

问题

- (1) 什么是优先级队列？
- (2) 怎么实现一个优先级队列？
- (3) PriorityQueue是线程安全的吗？
- (4) PriorityQueue就有序的吗？

简介

优先级队列，是0个或多个元素的集合，集合中的每个元素都有一个权重值，每次出队都弹出优先级最大或最小的元素。

一般来说，优先级队列使用堆来实现。

还记得堆的相关知识吗？链接直达【[拜托，面试别再问我堆（排序）了！](#)】。

那么Java里面是如何通过“堆”这个数据结构来实现优先级队列的呢？

让我们一起来学习吧。

源码分析

主要属性

```
1.      // 默认容量
2.      private static final int DEFAULT_INITIAL_CAPACITY = 11;
3.      // 存储元素的地方
4.      transient Object[] queue; // non-private to simplify nested class access
5.      // 元素个数
6.      private int size = 0;
7.      // 比较器
8.      private final Comparator<? super E> comparator;
9.      // 修改次数
10.     transient int modCount = 0; // non-private to simplify nested class access
11.
12.
```

- (1) 默认容量是11；
- (2) queue，元素存储在数组中，这跟我们之前说的堆一般使用数组来存储是一致的；
- (3) comparator，比较器，在优先级队列中，也有两种方式比较元素，一种是元素的自然顺序，一种是通过比较器来比较；
- (4) modCount，修改次数，有这个属性表示PriorityQueue也是fast-fail的；

不知道fast-fail的，查看这篇文章的彩蛋部分：【[死磕 java集合之HashSet源码分析](#)】。

入队

入队有两个方法，add(E e)和offer(E e)，两者是一致的，add(E e)也是调用的offer(E e)。

```

1.     public boolean add(E e) {
2.         return offer(e);
3.     }
4.
5.     public boolean offer(E e) {
6.         // 不支持null元素
7.         if (e == null)
8.             throw new NullPointerException();
9.         modCount++;
10.        // 取size
11.        int i = size;
12.        // 元素个数达到最大容量了，扩容
13.        if (i >= queue.length)
14.            grow(i + 1);
15.        // 元素个数加1
16.        size = i + 1;
17.        // 如果还没有元素
18.        // 直接插入到数组第一个位置
19.        // 这里跟我们之前讲堆不一样了
20.        // java里面是从0开始的
21.        // 我们说的堆是从1开始的
22.        if (i == 0)
23.            queue[0] = e;
24.        else
25.            // 否则，插入元素到数组size的位置，也就是最后一个元素的下一位
26.            // 注意这里的size不是数组大小，而是元素个数
27.            // 然后，再做自下而上的堆化
28.            siftUp(i, e);
29.        return true;
30.    }

```

```

31.
32.     private void siftUp(int k, E x) {
33.         // 根据是否有比较器，使用不同的方法
34.         if (comparator != null)
35.             siftUpUsingComparator(k, x);
36.         else
37.             siftUpComparable(k, x);
38.     }
39.
40.     @SuppressWarnings("unchecked")
41.     private void siftUpComparable(int k, E x) {
42.         Comparable<? super E> key = (Comparable<? super E>) x;
43.         while (k > 0) {
44.             // 找到父节点的位置
45.             // 因为元素是从0开始的，所以减1之后再除以2
46.             int parent = (k - 1) >>> 1;
47.             // 父节点的值
48.             Object e = queue[parent];
49.             // 比较插入的元素与父节点的值
50.             // 如果比父节点大，则跳出循环
51.             // 否则交换位置
52.             if (key.compareTo((E) e) >= 0)
53.                 break;
54.             // 与父节点交换位置
55.             queue[k] = e;
56.             // 现在插入的元素位置移到了父节点的位置
57.             // 继续与父节点再比较
58.             k = parent;
59.         }
60.         // 最后找到应该插入的位置，放入元素
61.         queue[k] = key;
62.     }

```

- (1) 入队不允许null元素;
- (2) 如果数组不够用了, 先扩容;
- (3) 如果还没有元素, 就插入下标0的位置;
- (4) 如果有元素了, 就插入到最后一个元素往后的一个位置 (实际并没有插入哈);
- (5) 自下而上堆化, 一直往上跟父节点比较;
- (6) 如果比父节点小, 就与父节点交换位置, 直到出现比父节点大为止;
- (7) 由此可见, PriorityQueue是一个小顶堆。

扩容

```

1.     private void grow(int minCapacity) {
2.         // 旧容量
3.         int oldCapacity = queue.length;
4.         // Double size if small; else grow by 50%
5.         // 旧容量小于64时, 容量翻倍
6.         // 旧容量大于等于64, 容量只增加旧容量的一半
7.         int newCapacity = oldCapacity + ((oldCapacity < 64) ?
8.                                         (oldCapacity + 2) :
9.                                         (oldCapacity >> 1));
10.        // overflow-conscious code
11.        // 检查是否溢出
12.        if (newCapacity - MAX_ARRAY_SIZE > 0)
13.            newCapacity = hugeCapacity(minCapacity);
14.
15.        // 创建出一个新容量大小的新数组并把旧数组元素拷贝过去
16.        queue = Arrays.copyOf(queue, newCapacity);
17.    }
18.
19.    private static int hugeCapacity(int minCapacity) {
20.        if (minCapacity < 0) // overflow
21.            throw new OutOfMemoryError();
22.        return (minCapacity > MAX_ARRAY_SIZE) ?
23.            Integer.MAX_VALUE :
24.            MAX_ARRAY_SIZE;
25.    }
26.

```

- (1) 当数组比较小 (小于64) 的时候每次扩容容量翻倍;
- (2) 当数组比较大的时候每次扩容只增加一半的容量;

出队

出队有两个方法, remove()和poll(), remove()也是调用的poll(), 只是没有元素的时候抛出异常。

```

1.     public E remove() {
2.         // 调用poll弹出队首元素
3.         E x = poll();
4.         if (x != null)
5.             // 有元素就返回弹出的元素
6.             return x;
7.         else
8.             // 没有元素就抛出异常

```

```

9.         throw new NoSuchElementException();
10.    }
11.
12.    @SuppressWarnings("unchecked")
13.    public E poll() {
14.        // 如果size为0,说明没有元素
15.        if (size == 0)
16.            return null;
17.        // 弹出元素,元素个数减1
18.        int s = --size;
19.        modCount++;
20.        // 队列首元素
21.        E result = (E) queue[0];
22.        // 队列末元素
23.        E x = (E) queue[s];
24.        // 将队列末元素删除
25.        queue[s] = null;
26.        // 如果弹出元素后还有元素
27.        if (s != 0)
28.            // 将队列末元素移到队列首
29.            // 再做自上而下的堆化
30.            siftDown(0, x);
31.        // 返回弹出的元素
32.        return result;
33.    }
34.
35.    private void siftDown(int k, E x) {
36.        // 根据是否有比较器,选择不同的方法
37.        if (comparator != null)
38.            siftDownUsingComparator(k, x);
39.        else
40.            siftDownComparable(k, x);
41.    }
42.
43.    @SuppressWarnings("unchecked")
44.    private void siftDownComparable(int k, E x) {
45.        Comparable<? super E> key = (Comparable<? super E>)x;
46.        // 只需要比较一半就行了,因为叶子节点占了一半的元素
47.        int half = size >>> 1; // loop while a non-leaf
48.        while (k < half) {
49.            // 寻找子节点的位置,这里加1是因为元素从0号位置开始
50.            int child = (k << 1) + 1; // assume left child is least
51.            // 左子节点的值
52.            Object c = queue[child];
53.            // 右子节点的位置
54.            int right = child + 1;
55.            if (right < size &&
56.                (((Comparable<? super E>) c).compareTo((E) queue[right]) > 0))
57.                // 左右节点取其小者
58.                c = queue[child = right];
59.            // 如果比子节点都小,则结束
60.            if (key.compareTo((E) c) <= 0)
61.                break;
62.            // 如果比最小的子节点大,则交换位置
63.            queue[k] = c;
64.            // 指针移到最小子节点的位置继续往下比较
65.            k = child;
66.        }
67.        // 找到正确的位置,放入元素
68.        queue[k] = key;
69.    }
70.

```

- (1) 将队列首元素弹出；
- (2) 将队列末元素移到队列首；
- (3) 自上而下堆化，一直往下与最小的子节点比较；
- (4) 如果比最小的子节点大，就交换位置，再继续与最小的子节点比较；
- (5) 如果比最小的子节点小，就不用交换位置了，堆化结束；
- (6) 这就是堆中的删除堆顶元素；

取队首元素

取队首元素有两个方法，`element()`和`peek()`，`element()`也是调用的`peek()`，只是没取到元素时抛出异常。

```
1. public E element() {
2.     E x = peek();
3.     if (x != null)
4.         return x;
5.     else
6.         throw new NoSuchElementException();
7. }
8. public E peek() {
9.     return (size == 0) ? null : (E) queue[0];
10. }
11.
```

- (1) 如果有元素就取下标0的元素；
- (3) 如果没有元素就返回null，`element()`抛出异常；

总结

- (1) `PriorityQueue`是一个小顶堆；
- (2) `PriorityQueue`是非线程安全的；
- (3) `PriorityQueue`不是有序的，只有堆顶存储着最小的元素；
- (4) 入队就是堆的插入元素的实现；
- (5) 出队就是堆的删除元素的实现；
- (6) 还不懂堆？看一看这篇文章【[拜托，面试别再问我堆（排序）了！](#)】。

彩蛋

- (1) 论`Queue`中的那些方法？

`Queue`是所有队列的顶级接口，它里面定义了一批方法，它们有什么区别呢？

操作	抛出异常	返回特定值
入队	<code>add(e)</code>	<code>offer(e)</code> ——false
出队	<code>remove()</code>	<code>poll()</code> ——null
检查	<code>element()</code>	<code>peek()</code> ——null

- (2) 为什么`PriorityQueue`中的`add(e)`方法没有做异常检查呢？

因为`PriorityQueue`是无限增长的队列，元素不够用了会扩容，所以添加元素不会失败。