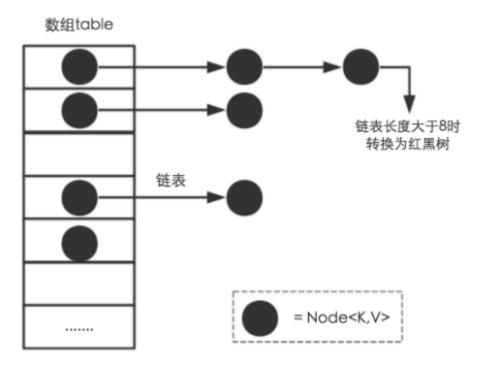
举个栗子: 一对夫妻, 你想找个那个妻子。。。。。。一种找到他老公, 通过他老公去找, 第二种是直接拿到他俩的结婚证找到妻子。

- 1. hashMap.keySet(); for set..........就是 for 循环的方式了。
- 2. hashMap.entrySet();

hashMap 根据键的 hashCode 值存储数据,大多数情况下可以直接定位它的值。大多数情况下可以直接定位它的值,因而具有很快的访问速度。但是遍历顺序却是不确定的。hashMap 最多只允许一条记录的键为 null,允许多条记录的值为 null。hashMap 非线程安全,即任一时刻可以有多个线程同时写 HashMap,可能会导致数据的不一致,但是可以用 Collections.synchronizedMap()使 HashMap 线程安全。或者使用 ConcurrentHashMap。

要搞清楚 HashMap, 首先要清楚 HashMap 是什么,即它的存储结构-字段,其次弄明白它能干什么,即它的功能实现-方法。

Jdk8中,HashMap是数组+链表+红黑树实现的,如下图。



那么问题来了,数据底层存储的是什么呢?这样的存储方式有什么好处呢?

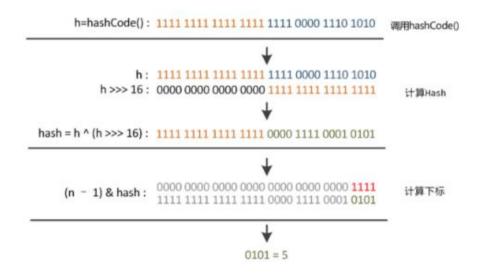
- 1.hashMap 有一个很重要的字段,就是 Node<K,V>.这个 Node 的实现,见上面的字段介绍。途中每个黑点就是一个 Node。
- 2.大家都知道 HashMap 的底层数据结构使哈希表,哈希表为解决冲突,可以采用开发地址法和链地址法等来解决问题,java 中 HashMap 采用了链地址法。当数据被 hash 后,得到数组下标,把数据放在对应下标元素的链表上。
- 3.根据源码,threshold 就是在此 loadFactor 和 length 对应下允许的最大元素数目,超过这个数目就要重新扩容,扩容后的 HashMap 容量就是之前容量的两倍。默认的 loadFactor 是 0.75,是对空间和时间的平衡选择,。如果内存空间很多而对事件效率要求很高,可以降低 loadFactor 的值。想反,对内存空间比较紧张而对时间效率要求不高的时候,就可以增加 loadFactor 的值,这个值可以大于 1.
- 4. 为什么 hashMap 的重新扩容或者初始化大小是 2 的 n 次方呢?

在 HashMap 中,哈希桶数组 table 的长度 length 大小必须为 2 的 n 次方(一定是合数),这是一种非常规的设计,常规的设计是把桶的大小设计为素数。相对来说素数导致冲突的概率要小于合数,具体证明可以参考 http://blog.csdn.net/liuqiyao_01/article/details/14475159,Hashtable 初始化桶大小为 11,就是桶大小设计为素数的应用(Hashtable 扩容后不能保证还是素数)。HashMap 采用这种非常规设计,主要是为了在取模和扩容时做优化,同时为了减少冲突,HashMap 定位哈希桶索引位置时,也加入了高位参与运算的过程。

5. 哈希算法:

这里的 Hash 算法本质上就是三步,取 key 的 hashCode 值,,高位运算,取模运算。 对于任意的对象,只要 hashCode () 的值相同,那么计算所得的 hash 码也是相同的,我们把 hash 值对数组的长度取模,但是取模的消耗很大,hashMap 采用 h& (length-1) 的方式。 这个方法非常巧妙,它通过 h & (table.length -1)来得到该对象的保存位,而 HashMap 底层数组的长度总是 2 的 n 次方,这是 HashMap 在速度上的优化。当 length 总是 2 的 n 次方时,h& (length-1)运算等价于对 length 取模,也就是 h%length,但是&比%具有更高的效率。

下面举例说明下, n为table的长度。



6. 扩容机制:

我们使用的是 2 次幂的扩展(指长度扩为原来的 2 倍)所以,元素的位置要么是在原位置,要么是在原位置在移动 2 次幂的位置。

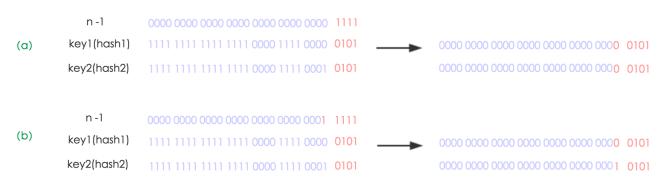
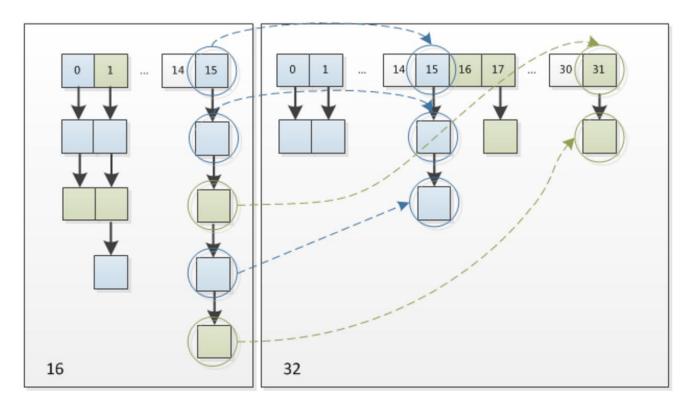


图 a, 表示扩容前的 key1 和 key2 两种 key 确定索引的位置,

图 b,表示扩容后的 key1 和 key2 两种 key 确定索引位置的示例。

元素在重新计算 hash 之后,因为 n 变为 2 倍,那么 n-1 的 mask 范围在高位多 1bit (红色),因此新的 index 就会发生这样的变化:

因此,我们在扩充 HashMap 的时候,不需要像 JDK1.7 的实现那样重新计算 hash,只需要看看原来的 hash 值新增的那个 bit 是 1 还是 0 就好了,是 0 的话索引没变,是 1 的话索引变成"原索引+oldCap",可以看看下图为 16 扩充为 32 的 resize 示意图:



这个设计确实非常的巧妙,既省去了重新计算 hash 值的时间,而且同时,由于新增的 1bit 是 0 还是 1 可以认为是随机的,因此 resize 的过程,均匀的把之前的冲突的节点分散到新的 bucket 了。这一块就是JDK1.8 新增的优化点。

7. 线程安全机制:

线程不安全,多线程环境中应尽量使用 ConcurrentHashMap。

- (1) 扩容是一个特别耗性能的操作,所以当程序员在使用 HashMap 的时候,估算 map 的大小,初始化的时候给一个大致的数值,避免 map 进行频繁的扩容。
- (2) 负载因子是可以修改的,也可以大于1,但是建议不要轻易修改,除非情况非常特殊。
- (3) HashMap 是线程不安全的,不要在并发的环境中同时操作 HashMap,建议使用ConcurrentHashMap。
- (4) JDK1.8 引入红黑树大程度优化了 HashMap 的性能。
- (5) 还没升级 JDK1.8 的,现在开始升级吧。HashMap 的性能提升仅仅是 JDK1.8 的冰山一角。

借鉴文章: http://www.importnew.com/20386.html (通过这篇文章,知道了什么才是在学习)

jdk 源码分析五 java.util.hashSet (since 1.2)

零、搞完 HashMap 之后,hashSet 就很简单了。这里顺便就把 HashSet 带过了。

一、签名

```
public class HashSet<E>
    extends AbstractSet<E>
    implements Set<E>, Cloneable, java.io.Serializable
```

二、成员变量

```
private transient HashMap<E,Object> map; //hashSet底层用HashMap实现。
private static final Object PRESENT = new Object();
```

三、构造方法

```
public HashSet() {
    map = new HashMap<>();
}

public HashSet(Collection<? extends E> c) {
    map = new HashMap<>(Math.max((int) (c.size()/.75f) + 1, 16));
    addAll(c);
}

public HashSet(int initialCapacity, float loadFactor) {
    map = new HashMap<>(initialCapacity, loadFactor);
}

public HashSet(int initialCapacity) {
    map = new HashMap<>(initialCapacity);
}

HashSet(int initialCapacity, float loadFactor, boolean dummy) {
    map = new LinkedHashMap<>(initialCapacity, loadFactor);
}
```

四、成员方法:

```
public boolean isEmpty() {
    return map.isEmpty();
}

public boolean contains(Object o) {
    return map.containsKey(o);
}

public boolean add(E e) {
    return map.put(e, PRESENT)==null;
}

public boolean remove(Object o) {
    return map.remove(o)==PRESENT;
}
```

五、遍历方式:

六、总结:

看了 HashMap 之后,在看这个真的一点要敲黑板的地方都没有!~

jdk 源码分析六 java.util.HashTable<K,V> since 1.0

一、签名

```
public class Hashtable<K,V>
    extends Dictionary<K,V>
    implements Map<K,V>, Cloneable, java.io.Serializable {
```

Dictionary 接口: 所有包含 key 和 value 的抽象父类。

二、成员变量

```
private transient Entry<?,?>[] table; //
private transient int count; // table 的大小
private int threshold; // 阈值
private float loadFactor; // 装载因子
private transient int modCount = 0; //用于 fast-fial 策略,记录结构修改次数。
private static class Entry<K,V> implements Map.Entry<K,V> { //单向链表。
      final int hash;
      final K key;
      V value;
      Entry<K,V> next;
      protected Entry(int hash, K key, V value, Entry<K,V> next) {
          this.hash = hash;
          this.key = key;
          this.value = value;
          this.next = next;
       }
       @SuppressWarnings("unchecked")
      protected Object clone() {
          return new Entry<>(hash, key, value,
                             (next==null ? null : (Entry<K,V>) next.clone()));
       }
       // Map.Entry Ops
      public K getKey() {
          return key;
       }
      public V getValue() {
          return value;
       }
      public V setValue(V value) {
          if (value == null)
             throw new NullPointerException();
```

```
V oldValue = this.value;
      this.value = value;
      return oldValue;
   }
   public boolean equals(Object o) {
      if (!(o instanceof Map.Entry))
          return false;
      Map.Entry<?,?> e = (Map.Entry<?,?>)o;
      return (key==null ? e.getKey() ==null : key.equals(e.getKey())) &&
         (value==null ? e.getValue()==null : value.equals(e.getValue()));
   }
   public int hashCode() {
      return hash ^ Objects.hashCode(value);
   }
   public String toString() {
      return key.toString()+"="+value.toString();
   }
}
```

三、构造方法

```
public Hashtable(int initialCapacity, float loadFactor) {
       if (initialCapacity < 0)</pre>
          throw new IllegalArgumentException("Illegal Capacity: "+
                                        initialCapacity);
      if (loadFactor <= 0 || Float.isNaN(loadFactor))</pre>
          throw new IllegalArgumentException("Illegal Load: "+loadFactor);
       if (initialCapacity==0)
          initialCapacity = 1;
       this.loadFactor = loadFactor;
       table = new Entry<?,?>[initialCapacity];
       threshold = (int)Math.min(initialCapacity * loadFactor, MAX ARRAY SIZE
+ 1);
public Hashtable(int initialCapacity) {
      this(initialCapacity, 0.75f);
   }
public Hashtable() {
      this(11, 0.75f); //这里直接写死了,默认大小就是 11. 装载
   }
public Hashtable(Map<? extends K, ? extends V> t) {
      this (Math.max(2*t.size(), 11), 0.75f);
      putAll(t);
   }
```

```
public synchronized int size() {
      return count;
public synchronized boolean isEmpty() {
      return count == 0;
public synchronized Enumeration<K> keys() {
       return this.<K>getEnumeration(KEYS);
public synchronized Enumeration<V> elements() {
      return this.<V>getEnumeration(VALUES);
public synchronized boolean contains(Object value) {
      if (value == null) {
          throw new NullPointerException();
       }
      Entry<?,?> tab[] = table;
      for (int i = tab.length ; i-- > 0 ;) {
          for (Entry<?,?> e = tab[i] ; e != null ; e = e.next) {
             if (e.value.equals(value)) {
                 return true;
             }
          }
       }
      return false;
public synchronized boolean containsKey(Object key) {
      Entry<?,?> tab[] = table;
      int hash = key.hashCode();
      int index = (hash & 0x7FFFFFFF) % tab.length;
       for (Entry<?,?> e = tab[index] ; e != null ; e = e.next) {
          if ((e.hash == hash) && e.key.equals(key)) {
             return true;
          }
       return false;
   }
public synchronized V get(Object key) {
      Entry<?,?> tab[] = table;
      int hash = key.hashCode();
       int index = (hash & 0x7FFFFFFF) % tab.length;
      for (Entry<?,?> e = tab[index] ; e != null ; e = e.next) {
          if ((e.hash == hash) && e.key.equals(key)) {
             return (V)e.value;
```

```
}
       }
      return null;
   }
public synchronized V put(K key, V value) {
       // Make sure the value is not null
       if (value == null) { // 值也不允许为空!
          throw new NullPointerException();
       }
      // Makes sure the key is not already in the hashtable.
      Entry<?,?> tab[] = table;
      int hash = key.hashCode();
      int index = (hash & 0x7FFFFFFF) % tab.length;
       @SuppressWarnings("unchecked")
      Entry<K,V> entry = (Entry<K,V>) tab[index];
       for(; entry != null ; entry = entry.next) {
          if ((entry.hash == hash) && entry.key.equals(key)) {
             V old = entry.value;
             entry.value = value;
             return old;
          }
       }
      addEntry(hash, key, value, index);
      return null;
   }
private void addEntry(int hash, K key, V value, int index) {
      modCount++;
      Entry<?,?> tab[] = table;
       if (count >= threshold) {
          // Rehash the table if the threshold is exceeded
          rehash(); // 扩容处理。
          tab = table;
          hash = key.hashCode();
          index = (hash & 0x7FFFFFFF) % tab.length;
       }
      // Creates the new entry.
      @SuppressWarnings("unchecked")
      Entry<K,V> e = (Entry<K,V>) tab[index];
      tab[index] = new Entry<>(hash, key, value, e);
      count++;
   }
```

- 1. HashTable 是基于 Dictionary 类的、
- 2. Hashtable 中的方法是同步的,保证了 hashTable 中对象的线程安全。
- 3. 内部实现是数组加链表。默认大小是 11,增加的方式是 old*2+1;
- 4. Hashtable 中,key 和 value 都不能为空。

Jdk 源码分析七 java.util.LinkedHashMap since1.4

一、签名

```
public class LinkedHashMap<K,V>
    extends HashMap<K,V>
    implements Map<K,V>
```

实现了 Map 接口,继承了 HashMap。

二、成员变量

```
transient LinkedHashMap.Entry<K,V> head; //// 双向链表的头
transient LinkedHashMap.Entry<K,V> tail; // 双向链表的尾
final boolean accessOrder; //控制读取的顺序, true表示访问的顺序, false表示插入的顺序默认为 false。
```

三、构造方法

```
public HashSet() {
    map = new HashMap<>();
}
transient LinkedHashMap.Entry<K,V> head;
transient LinkedHashMap.Entry<K,V> tail;
final boolean accessOrder;
HashSet(int initialCapacity, float loadFactor, boolean dummy) {
    map = new LinkedHashMap<>(initialCapacity, loadFactor);
} // 注意了 这里是 LinkedHashMap。
```

四、成员方法

```
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;
   }
final Node<K,V> getNode(int hash, Object key) {
       Node<K,V>[] tab; Node<K,V> first, e; int n; K k;
       if ((tab = table) != null && (n = tab.length) > 0 &&
          (first = tab[(n - 1) & hash]) != null) {
          if (first.hash == hash && // always check first node
              ((k = first.key) == key || (key != null && key.equals(k))))
              return first;
          if ((e = first.next) != null) {
              if (first instanceof TreeNode)
                 return ((TreeNode<K,V>) first).getTreeNode(hash, key);
              do {
                 if (e.hash == hash &&
```

```
((k = e.key) == key \mid | (key != null && key.equals(k))))
                     return e;
              } while ((e = e.next) != null);
          }
       }
       return null;
   }
void afterNodeAccess(Node<K,V> e) { // move node to last
       LinkedHashMap.Entry<K,V> last;
       if (accessOrder && (last = tail) != e) {
          LinkedHashMap.Entry<K,V> p =
              (LinkedHashMap.Entry<K,V>)e, b = p.before, a = p.after;
          p.after = null;
          if (b == null)
              head = a;
          else
              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;
       }
   }
```

put 方法和 HashMap 的方法一致。

```
public boolean containsValue(Object value) {
    for (LinkedHashMap.Entry<K,V> e = head; e != null; e = e.after) {
        V v = e.value;
        if (v == value || (value != null && value.equals(v)))
            return true;
    }
    return false;
}
```

contiainsValue 方法,就是遍历整个 linkedHashMap,将每个 Entry 的 value 都比较一下。

五、遍历方式 略 六、总结 1.accessOrder 的作用。

False 的情况下(默认),按照插入时候的顺序来访问每个元素。

True 的情况,每次调用 get (K k)的时候,都会对 HashTable 发生改变。它会按照访问顺序来改变 HashTable 结构。

Jdk 源码分析八 java.util.TreeMap since 1.2

一、签名

```
public class TreeMap<K,V>
    extends AbstractMap<K,V>
    implements NavigableMap<K,V>, Cloneable, java.io.Serializable
```

NavigableMap: 可导航的 Map。 Since 1.6. 它实现继承了 SortedMap,成为了一个具有搜索匹配算法的 Map。和 TreeSet 类似。

二、成员变量

```
private final Comparator<? super K> comparator; // 比较器。
private transient Entry<K,V> root; // 树的根节点
private transient int size = 0; // 树的 entity 数量
private transient int modCount = 0;
static final class Entry<K,V> implements Map.Entry<K,V> {
      K key;
      V value;
      Entry<K,V> left;
      Entry<K,V> right;
      Entry<K,V> parent;
      boolean color = BLACK;
       /**
       * Make a new cell with given key, value, and parent, and with
       * {@code null} child links, and BLACK color.
       */
       Entry(K key, V value, Entry<K,V> parent) {
          this.key = key;
          this.value = value;
          this.parent = parent;
       }
       * Returns the key.
       * @return the key
       */
      public K getKey() {
          return key;
       }
       /**
       * Returns the value associated with the key.
       * @return the value associated with the key
       */
       public V getValue() {
```

```
return value;
   }
   /**
    * Replaces the value currently associated with the key with the given
    * value.
    * @return the value associated with the key before this method was
            called
    */
   public V setValue(V value) {
      V oldValue = this.value;
      this.value = value;
      return oldValue;
   }
   public boolean equals(Object o) {
      if (!(o instanceof Map.Entry))
          return false;
      Map.Entry<?,?> e = (Map.Entry<?,?>)o;
      return valEquals(key,e.getKey()) && valEquals(value,e.getValue());
   }
   public int hashCode() {
      int keyHash = (key==null ? 0 : key.hashCode());
      int valueHash = (value==null ? 0 : value.hashCode());
      return keyHash ^ valueHash;
   public String toString() {
      return key + "=" + value;
}
```

三、构造方法

```
try {
        buildFromSorted(m.size(), m.entrySet().iterator(), null, null);
    } catch (java.io.IOException cannotHappen) {
    } catch (ClassNotFoundException cannotHappen) {
    }
}//将给定 SortMap 中的数据根据 SortMap 中的比较器构造一个新的 TreeMap。
```

四、成员方法

```
public V put(K key, V value) {
      Entry<K,V> t = root;
      if (t == null) {
          compare(key, key); // type (and possibly null) check
          root = new Entry<>(key, value, null);
          size = 1;
          modCount++;
          return null;
       }
      int cmp;
      Entry<K,V> parent;
      // split comparator and comparable paths
      Comparator<? super K> cpr = comparator;
      if (cpr != null) {
          do {
             parent = t;
             cmp = cpr.compare(key, t.key);
             if (cmp < 0)
                 t = t.left;
             else if (cmp > 0)
                 t = t.right;
             else
                 return t.setValue(value);
          } while (t != null);
      else {
          if (key == null)
             throw new NullPointerException();
     @SuppressWarnings("unchecked") // 如果没有指定比较器。就将 key 强转成比较器。
             Comparable<? super K> k = (Comparable<? super K>) key;
          do {
             parent = t;
             cmp = k.compareTo(t.key);
             if (cmp < 0)
                 t = t.left;
             else if (cmp > 0)
                 t = t.right;
             else
                 return t.setValue(value);
```

```
} while (t != null);
}
Entry<K,V> e = new Entry<>(key, value, parent);
if (cmp < 0)
    parent.left = e;
else
    parent.right = e;
fixAfterInsertion(e);
size++;
modCount++;
return null;
}</pre>
```

```
public void putAll(Map<? extends K, ? extends V> map) {
      int mapSize = map.size();
      if (size==0 && mapSize!=0 && map instanceof SortedMap) {
          Comparator<?> c = ((SortedMap<?,?>)map).comparator();
          if (c == comparator || (c != null && c.equals(comparator))) {
             ++modCount;
             try {
                buildFromSorted(mapSize, map.entrySet().iterator(),
                              null, null);
             } catch (java.io.IOException cannotHappen) {
             } catch (ClassNotFoundException cannotHappen) {
             return;
          }
      super.putAll(map);
private void buildFromSorted(int size, Iterator<?> it,
                           java.io.ObjectInputStream str,
                           V defaultVal)
      throws java.io.IOException, ClassNotFoundException {
      this.size = size;
      root = buildFromSorted(0, 0, size-1, computeRedLevel(size),
                         it, str, defaultVal);
// 从排序序列中构造 TreeMap 函数。
private final Entry<K,V> buildFromSorted(int level, int lo, int hi,
                                     int redLevel,
                                     Iterator<?> it,
                                     java.io.ObjectInputStream str,
                                     V defaultVal)
      throws java.io.IOException, ClassNotFoundException { //
// 树的根节点 肯定是排序序列的中间树。
// 递归处理根节点的左树,右树。
```

```
if (hi < lo) return null;
   int mid = (lo + hi) >>> 1;
   Entry<K,V> left = null;
   if (lo < mid)
      left = buildFromSorted(level+1, lo, mid - 1, redLevel,
                          it, str, defaultVal);
   // extract key and/or value from iterator or stream
   K key;
   V value;
   if (it != null) {
      if (defaultVal==null) {
          Map.Entry<?,?> entry = (Map.Entry<?,?>)it.next();
          key = (K)entry.getKey();
          value = (V)entry.getValue();
      } else {
          key = (K)it.next();
          value = defaultVal;
   } else { // use stream
      key = (K) str.readObject();
      value = (defaultVal != null ? defaultVal : (V) str.readObject());
   }
   Entry<K,V> middle = new Entry<>(key, value, null);
   // color nodes in non-full bottommost level red
   if (level == redLevel)
      middle.color = RED;
   if (left != null) {
      middle.left = left;
      left.parent = middle;
   }
   if (mid < hi) {</pre>
      Entry<K,V> right = buildFromSorted(level+1, mid+1, hi, redLevel,
                                    it, str, defaultVal);
      middle.right = right;
      right.parent = middle;
   }
   return middle;
}
```

```
final Entry<K,V> getFirstEntry() {
    Entry<K,V> p = root;
    if (p != null)
        while (p.left != null)
        p = p.left;
    return p;
} //中序遍历 获取第一个Entity

final Entry<K,V> getLastEntry() {
    Entry<K,V> p = root;
    if (p != null)
        while (p.right != null)
        p = p.right;
    return p;
} // 中序遍历 获取最后一个entity。
```

删除

```
private void deleteEntry(Entry<K,V> p) {
      modCount++;
      size--;
      // If strictly internal, copy successor's element to p and then make p
      // point to successor.
      if (p.left != null && p.right != null) {
          Entry<K,V> s = successor(p);
          p.key = s.key;
          p.value = s.value;
          p = s;
      } // p has 2 children
       // Start fixup at replacement node, if it exists.
      Entry<K,V> replacement = (p.left != null ? p.left : p.right);
      if (replacement != null) {
          // Link replacement to parent
          replacement.parent = p.parent;
          if (p.parent == null)
             root = replacement;
          else if (p == p.parent.left)
             p.parent.left = replacement;
          else
             p.parent.right = replacement;
          // Null out links so they are OK to use by fixAfterDeletion.
          p.left = p.right = p.parent = null;
          // Fix replacement
          if (p.color == BLACK)
             fixAfterDeletion(replacement);
```

```
} else if (p.parent == null) { // return if we are the only node.
          root = null;
       } else { // No children. Use self as phantom replacement and unlink.
          if (p.color == BLACK)
             fixAfterDeletion(p);
          if (p.parent != null) {
             if (p == p.parent.left)
                 p.parent.left = null;
             else if (p == p.parent.right)
                 p.parent.right = null;
             p.parent = null;
          }
       }
static <K,V> TreeMap.Entry<K,V> successor(Entry<K,V> t) {
      if (t == null)
          return null;
      else if (t.right != null) {
          Entry<K,V> p = t.right;
          while (p.left != null)
             p = p.left;
          return p;
       } else {
          Entry<K,V> p = t.parent;
          Entry<K,V> ch = t;
          while (p != null && ch == p.right) {
             ch = p;
             p = p.parent;
          return p;
      }
   }
```

五、遍历方式

六、总结

1. 红黑树。

从 Entiry 这个内部类可以看出,TreeMap 是使用红黑树这种数据结构来实现的。(By the way, hashMap 中也用到了红黑树。)

大体上说一下红黑树的性质吧,这个我会在以后学习一下的

每个节点或是 red, 或是 Black。

根节点是 Black 的。

每个叶子节点 NIL 是 black 的。

如果一个节点是 Red,那么它的两个子节点都是 Black。

对于每个节点,从该节点到其所有后代叶节点的简单路径上,均包含相同数目的 Black 节点。

2. TreeMap 在涉及到树形结构变化的时候,所实现的代码都是根据算法导论中的伪代码来的。

如 果 想 研 究 一 下 红 黑 树 的 变 化 原 理 , 请 参 考 这 篇 文 章 : http://www.importnew.com/20413.html

至此,基础的集合源码 就看到这里了。

当然,我只是大体上看了一下。日后还会仔细研读一下。顺便纠正一下我写的这些小小的总结。

接下来就行,一个比较厉害的类源码了。

ConcurrentHashMap. 这个作为一个后续的任务吧。因为 目前我对并发的理解还不到位,可以说是还没有入门。等我看完了 juc (java. util. concurrent)包中的源码,再来总结一下,ConcurrentHashMap。这个部分的源码,我也得好好的吸收一下。

方小白 2017年11月18日。