

目录

一、实验题目.....	2
二、实验目的.....	2
三、实验设计与分析.....	3
1、Implement exercise 2.3-7.	3
2、Implement priority queue.	3
3、Implement Quicksort and answer the following questions.	3
4、Give an $O(\lg m + \lg n)$ time algorithm for computing the kth largest element in the union of the two lists.	4
四、实验环境.....	4
五、项目测试.....	5
1、Implement exercise 2.3-7.	5
2、Implement priority queue.	5
3、Implement Quicksort and answer the following questions.	6
4、Give an $O(\lg m + \lg n)$ time algorithm for computing the kth largest element in the union of the two lists.	6

一、实验题目

1. Implement exercise 2.3-7.
2. Implement priority queue.
3. Implement Quicksort and answer the following questions. (1) How many comparisons will Quicksort do on a list of n elements that all have the same value? (2) What are the maximum and minimum number of comparisons will Quicksort do on a list of n elements, give an instance for maximum and minimum case respectively.
4. Give a divide and conquer algorithm for the following problem: you are given two sorted lists of size m and n , and are allowed unit time access to the i th element of each list. Give an $O(\lg m + \lg n)$ time algorithm for computing the k th largest element in the union of the two lists. (For simplicity, you can assume that the elements of the two lists are distinct).

二、实验目的

掌握分治法的思想和步骤，并能够用代码实现。

- 1、实现一个能确定整数数组中是否存在两元素之和为整数 x 的算法，要求时间复杂度为 $O(n \log n)$ 。
- 2、使用其他数据结构，设计和实现一个优先队列。
- 3、实现快排并且分析元素全部相同的数组比较的次数和最坏/好情况下的比较次数。
- 4、实现一个能够找到两个有序数组合并后的第 K 大元素的算法，要求时间复杂度为 $O(\log m + \log n)$ 。

三、实验设计与分析

1、Implement exercise 2.3-7.

因为要求算法时间复杂度为 $O(n \log n)$ ，所以不能使用暴力解法，可以选择先使用时间复杂度为 $O(\log n)$ 的排序算法排序后再进行二分查找。常用的排序算法中快排的最差时间复杂度为 $O(n^2)$ ，归并排序和堆排序的最好最坏情况时间复杂度都是 $O(n \log n)$ ，这里选择归并排序。二分查找则是对排序后的数组进行遍历，针对每个元素判断是否大于 x ，若小于 x 则用二分查找查找 x 与此元素的差值，否则算法结束。

如果使用哈希表，对每个元素 s 查找哈希表中是否存在两数之和 $X-s$ ，可以使时间复杂度达到 $O(n)$ 。

2、Implement priority queue.

优先队列是最高优先级的元素最先出队，由于大顶堆每个结点的值都大于或等于其左右孩子结点的值，可以十分方便的找到优先级最高的元素，所以使用大顶堆实现优先队列。

构造大顶堆需要实现 sink（下沉）和 swim（上浮）函数，sink 将父节点和较大的子节点比较，如果子节点大则交换位置并继续比较，否则结束比较；swim 是子节点与父节点比较，如果子节点大则交换位置并继续比较，否则结束比较。二者分别自顶向下和自下向上保持堆有序。

优先队列的两个基本功能是 push 和 pop，Push 操作将元素插入末尾，这样可以保持其他部分满足大顶堆的性质，执行 swim 保持堆有序；Pop 操作去除堆顶元素后将末尾元素放到顶端，这样可以保持除了堆顶元素其他元素都满足大顶堆的性质，执行 sink 保持堆有序。

3、Implement Quicksort and answer the following questions.

快速排序可以使用递归的方式实现，将数组左侧第一个元素作为 pivot，遍历数组将比 pivot 小的元素都交换到前面，遍历结束后满足 $[left+1, j] < pivot$,

$(j, i] \geq \text{pivot}$, 将 pivot 交换至第 j 个位置。然后对第 j 个位置前后的数组递归。

当数组元素全部相同时, 时间复杂度为 $O(n^2)$, 比较次数为 $(n*(n-1))/2$; 最坏情况是已经被正序或倒序排好的数组, 这时每次分治都比上一次分治少一个元素, 递归树退化成为链表, 前文所述的元素全部相同是以排好序的特殊情况, 所以时间复杂度和比较次数也是 $O(n^2)$ 和 $(n*(n-1))/2$; 最好情况是每次分治都能将数组均匀分开, 递归树是平衡二叉树, 时间复杂度为 $O(n \log n)$ 。

由于最坏情况只会在数组已经有序时出现, 所以可以随机取 pivot 来避免最坏情况。

4、Give an $O(\lg m + \lg n)$ time algorithm for computing the kth largest element in the union of the two lists.

由于时间复杂度要求为 $O(\lg m + \lg n)$, 所以不能遍历数组。采取分治的思想比较两数组第 $K/2$ 个元素的值, 每次将范围缩小一半。由于排序数组一般是升序, 所以可以将问题转化为求第 $(m+n-k+1)$ 小的元素。将两数组都二分, 共有四种情况: 第一种是两数组中点前元素个数之和大于 K 个且数组 A 的中间元素小于数组 B, 此时第 K 个元素不会在 B 的后半部分, 只需递归取数组 A 和数组 B 的前半部分; 第二种是两数组中点前元素个数之和大于 K 个且数组 A 的中间元素大于等于数组 B, 此时第 K 个元素不会在 A 的后半部分, 只需递归取数组 B 和数组 A 的前半部分; 第三种是两数组中点前元素个数之和小于 K 个且数组 A 的中间元素小于数组 B, 此时第 K 个元素不会在 A 的前半部分, 只需递归取数组 B 和数组 A 的后半部分; 第四种是两数组中点前元素个数之和小于 K 个且数组 A 的中间元素大于等于数组 B, 此时第 K 个元素不会在 B 的前半部分, 只需递归取数组 A 和数组 B 的后半部分。

四、实验环境

Windows 10、IntelliJ IDEA 2020.3.2 x64、jdk1.8.0_281

五、项目测试

1、Implement exercise 2.3-7.

如下图所示，对于输入的数组首先进行了排序，之后会给出数组中是否存在两数之和为某个值的判断。对于第一个数组存在两元素之和为 8，打印出 exist，对于第二个数组不存在两元素之和为 97，打印出 no exist。

```
数组排序前: [9, 8, 7, 6, 5, 4, 3, 2, 1]
数组排序后: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]
数组S中是否存在两元素之和为8: exist
数组排序前: [99, 11, 22, 88, 33, 77, 55, 66, 100]
数组排序后: [11, 22, 33, 55, 66, 77, 88, 99, 100]
数组S中是否存在两元素之和为97: no exist
```

算法时间复杂度为 $O(n\log n)$

2、Implement priority queue.

如下图所示，对于初始容量为 5 的优先队列先 push 后 pop，对数组打印可以验证优先队列能够维持大顶堆，并且实现了优先级高的先出。例如执行 Insert(10)时，10 取代 9 成为了堆顶，其他元素位置发生相应改变但依然满足大顶堆的规则；执行 Extract_MAX 操作时，按照优先级大小依次弹出；执行 Increase_key(100,5)时，将 5 增加 100；执行 Maximum 操作时，返回优先队列

```
优先队列插入9后为[null, 9, null, null, null, null]
此时优先队列最大值为: 9
优先队列插入5后为[null, 9, 5, null, null, null]
此时优先队列最大值为: 9
优先队列插入1后为[null, 9, 5, 1, null, null]
此时优先队列最大值为: 9
优先队列插入8后为[null, 9, 8, 1, 5, null]
此时优先队列最大值为: 9
优先队列插入10后为[null, 10, 9, 1, 5, 8]
此时优先队列最大值为: 10
将5增加100
此时优先队列最大值为: 105
已取出优先队列最大值105
已取出优先队列最大值10
已取出优先队列最大值9
已取出优先队列最大值8
已取出优先队列最大值1
```

中最大值。

3、Implement Quicksort and answer the following questions.

如下图，无论排序前数组是否有序，排序后数组均有序，排序算法正确；通过记录比较次数，数组中元素全部相等和数组中元素升序/降序排列时比较次数为 36 次，与计算得到的最差情况 $(9 \times (9-1))/2$ 相等。随机取 pivot 后再进行排序，比较次数明显降低，算法性能变好

排序前数组为: [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1]	排序前数组为: [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1]
排序后数组为: [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1]	排序后数组为: [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1]
比较次数为: 36	比较次数为: 36
排序前数组为: [9, 8, 7, 6, 5, 4, 3, 2, 1]	排序前数组为: [9, 8, 7, 6, 5, 4, 3, 2, 1]
排序后数组为: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]	排序后数组为: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]
比较次数为: 36	比较次数为: 17
排序前数组为: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]	排序前数组为: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]
排序后数组为: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]	排序后数组为: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]
比较次数为: 36	比较次数为: 18
排序前数组为: [5, 1, 9, 3, 7, 4, 8, 6, 2]	排序前数组为: [5, 1, 9, 3, 7, 4, 8, 6, 2]
排序后数组为: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]	排序后数组为: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]
比较次数为: 17	比较次数为: 18

4、Give an $O(\lg m + \lg n)$ time algorithm for computing the kth largest element in the union of the two lists.

如下图，可以准确找到第 K 大的元素，即使有重复元素也不影响答案。

有序数组A: [1, 50, 300, 500, 700, 900]
有序数组B: [2, 100, 200, 500, 600, 800]
数组A和数组B的第7大元素为: 300