优先级队列(堆)

本节目标

- 掌握堆的概念及实现
- 掌握 PriorityQueue 的使用

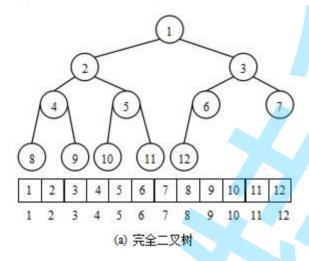
1. 二叉树的顺序存储

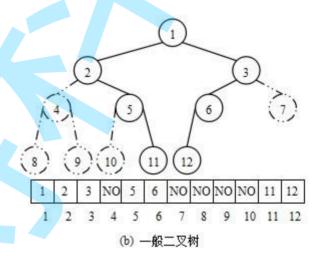
1.1 存储方式

使用数组保存二叉树结构,方式即将二叉树用**层序遍历**方式放入数组中。

一般只适合表示完全二叉树,因为非完全二叉树会有空间的浪费。

这种方式的主要用法就是堆的表示。





1.2 下标关系

已知双亲(parent)的下标,则:

左孩子(left)下标 = 2 * parent + 1;

右孩子(right)下标 = 2 * parent + 2;

已知孩子 (不区分左右) (child)下标,则:

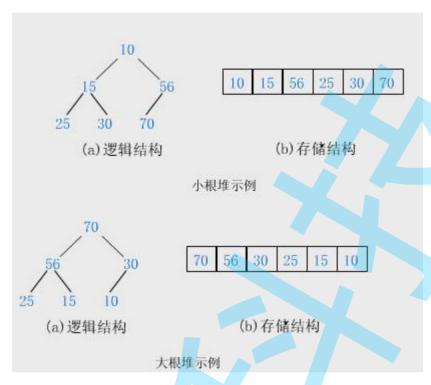
双亲(parent)下标 = (child - 1) / 2;

2. 堆(heap)

2.1 概念

- 1. 堆逻辑上是一棵完全二叉树
- 2. 堆物理上是保存在数组中

- 3. 满足任意结点的值都大于其子树中结点的值,叫做大堆,或者大根堆,或者最大堆
- 4. 反之,则是小堆,或者小根堆,或者最小堆



5. 堆的基本作用是,快速找集合中的最值

2.2 操作-向下调整

前提: 左右子树必须已经是一个堆, 才能调整。

说明:

- 1. array 代表存储堆的数组
- 2. size 代表数组中被视为堆数据的个数
- 3. index 代表要调整位置的下标
- 4. left 代表 index 左孩子下标
- 5. right 代表 index 右孩子下标
- 6. min 代表 index 的最小值孩子的下标

过程(以小堆为例):

- 1. index 如果已经是叶子结点,则整个调整过程结束
 - 1. 判断 index 位置有没有孩子
 - 2. 因为堆是完全二叉树,没有左孩子就一定没有右孩子,所以判断是否有左孩子
 - 3. 因为堆的存储结构是数组,所以判断是否有左孩子即判断左孩子下标是否越界,即 left >= size 越界
- 2. 确定 left 或 right, 谁是 index 的最小孩子 min
 - 1. 如果右孩子不存在,则 min = left
 - 2. 否则,比较 array[left] 和 array[right] 值得大小,选择小的为 min
- 3. 比较 array[index] 的值 和 array[min] 的值,如果 array[index] <= array[min],则满足堆的性质,调整结束
- 4. 否则,交换 array[index] 和 array[min] 的值
- 5. 然后因为 min 位置的堆的性质可能被破坏,所以把 min 视作 index,向下重复以上过程

图示:

```
// 调整前
int[] array = { 27,15,19,18,28,34,65,49,25,37 };

// 调整后
int[] array = { 15,18,19,25,28,34,65,49,27,37 };
```



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(n))

代码:

```
public static void shiftDown(int[] array, int size, int index) {
   int left = 2 * index + 1;
   while (left < size) {
     int min = left;
     int right = 2 * index + 2;
     if (right < size) {
        if (array[right] < array[left]) {
            min = right;
        }
   }
   if (array[index] <= array[min]) {
        break;
   }
   int t = array[index];
   array[index] = array[min];
   array[min] = t;</pre>
```

```
index = min;
left = 2 * index + 1;
}
```

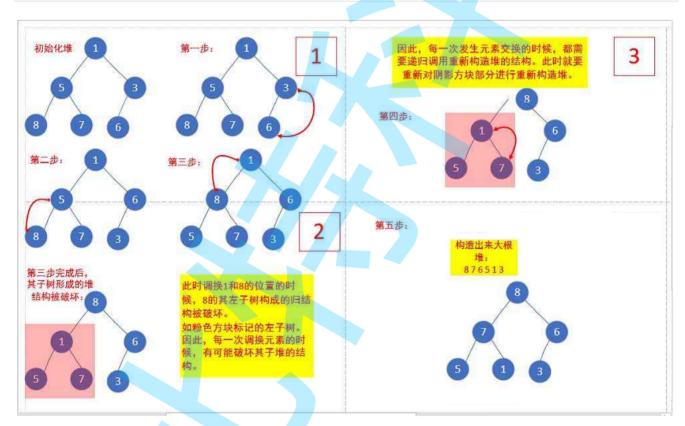
2.3 操作-建堆

下面我们给出一个数组,这个数组逻辑上可以看做一颗完全二叉树,但是还不是一个堆,现在我们通过算法,把它构建成一个堆。根节点左右子树不是堆,我们怎么调整呢?这里我们从倒数的第一个非叶子节点的子树开始调整,一直调整到根节点的树,就可以调整成堆。

图示 (以大堆为例):

```
// 建堆前
int[] array = { 1,5,3,8,7,6 };

// 建堆后
int[] array = { 8,7,6,5,1,3 };
```



时间复杂度分析:

粗略估算,可以认为是在循环中执行向下调整,为 O(n*log(n))

(了解) 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?

代码:

```
public static void createHeap(int[] array, int size) {
   for (int i = (size - 1 - 1) / 2; i >= 0; i--) {
      shiftDown(array, size, i);
   }
}
```

3. 堆的应用-优先级队列

3.1 概念

在很多应用中,我们通常需要按照优先级情况对待处理对象进行处理,比如首先处理优先级最高的对象,然后处理次高的对象。最简单的一个例子就是,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)

3.2 内部原理

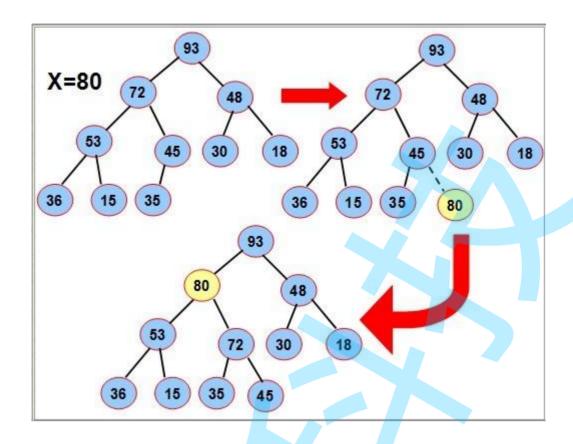
优先级队列的实现方式有很多,但最常见的是使用堆来构建。

3.3 操作-入队列

过程 (以大堆为例):

- 1. 首先按尾插方式放入数组
- 2. 比较其和其双亲的值的大小, 如果双亲的值大, 则满足堆的性质, 插入结束
- 3. 否则,交换其和双亲位置的值,重新进行2、3步骤
- 4. 直到根结点

图示:

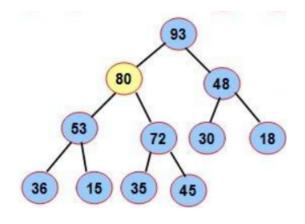


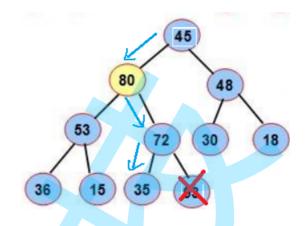
代码:

```
public static void shiftUp(int[] array, int index) {
   while (index > 0) {
      int parent = (index - 1) / 2;
      if (array[parent] >= array[index]) {
           break;
      }
      int t = array[parent];
      array[parent] = array[index];
      array[index] = t;
      index = parent;
   }
}
```

3.4 操作-出队列 (优先级最高)

为了防止破坏堆的结构,删除时并不是直接将堆顶元素删除,而是用数组的最后一个元素替换堆顶元素,然后通过向下调整方式重新调整成堆





3.5 返回队首元素 (优先级最高)

返回堆顶元素即可

3.6 代码

```
public class MyPriorityQueue {
   // 演示作用,不再考虑扩容部分的代码
   private int[] array = new int[100];
   private int size = 0;
   public void offer(int e) {
       array[size++] = e;
       shiftUp(array, size - 1);
   }
   public int poll() {
       int oldValue = array[0];
       array[0] = array[--size];
       shiftDown(array, size, 0);
       return oldValue;
   }
   public int peek() {
       return array[0];
   }
}
```

3.7 java 中的优先级队列

PriorityQueue implements Queue

错误处理	抛出异常	返回特殊值
入队列	add(e)	offer(e)
出队列	remove()	poll()
队首元素	element()	peek()

4. 堆的其他应用-TopK 问题

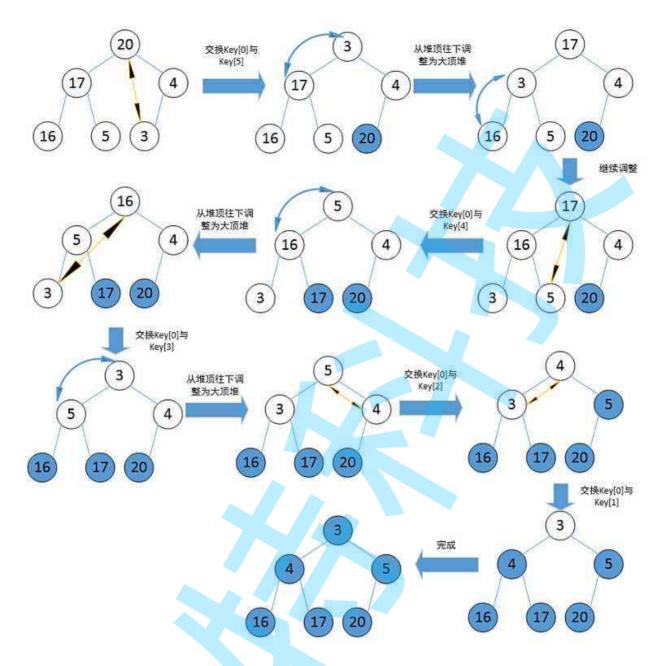
拜托,面试别再问我TopK了!!!

关键记得, 找前 K 个最大的, 要建 K 个大小的小堆

5. 面试题

1. 查找和最小的K对数字

6. 堆的其他应用-堆排序



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