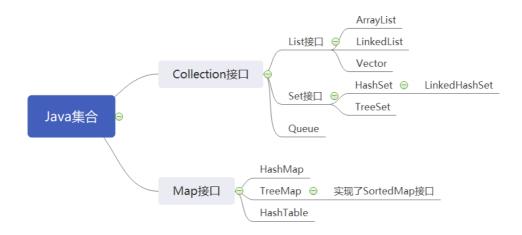
Java集合

java.lang

- Collection接口
 - o List接口
 - o Set接口
- Map接口



Collection

List

- 重复
- 有序

1 ArrayList

- List接口的主要实现类,底层用数组实现
- 优点
 - 。 访问速度快
- 缺点
 - 插入和删除开销大:增加和删除元素时,需要对整个数组进行遍历、定位和移动
 - 。 线程不安全

源码分析:

- JDK7
 - 。 创建
 - 底层创建一个长度为10的数组
 - 。 扩容
 - 设置新的存储空间为原来的1.5倍
 - 如果新存储空间仍然不够,则将要求的最小存储空间设置成新存储空间

- 将原数组里的元素复制到新数组里
- JDK8
 - o 创建
 - 初始时,底层数组的容量为0,当添加第一个元素时,才将数组容量设置为10
 - o add:

```
1
        private void rangeCheckForAdd(int index) {
2
            if (index > size || index < 0)</pre>
3
                throw new
    IndexOutOfBoundsException(outOfBoundsMsg(index));
4
        }
5
        private void ensureCapacityInternal(int minCapacity) {
6
            ensureExplicitCapacity(calculateCapacity(elementData,
7
    minCapacity));
8
        }
9
        private void ensureExplicitCapacity(int minCapacity) {
10
            // 记录list被结构化修改的次数
11
12
            modCount++:
13
            // overflow-conscious code
14
            if (minCapacity - elementData.length > 0)
15
16
                grow(minCapacity);
17
        }
18
        /* void add(index, element) */
19
20
        public void add(int index, E element) {
21
            // 如果要插入的位置超过现有数组元素长度,或者小于0,抛出异常
22
            rangeCheckForAdd(index);
23
24
            // 判断是否要扩容,增加modCount
25
            ensureCapacityInternal(size + 1); // Increments modCount!!
            // 把子数组移动到后面
26
            System.arraycopy(elementData, index, elementData, index +
27
    1,
28
                             size - index);
29
            // 插入数组
            elementData[index] = element;
30
31
            // 数组元素大小++
            size++;
32
33
        }
34
        /* boolean add(Element) */
35
        public boolean add(E e) {
36
            // 判断是否要扩容, modCount++
37
38
            ensureCapacityInternal(size + 1); // Increments modCount!!
39
            // 把新元素插入到现有元素后面
            elementData[size++] = e;
40
41
            // 返回 true
42
            return true;
43
        }
```

。 扩容: 和JDK7类似

```
1
        private void grow(int minCapacity) {
            // overflow-conscious code
2
3
            int oldCapacity = elementData.length;
            // 设置新的存储能力为原来的1.5倍
4
            int newCapacity = oldCapacity + (oldCapacity >> 1);
            // 扩容之后仍小于最低存储要求minCapacity
6
7
            if (newCapacity - minCapacity < 0)</pre>
8
                //
9
                newCapacity = minCapacity;
            // 扩容后超过了最大容量 MAX_ARRAY_SIZE = Integer.MAX_VALUE -
10
            if (newCapacity - MAX_ARRAY_SIZE > 0) //private static
11
    final int MAX_ARRAY_SIZE = Integer.MAX_VALUE - 8;
                newCapacity = hugeCapacity(minCapacity);
12
            // minCapacity is usually close to size, so this is a win:
13
14
            elementData = Arrays.copyOf(elementData, newCapacity);
15
        }
```

2 LinkedList

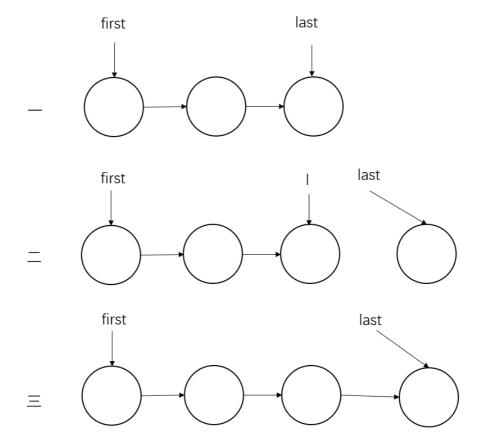
• 用双向链表存储元素

```
transient int size = 0;
// 头节点
transient Node<E> first;
// 尾节点
transient Node<E> last;
```

o add():

```
1
       void linkLast(E e) {
2
           // 获取尾节点
           final Node<E> 1 = last;
3
4
           // 创建新节点
5
           final Node<E> newNode = new Node<>(1, e, null);
6
           // 把最后一个节点指向新插入的节点
           last = newNode;
7
8
           // 如果新节点前面一个节点为空,说明现在的LinkedList是空的
9
           if (1 == null)
              // 把头节点指向新节点
10
11
              first = newNode;
12
           else
13
              // 否则,把新节点插入到前一个节点后面
14
              1.next = newNode;
15
           // size++
           size++;
16
           // 记录列表改变的次数
17
```

```
18     modCount++;
19     }
20
21     public boolean add(E e) {
22         linkLast(e);
23         return true;
24     }
```



- 优点:
 - 。 插入和删除数据快
- 缺点:
 - 。 遍历和查找慢
 - 。 线程不安全

3 Vector

- 底层用数组实现
- 初始化时,默认容量为10
- 扩容时,如果增量>0,则新容量为旧容量+增量;否则,新容量为原来的2倍。最后将数组里的值, 复制到新数组里
 - 如果新容量不够,则以要求的容量为新容量

```
private void grow(int minCapacity) {
1
2
        // overflow-conscious code
3
        int oldCapacity = elementData.length;
        int newCapacity = oldCapacity + ((capacityIncrement > 0) ?
 4
 5
                                          capacityIncrement : oldCapacity);
 6
        if (newCapacity - minCapacity < 0)</pre>
7
            newCapacity = minCapacity;
8
        if (newCapacity - MAX_ARRAY_SIZE > 0)
9
            newCapacity = hugeCapacity(minCapacity);
10
        elementData = Arrays.copyOf(elementData, newCapacity);
11 }
```

- 优点
 - 。 线程安全的,同一时间只能有一个线程写Vector
- 缺点
 - 。 访问速度慢

Set

- 无序
 - o 无序不代表没有顺序,而是不像数组一样按索引值顺序添加的,set是由**HashCode**来决定存储位置的
- 不可以重复

1 HashSet

- Set接口的主要实现类,是线程不安全的
- 可以存储null值
- 添加
 - 。 当向HashSet添加元素a时,会调用HashCode()方法计算元素a的哈希值
 - 。 然后通过a的哈希值根据某种算法获得a的索引位置
 - 如果索引位置处没有元素,则元素a添加成功
 - 如果索引位置处有元素b,则a和b通过equals()方法比较
 - 两值相等,则添加失败
 - 两值不等,则添加成功

旧元素"七上八下": idk7新元素放到数组,指向旧元素; idk8旧元素指向新元素

扩容



底层也是数组,初始容量为16,当如果使用率超过0.75,(16*0.75=12) 就会扩大容量为原来的2倍。(16扩容为32,依次为64,128....等)

2 LinkedHashSet

- 添加数据的时候,会添加两个引用,引向前一个数据和后一个数据
- 底层用LinkedHashMap实现

3 TreeSet

- 要求添加的必须是同一个类的对象
- 会对添加的元素排序

Map

- Entry表示一对key和value
- Entry由Set结构保存,是无序、不可重复的

1 HashMap (☆)

- Map的主要实现类
- 可以存放null的key和value,但最多只能允许一条key为null的entry,可以有多条value为null的entry

```
1 | map.put(null, null);
```

- 线程不安全
 - 。 但是可以使用 synchronizedMap() 方法和 ConcurrentHashMap() 方法使其变成线程安全的

JDK7

• 底层用数组+链表实现的,数组默认容量为16

- 插入数据时,首先计算key的哈希值,然后找到数组相应要存放的位置
 - 。 如果该位置是空的,则直接插入即可
 - o 如果该位置是非空的,则先比较key和位置上所有key值的哈希值
 - 如果哈希值不相等,则插入key-value
 - 如果哈希值相等,则需要调用key的equals方法和位置上存在的key1进行比较
 - 如果相等,则将key1的value1替换成新的value
 - 如果不相等,则以链表形式插入新的key-value

JDK8

- 底层用数组+链表+红黑树实现,初始化时,数组容量为0
 - o 当第一次put数据时,初始化16容量的数组

```
1
        public V put(K key, V value) {
2
            return putVal(hash(key), key, value, false, true);
 3
        }
 4
 5
6
        * Implements Map.put and related methods.
7
 8
         * @param hash hash for key
9
         * @param key the key
         * @param value the value to put
10
         * @param onlyIfAbsent if true, don't change existing value
11
12
         * @param evict if false, the table is in creation mode.
         * @return previous value, or null if none
13
        */
14
15
        final V putVal(int hash, K key, V value, boolean onlyIfAbsent,
                      boolean evict) {
16
           Node<K,V>[] tab; Node<K,V> p; int n, i;
17
18
           // 如果table数组为空,初始化一个容量为16的数组
19
           if ((tab = table) == null || (n = tab.length) == 0)
20
               n = (tab = resize()).length;
           // (n-1 & hash) 处Node为p, 如果该索引位置p为null,直接放入
21
           if ((p = tab[i = (n - 1) \& hash]) == null)
22
23
               tab[i] = newNode(hash, key, value, null);
24
           // 如果p不为空
           else {
25
26
27
               Node<K,V> e; K k;
               // 如果p的key和要存入的对象且hash值相同,并且两个key的equals方法相同
28
    或两个key相同
29
               if (p.hash == hash &&
30
                   ((k = p.key) == key \mid | (key != null && key.equals(k))))
31
                   // 令e = p
32
                   e = p;
33
               // 如果p是红黑树的节点,则放入红黑树
34
               else if (p instanceof TreeNode)
35
                   e = ((TreeNode<K,V>)p).putTreeVal(this, tab, hash, key,
    value);
36
               // 如果p的key和要存入的对象且hash值不同,且两个key的equals方法不同,
    并且p不是红黑树的节点
37
               else {
```

```
38
                   // 在链表中遍历比较,遍历元素指定为e
39
                   for (int binCount = 0; ; ++binCount) {
40
                       // 如果链表中没有找到hash值相同或者key的equals结果相同的值
                       if ((e = p.next) == null) {
41
42
                           // 在链表后面插入节点
43
                           p.next = newNode(hash, key, value, null);
                           // 如果存放后,链表中的元素大于等于8,则进入treeifyBin
44
    方法来判断是否要转换成红黑树
                           if (binCount >= TREEIFY_THRESHOLD - 1) // -1 for
45
    1st
46
                              treeifyBin(tab, hash);
47
                           break;
                       }
48
49
                       // 如果找到hash值相同的node对象,或者两个key的equals方法相
    同,则推出循环
50
                       if (e.hash == hash &&
                           ((k = e.key) == key \mid \mid (key != null &&
51
    key.equals(k))))
52
                           break;
53
                       p = e;
                   }
54
55
               }
56
               // 循环中找到的那个Node, 替换value
57
               if (e != null) { // existing mapping for key
                   v oldvalue = e.value;
58
59
                   if (!onlyIfAbsent || oldValue == null)
                       e.value = value;
60
                   afterNodeAccess(e);
61
                   return oldValue;
62
63
               }
64
           }
65
           ++modCount;
           // 如果达到16*0.75, 扩容
66
67
           if (++size > threshold)
68
               resize();
           afterNodeInsertion(evict);
69
70
           return null;
71
        }
```

• 当链表元素 > 8且哈希表长度 > MIN_TREEIFY_CAPACITY (即64) ,则转换成红黑树

```
1
   // 链表元素>=8时,进入treeifyBin方法
2
   if (binCount >= TREEIFY_THRESHOLD - 1) // -1 for 1st
3
        treeifyBin(tab, hash);
4
   break;
5
    /**
6
7
         * Replaces all linked nodes in bin at index for given hash unless
         * table is too small, in which case resizes instead.
8
9
10
   final void treeifyBin(Node<K,V>[] tab, int hash) {
11
        int n, index; Node<K,V> e;
        // 如果数组元素小于64,则做扩容操作
12
```

```
13
        if (tab == null || (n = tab.length) < MIN_TREEIFY_CAPACITY)</pre>
14
             resize();
15
        else if ((e = tab[index = (n - 1) \& hash]) != null) {
             TreeNode<K,V> hd = null, tl = null;
16
             do {
17
                 TreeNode<K,V> p = replacementTreeNode(e, null);
18
19
                 if (t1 == null)
20
                     hd = p;
21
                 else {
22
                     p.prev = t1;
23
                     tl.next = p;
24
                 }
25
                 t1 = p;
             } while ((e = e.next) != null);
26
27
             if ((tab[index] = hd) != null)
28
                 hd.treeify(tab);
29
        }
30
    }
```

扩容

```
1
 2
         * Initializes or doubles table size. If null, allocates in
 3
         * accord with initial capacity target held in field threshold.
 4
         * Otherwise, because we are using power-of-two expansion, the
 5
         * elements from each bin must either stay at same index, or move
 6
         * with a power of two offset in the new table.
 7
 8
         * @return the table
 9
         */
10
        final Node<K,V>[] resize() {
            Node<K,V>[] oldTab = table;
11
            int oldCap = (oldTab == null) ? 0 : oldTab.length;
12
            int oldThr = threshold;
13
            int newCap, newThr = 0;
14
15
            if (oldCap > 0) {
                if (oldCap >= MAXIMUM_CAPACITY) {
16
17
                     threshold = Integer.MAX_VALUE;
18
                     return oldTab;
19
                }
20
                else if ((newCap = oldCap << 1) < MAXIMUM_CAPACITY &&
                          oldCap >= DEFAULT_INITIAL_CAPACITY)
21
                     newThr = oldThr << 1; // double threshold</pre>
22
23
24
            else if (oldThr > 0) // initial capacity was placed in threshold
25
                 newCap = oldThr;
                                  // zero initial threshold signifies using
26
            else {
    defaults
27
                 newCap = DEFAULT_INITIAL_CAPACITY;
                newThr = (int)(DEFAULT_LOAD_FACTOR * DEFAULT_INITIAL_CAPACITY);
28
29
            }
            if (newThr == 0) {
30
                float ft = (float)newCap * loadFactor;
31
```

```
32
                 newThr = (newCap < MAXIMUM_CAPACITY && ft <</pre>
    (float)MAXIMUM_CAPACITY ?
33
                            (int)ft : Integer.MAX_VALUE);
34
            }
35
             threshold = newThr;
36
             @SuppressWarnings({"rawtypes","unchecked"})
             Node<K,V>[] newTab = (Node<K,V>[])new Node[newCap];
37
             table = newTab;
38
             if (oldTab != null) {
39
40
                 for (int j = 0; j < oldCap; ++j) {
41
                     Node<K,V> e;
                     if ((e = oldTab[j]) != null) {
42
                         oldTab[j] = null;
43
44
                         if (e.next == null)
45
                              newTab[e.hash & (newCap - 1)] = e;
                         else if (e instanceof TreeNode)
46
                              ((TreeNode<K,V>)e).split(this, newTab, j, oldCap);
47
48
                         else { // preserve order
49
                              Node<K,V> loHead = null, loTail = null;
50
                              Node<K,V> hiHead = null, hiTail = null;
51
                              Node<K,V> next;
52
                              do {
53
                                  next = e.next;
54
                                  if ((e.hash & oldCap) == 0) {
                                      if (loTail == null)
55
56
                                          lohead = e;
57
                                      else
                                          loTail.next = e;
58
59
                                      loTail = e;
60
                                  }
                                  else {
61
                                      if (hiTail == null)
62
                                          hiHead = e;
63
64
                                      else
65
                                          hiTail.next = e;
                                      hiTail = e;
66
                                  }
67
68
                              } while ((e = next) != null);
                              if (loTail != null) {
69
70
                                  loTail.next = null;
                                  newTab[j] = loHead;
71
72
                              }
73
                              if (hiTail != null) {
                                  hiTail.next = null;
74
75
                                  newTab[j + oldCap] = hiHead;
76
                              }
77
                         }
78
                     }
79
                 }
80
             }
81
             return newTab;
82
        }
```

- 当超过容量*负载因子时,就扩容,扩容成原来的两倍
- 为什么负载因子为0.75?
 - Ideally, under random hashCodes, the frequency of nodes in bins follows a Poisson distribution.
 - 负载因子是0.75的时候,空间利用率比较高,而且避免了相当多的Hash冲突,使得底层的链表或者是红黑树的高度比较低,提升了空间效率。

• 为什么扩容的值是原来的2的幂次数

- 。 为了进行 (n-1)&hash 来计算索引位置
- 扩容的值是原来的2的幂次数,这样 n-1 就是开头为0,后面全是1的值
- 和 hash 进行 & 运算, 会保留 hash 中后 x 位,
 - 这样可以保证索引值肯定在capacity中
 - 并且满足公式 (n-1)&hash = hash%n

```
1 比如:
2 hash = 10,即1010
3 n = 8,即1000
4 则hash&(n-1) = 0010
5 hash%n = 2 = 0010
```

2 TreeMap

- 插入的key必须是同一个类的对象
- 会根据key值进行排序
- 底层用红黑树实现

3 HashTable

- 线程安全的,效率低
- 不能存储值为null的key和value
- 有一个子类Property,用于处理配置文件

4 ConcurrentHashMap

1. put

```
1
        /**
2
        * Maps the specified key to the specified value in this table.
3
        * Neither the key nor the value can be null.
4
         * The value can be retrieved by calling the {@code get} method
5
6
         * with a key that is equal to the original key.
         * @param key key with which the specified value is to be associated
8
         * @param value value to be associated with the specified key
9
         * @return the previous value associated with {@code key}, or
10
```

```
{@code null} if there was no mapping for {@code key}
11
12
         * @throws NullPointerException if the specified key or value is
    nu11
         */
13
        public V put(K key, V value) {
14
15
             return putVal(key, value, false);
16
        }
17
        /** Implementation for put and putIfAbsent */
18
19
        final V putVal(K key, V value, boolean onlyIfAbsent) {
            if (key == null || value == null) throw new
20
    NullPointerException();
            int hash = spread(key.hashCode());
21
22
            int binCount = 0;
23
            for (Node<K,V>[] tab = table;;) {
                 Node<K,V> f; int n, i, fh;
24
                 if (tab == null \mid | (n = tab.length) == 0)
25
                     tab = initTable();
26
                 else if ((f = tabAt(tab, i = (n - 1) \& hash)) == null) {
27
28
                     if (casTabAt(tab, i, null,
29
                                  new Node<K,V>(hash, key, value, null)))
30
                         break;
                                                   // no lock when adding to
    empty bin
31
                 }
                 else if ((fh = f.hash) == MOVED)
32
33
                     tab = helpTransfer(tab, f);
34
                 else {
35
                     v oldval = null;
                     synchronized (f) {
36
37
                         if (tabAt(tab, i) == f) {
                             if (fh >= 0) {
38
39
                                 binCount = 1;
40
                                 for (Node<K,V> e = f;; ++binCount) {
41
                                     к ek;
42
                                      if (e.hash == hash &&
43
                                          ((ek = e.key) == key | |
                                           (ek != null && key.equals(ek)))) {
44
45
                                          oldval = e.val;
                                          if (!onlyIfAbsent)
46
                                              e.val = value;
47
48
                                          break;
49
                                      }
50
                                     Node<K,V> pred = e;
51
                                     if ((e = e.next) == null) {
52
                                          pred.next = new Node<K,V>(hash, key,
53
                                                                     value,
    null);
54
                                          break;
55
                                     }
                                 }
56
57
58
                             else if (f instanceof TreeBin) {
59
                                 Node<K,V> p;
60
                                 binCount = 2;
```

```
61
                                 if ((p = ((TreeBin<K,V>)f).putTreeVal(hash,
    key,
62
                                                                 value)) !=
    null) {
63
                                     oldVal = p.val;
                                     if (!onlyIfAbsent)
64
                                         p.val = value;
65
66
                                 }
67
                            }
                         }
68
69
                    }
                    if (binCount != 0) {
70
71
                         if (binCount >= TREEIFY_THRESHOLD)
72
                             treeifyBin(tab, i);
                         if (oldVal != null)
73
74
                             return oldVal;
75
                        break;
                    }
76
77
                }
78
            }
79
            addCount(1L, binCount);
80
            return null;
81
        }
```