

# 优先级队列(堆)

## 本节目标

- 掌握 PriorityQueue 的使用
- 掌握堆的概念及实现

## 1. 优先级队列

### 1.1 概念

前面介绍过队列，队列是一种先进先出(FIFO)的数据结构，但有些情况下，操作的数据可能带有优先级，一般出队列时，可能需要优先级高的元素先出队列，该中场景下，使用队列显然不合适，比如：在手机上玩游戏的时候，如果有来电，那么系统应该优先处理打进来的电话。

在这种情况下，我们的数据结构应该提供两个最基本的操作，一个是返回最高优先级对象，一个是添加新的对象。这种数据结构就是优先级队列(Priority Queue)。

### 1.2 常用接口介绍

#### 1.2.1 PriorityQueue的特性

Java集合框架中提供了PriorityQueue和PriorityBlockingQueue两种类型的优先级队列，PriorityQueue是线程不安全的，PriorityBlockingQueue是线程安全的，本文主要介绍PriorityQueue。关于PriorityQueue的使用要注意：

1. 使用时必须导入PriorityQueue所在的包，即：

```
1 import java.util.PriorityQueue;
```

2. PriorityQueue中放置的元素必须要能够比较大小，不能插入无法比较大小的对象，否则会抛出ClassCastException异常
3. 不能插入null对象，否则会抛出NullPointerException
4. 没有容量限制，可以插入任意多个元素，其内部可以自动扩容
5. 插入和删除元素的时间复杂度为 $O(\log_2 N)$
6. PriorityQueue底层使用了堆数据结构，(注意：此处大家可以不用管什么是堆，后文中有介绍)

#### 1.2.2 PriorityQueue常用接口介绍

##### 1. 优先级队列的构造

此处只是列出了PriorityQueue中常见的几种构造方式，其他的学生们可以参考帮助文档。

| 构造器   | 功能介绍  |
|---|---|
| <b>PriorityQueue()</b>                                | 创建一个空的优先级队列，默认容量是11   |
| <b>PriorityQueue(int initialCapacity)</b>             | 创建一个初始容量为initialCapacity的优先级队列，注意：initialCapacity不能小于1，否则会抛IllegalArgumentException异常 |
| <b>PriorityQueue(Collection&lt;? extends E&gt; c)</b> | 用一个集合来创建优先级队列   |

```

1  static void TestPriorityQueue(){
2      // 创建一个空的优先级队列，底层默认容量是11
3      PriorityQueue<Integer> q1 = new PriorityQueue<>();
4
5      // 创建一个空的优先级队列，底层的容量为initialCapacity
6      PriorityQueue<Integer> q2 = new PriorityQueue<>(100);
7
8      ArrayList<Integer> list = new ArrayList<>();
9      list.add(4);
10     list.add(3);
11     list.add(2);
12     list.add(1);
13
14     // 用ArrayList对象来构造一个优先级队列的对象
15     // q3中已经包含了三个元素
16     PriorityQueue<Integer> q3 = new PriorityQueue<>(list);
17     System.out.println(q3.size());
18     System.out.println(q3.peek());
19 }

```

注意：默认情况下，PriorityQueue队列底层默认容量是11。

## 2. 插入/删除/获取优先级最高的元素

| 函数名                | 功能介绍  |
|--------------------|---|
| boolean offer(E e) | 插入元素e，插入成功返回true，如果e对象为空，抛出NullPointerException异常，时间复杂度 $O(\log_2 N)$ ，注意：空间不够时候会进行扩容 |
| E peek()           | 获取优先级最高的元素，如果优先级队列为空，返回null   |
| E poll()           | 移除优先级最高的元素并返回，如果优先级队列为空，返回null  |
| int size()         | 获取有效元素的个数   |
| void clear()       | 清空  |
| boolean isEmpty()  | 检测优先级队列是否为空，空返回true   |

```

1  static void TestPriorityQueue2(){
2      int[] arr = {4,1,9,2,8,0,7,3,6,5};
3
4      // 一般在创建优先级队列对象时，如果知道元素个数，建议就直接将底层容量给好

```

```

5      // 否则在插入时需要不多的扩容
6      // 扩容机制：开辟更大的空间，拷贝元素，这样效率会比较低
7      PriorityQueue<Integer> q = new PriorityQueue<>(arr.length);
8      for (int e: arr) {
9          q.offer(e);
10     }
11
12     System.out.println(q.size());    // 打印优先级队列中有效元素个数
13     System.out.println(q.peek());    // 获取优先级最高的元素
14
15     // 从优先级队列中删除两个元素之和，再次获取优先级最高的元素
16     q.poll();
17     q.poll();
18     System.out.println(q.size());    // 打印优先级队列中有效元素个数
19     System.out.println(q.peek());    // 获取优先级最高的元素
20
21     q.offer(0);
22     System.out.println(q.peek());    // 获取优先级最高的元素
23
24     // 将优先级队列中的有效元素删除掉，检测其是否为空
25     q.clear();
26     if(q.isEmpty()){
27         System.out.println("优先级队列已经为空!!!");
28     }
29     else{
30         System.out.println("优先级队列不为空");
31     }
32 }

```

注意：以下是JDK 1.8中，PriorityQueue的扩容方式：

```

1  private static final int MAX_ARRAY_SIZE = Integer.MAX_VALUE - 8;
2
3  private void grow(int minCapacity) {
4      int oldCapacity = queue.length;
5      // Double size if small; else grow by 50%
6      int newCapacity = oldCapacity + ((oldCapacity < 64) ?
7                                     (oldCapacity + 2) :
8                                     (oldCapacity >> 1));
9      // overflow-conscious code
10     if (newCapacity - MAX_ARRAY_SIZE > 0)
11         newCapacity = hugeCapacity(minCapacity);
12     queue = Arrays.copyOf(queue, newCapacity);
13 }
14
15 private static int hugeCapacity(int minCapacity) {
16     if (minCapacity < 0) // overflow
17         throw new OutOfMemoryError();
18     return (minCapacity > MAX_ARRAY_SIZE) ?
19           Integer.MAX_VALUE :
20           MAX_ARRAY_SIZE;
21 }

```

优先级队列的扩容说明：

- 如果容量小于64时，是按照 $oldCapacity * 2 + 2$ 的方式扩容的
- 如果容量大于等于64，是按照 $oldCapacity * 2$ 的方式扩容的

- 如果容量超过MAX\_ARRAY\_SIZE, 按照MAX\_ARRAY\_SIZE来进行扩容

## 1.3 优先级队列的应用

[top-k问题: 最小的K个数](#)

```
1  class Solution {
2      public int[] smallestK(int[] arr, int k) {
3          // 参数检测
4          if(null == arr || k <= 0)
5              return new int[0];
6
7          PriorityQueue<Integer> q = new PriorityQueue<>(arr.length);
8
9          // 将数组中的元素依次放到堆中
10         for(int i = 0; i < arr.length; ++i){
11             q.offer(arr[i]);
12         }
13
14         // 将优先级队列的前k个元素放到数组中
15         int[] ret = new int[k];
16         for(int i = 0; i < k; ++i){
17             ret[i] = q.poll();
18         }
19
20         return ret;
21     }
22 }
```

[前K个高频单词](#) 注意: 此处暂时不进行细讲, 提下思路, 等map和set讲了之后, 可以回来做, 此处主要是让学生熟悉什么是top-K问题

## 2. 优先级队列的模拟实现

JDK1.8中的PriorityQueue底层使用了堆的数据结构, 而堆实际就是在完全二叉树的基础之上进行了一些元素的调整。

### 2.1 堆的概念

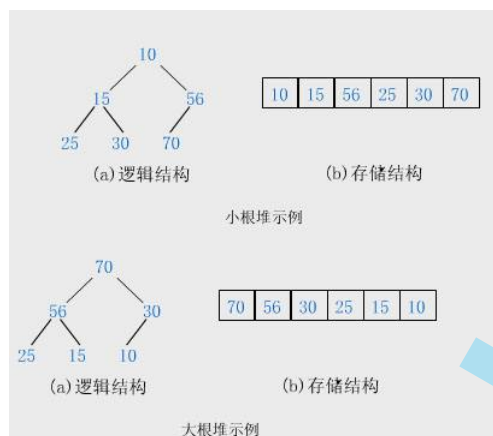
如果有一个**关键码的集合** $K = \{k_0, k_1, k_2, \dots, k_{n-1}\}$ , 把它的所有元素按**完全二叉树的顺序存储方式**存储

在一个**一维数组中**, 并满足:  $K_i \leq K_{2i+1}$  且  $K_i \leq K_{2i+2}$  ( $K_i \geq K_{2i+1}$  且  $K_i \geq K_{2i+2}$ )  $i = 0, 1, 2, \dots$ , 则称为

**小堆**(或大堆)。将根节点最大的堆叫做最大堆或大根堆, 根节点最小的堆叫做最小堆或小根堆。

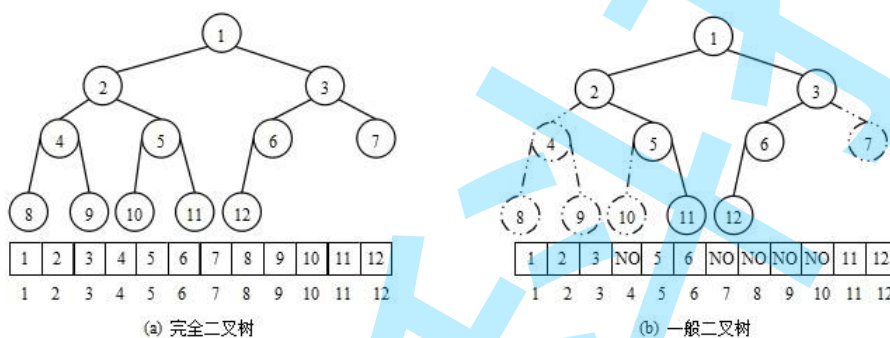
**堆的性质:**

- 堆中某个节点的值总是不大于或不小于其父节点的值;
- 堆总是一棵完全二叉树。



## 2.2 堆的存储方式

从堆的概念可知，堆是一棵完全二叉树，因此可以层序的规则采用顺序的方式来高效存储，



注意：对于非完全二叉树，则不适合使用顺序方式进行存储，因为为了能够还原二叉树，空间中必须要存储空节点，就会导致空间利用率比较低。

将元素存储到数组中后，可以根据二叉树章节的性质5对树进行还原。假设 $i$ 为节点在数组中的下标，则有：

- 如果 $i$ 为0，则 $i$ 表示的节点为根节点，否则 $i$ 节点的双亲节点为  $(i - 1) / 2$
- 如果  $2 * i + 1$  小于节点个数，则节点 $i$ 的左孩子下标为  $2 * i + 1$ ，否则没有左孩子
- 如果  $2 * i + 2$  小于节点个数，则节点 $i$ 的右孩子下标为  $2 * i + 2$ ，否则没有右孩子

## 2.3 堆的创建

### 2.3.1 堆向下调整

对于集合{ 27,15,19,18,28,34,65,49,25,37 }中的数据，如果将其创建成堆呢？



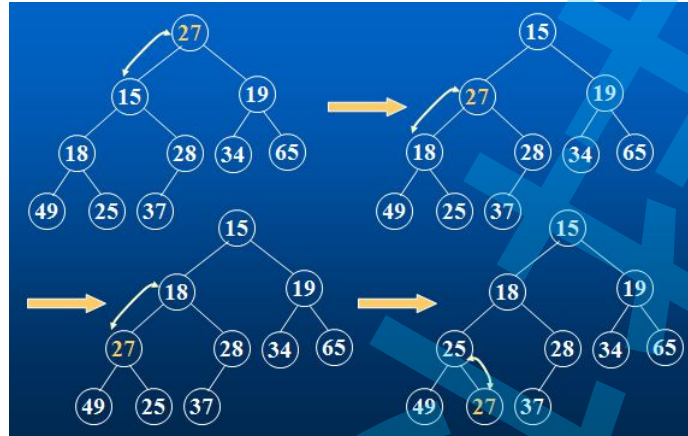
仔细观察上图后发现：根节点的左右子树已经完全满足堆的性质，因此只需将根节点向下调整好即可。

向下过程(以小堆为例)：

1. 让parent标记需要调整的节点，child标记parent的左孩子(注意：parent如果有孩子一定先是有左孩子)

2. 如果parent的左孩子存在，即： $child < size$ ，进行以下操作，直到parent的左孩子不存在

- parent右孩子是否存在，存在找到左右孩子中最小的孩子，让child进行标
- 将parent与较小的孩子child比较，如果：
  - parent小于较小的孩子child，调整结束
  - 否则：交换parent与较小的孩子child，交换完成之后，parent中大的元素向下移动，可能导致子树不满足堆的性质，因此需要继续向下调整，即 $parent = child$ ； $child = parent * 2 + 1$ ；然后继续2。



```
1 public void shiftDown(int[] array, int parent) {
2     // child先标记parent的左孩子，因为parent可能右左没有右
3     int child = 2 * parent + 1;
4     int size = array.length;
5
6     while (child < size) {
7
8         // 如果右孩子存在，找到左右孩子中较小的孩子，用child进行标记
9         if (child + 1 < size && array[child + 1] < array[child]) {
10             child += 1;
11         }
12
13         //
14         if (array[parent] <= array[child]) {
15             break;
16         }
17         else {
18             // 将双亲与较小的孩子交换
19             int t = array[parent];
20             array[parent] = array[child];
21             array[child] = t;
22
23             // parent中大的元素往下移动，可能会造成子树不满足堆的性质，因此需要继续向下
24             // 调整
25             parent = child;
26             child = parent * 2 + 1;
27         }
28     }
29 }
```

注意：在调整以parent为根的二叉树时，必须要满足parent的左子树和右子树已经是堆了才可以向下调整。

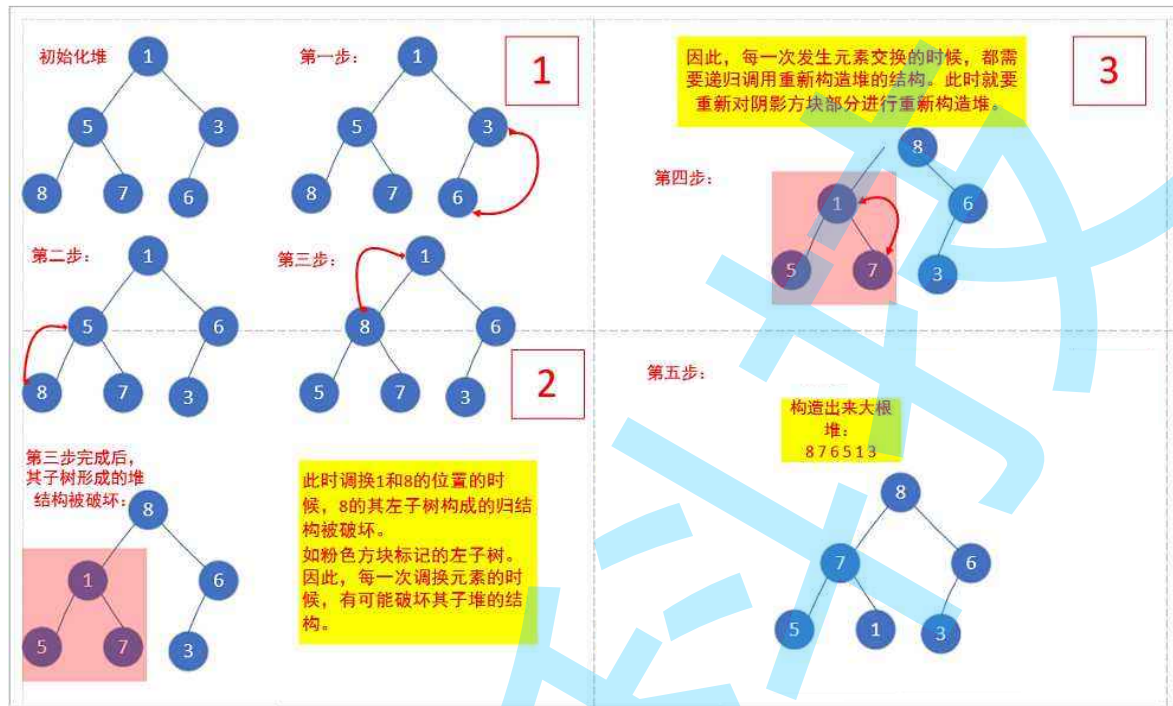
时间复杂度分析：



最坏的情况即图示的情况，从根一路比较到叶子，比较的次数为完全二叉树的高度，即时间复杂度为  $O(\log_2 n)$

## 2.3.2 堆的创建

那对于普通的序列{ 1,5,3,8,7,6 }，即根节点的左右子树不满足堆的特性，又该如何调整呢？



参考代码:

```
1 public static void createHeap(int[] array) {
2     // 找倒数第一个非叶子节点，从该节点位置开始往前一直到根节点，遇到一个节点，应用向下调整
3     int root = ((array.length-2)>>1);
4     for (; root >= 0; root--) {
5         shiftDown(array, root);
6     }
7 }
```

粗略估算，可以认为是在循环中执行向下调整，为  $O(\log_2 n)$ ，实际上是  $O(n)$ 。

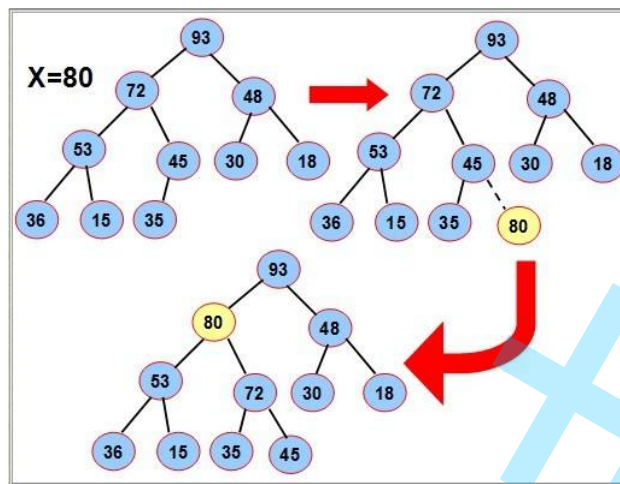
[堆排序中建堆过程时间复杂度  \$O\(n\)\$  怎么来的?](#) (了解)

## 2.4 堆的插入与删除

### 2.4.1 堆的插入

堆的插入总共需要两个步骤:

1. 先将元素放入到底层空间中(注意: 空间不够时需要扩容)
2. 将最后新插入的节点向上调整，直到满足堆的性质



```

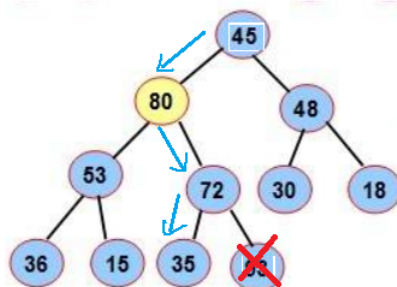
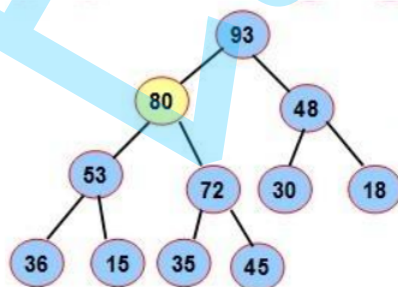
1 // 注意：上图是按照大堆来调整的，注意比较方式
2 public void shiftUp(int child) {
3     // 找到child的双亲
4     int parent = (child - 1) / 2;
5
6     while (child > 0) {
7         // 如果双亲比孩子大，parent满足堆的性质，调整结束
8         if (array[parent] > array[child]) {
9             break;
10        }
11        else{
12            // 将双亲与孩子节点进行交换
13            int t = array[parent];
14            array[parent] = array[child];
15            array[child] = t;
16
17            // 小的元素向下移动，可能到值子树不满足堆的性质，因此需要继续向上调增
18            child = parent;
19            parent = (child - 1) / 2;
20        }
21    }
22 }

```

## 2.4.2 堆的删除

注意：堆的删除一定删除的是堆顶元素。具体如下：

1. 将堆顶元素对堆中最后一个元素交换
2. 将堆中有效数据个数减少一个
3. 对堆顶元素进行向下调整



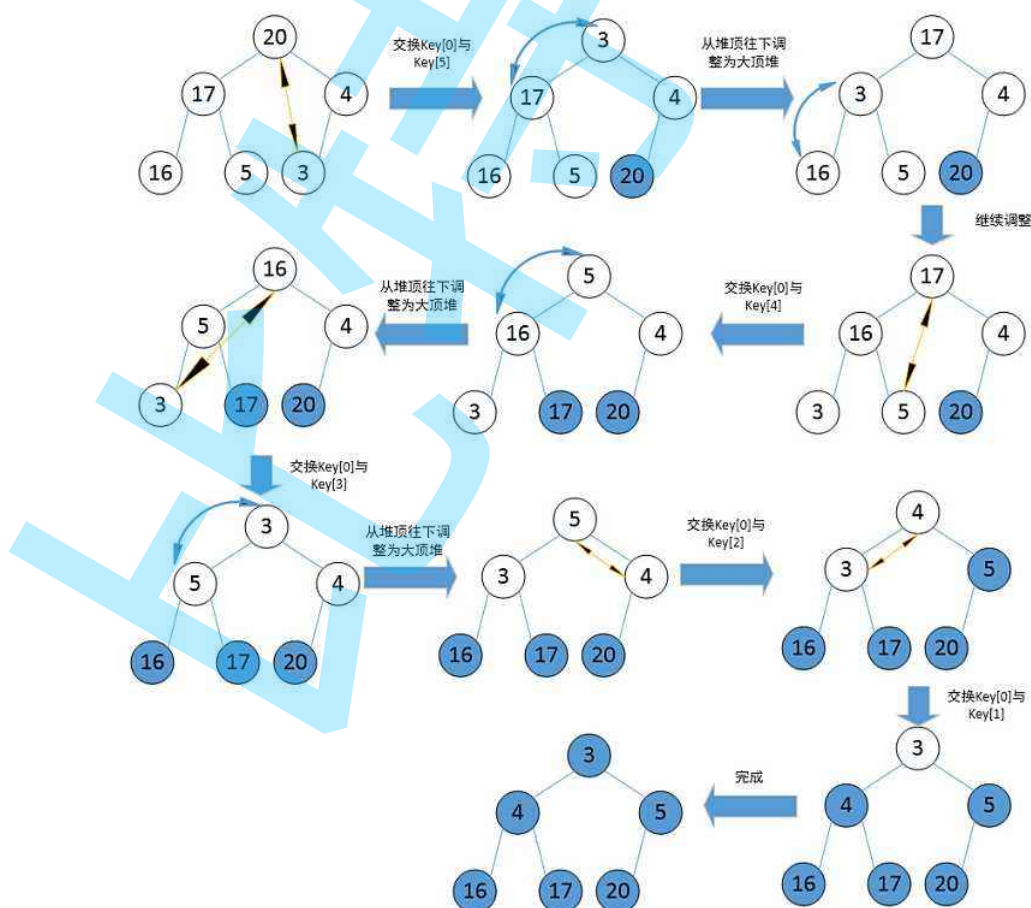


## 2.5 用堆模拟实现优先级队列

```
1 public class MyPriorityQueue {
2     // 演示作用，不再考虑扩容部分的代码
3     private int[] array = new int[100];
4     private int size = 0;
5
6     public void offer(int e) {
7         array[size++] = e;
8         shiftup(size - 1);
9     }
10
11    public int poll() {
12        int oldValue = array[0];
13        array[0] = array[--size];
14        shiftDown(0);
15        return oldValue;
16    }
17
18    public int peek() {
19        return array[0];
20    }
21 }
```

### 3. 堆的应用

- ## 2. 堆排序



### 3. top-k问题

[拜托，面试别再问我TopK了!!!](#)

关键记得，找前 K 个最大的，要建 K 个大小的小堆

## 内容重点总结

---

- 堆的基本概念、操作及实现
- 优先级队列
- PriorityQueue 的使用
- TopK 问题
- 堆排序

## 课后作业

---

- 博客整理堆的相关知识
- 完成课堂代码