

王争的算法训练营

习题课：排序



配套习题（12）：

[面试题 10.01. 合并排序的数组](#)（简单）

[242. 有效的字母异位词](#)（简单）

[1502. 判断能否形成等差数列](#)（简单）

[252. 会议室](#)（简单）

[56. 合并区间](#)（中等）

[剑指 Offer 21. 调整数组顺序使奇数位于偶数前面](#)（简单）

[75. 颜色分类](#)（中等）

[147. 对链表进行插入排序](#)（中等）

[148. 排序链表](#)（中等） 链表上的归并排序

[215. 数组中的第K个最大元素](#)（中等）

[面试题 17.14. 最小K个数](#)（中等）

[剑指 Offer 51. 数组中的逆序对](#)（困难）



[面试题 10.01. 合并排序的数组](#)（简单）

给定两个排序后的数组 A 和 B，其中 A 的末端有足够的缓冲空间容纳 B。编写一个方法，将 B 合并入 A 并排序。

初始化 A 和 B 的元素数量分别为 m 和 n 。

示例：

输入：

$A = [1, 2, 3, 0, 0, 0], m = 3$

$B = [2, 5, 6], n = 3$

输出：[1, 2, 2, 3, 5, 6]

$A = 4、7、8、9、-、-、-$
 $B = 1、2、5$

说明：

- `A.length == n + m`



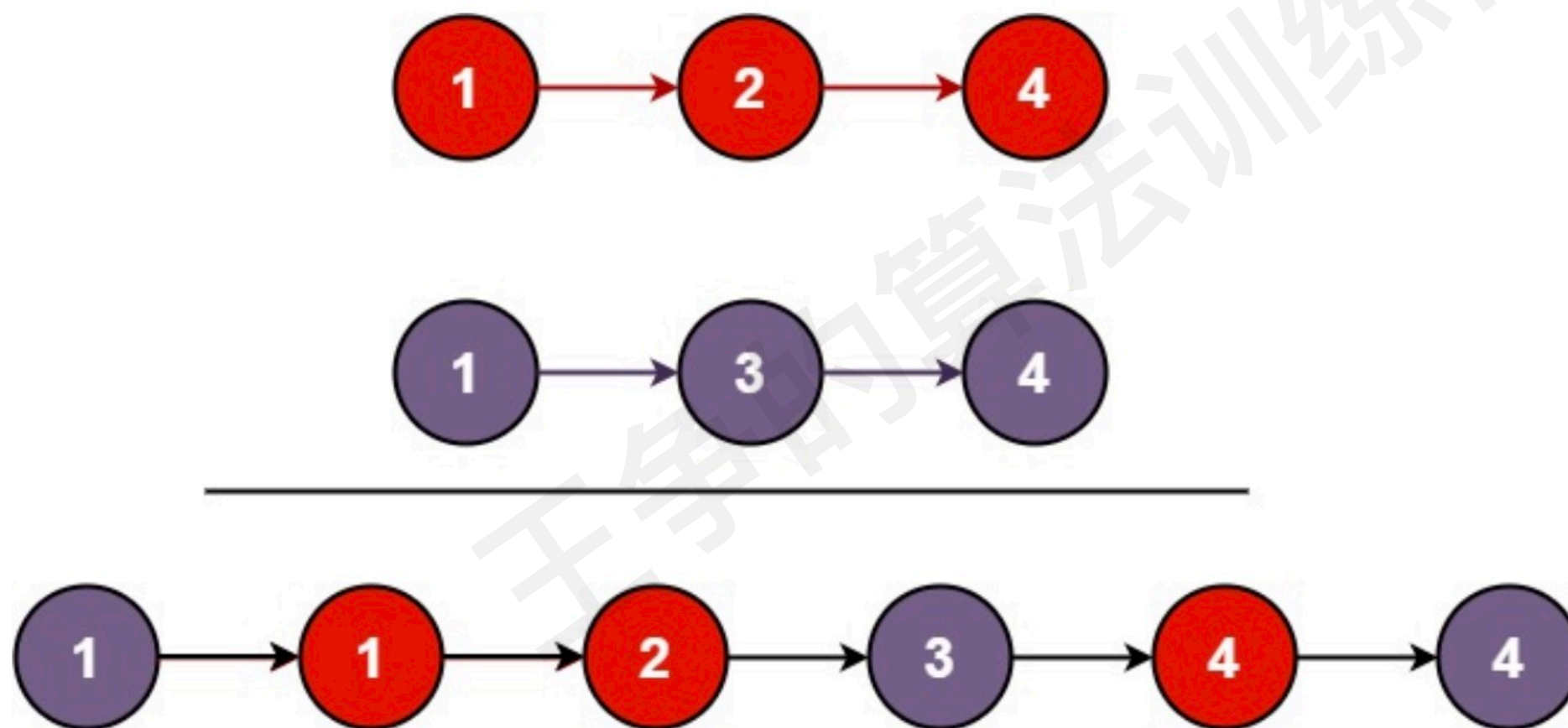
```
class Solution {  
    public void merge(int[] A, int m, int[] B, int n) {  
        int k = m+n-1;  
        int i = m-1;  
        int j = n-1;  
        while (i >= 0 && j >= 0) {  
            if (A[i] >= B[j]) {  
                A[k--] = A[i];  
                i--;  
            } else {  
                A[k--] = B[j];  
                j--;  
            }  
        }  
        while (i >= 0) {  
            A[k--] = A[i--];  
        }  
        while (j >= 0) {  
            A[k--] = B[j--];  
        }  
    }  
}
```



21. 合并两个有序链表（简单）

将两个升序链表合并为一个新的升序链表并返回。新链表是通过拼接给定的两个链表的所有节点组成的。

示例 1：



输入: $l1 = [1, 2, 4]$, $l2 = [1, 3, 4]$

输出: $[1, 1, 2, 3, 4, 4]$



```
class Solution {
    public ListNode mergeTwoLists(ListNode l1, ListNode l2) {
        if (l1 == null) return l2;
        if (l2 == null) return l1;
        ListNode p1 = l1;
        ListNode p2 = l2;
        ListNode head = new ListNode(); // 虚拟头节点
        ListNode tail = head;
        while (p1 != null && p2 != null) {
            if (p1.val <= p2.val) {
                tail.next = p1;
                tail = p1;
                p1 = p1.next;
            } else {
                tail.next = p2;
                tail = p2;
                p2 = p2.next;
            }
        }
        // 如果p1还没处理完, 就把剩下的直接接到tail后面
        if (p1 != null) tail.next = p1;
        // 同理
        if (p2 != null) tail.next = p2;
        return head.next;
    }
}
```



[242. 有效的字母异位词](#)（简单）

1. 排序
2. 哈希

给定两个字符串 s 和 t ，编写一个函数来判断 t 是否是 s 的字母异位词。

示例 1:

输入: $s = \text{"anagram"}, t = \text{"nagaram"}$

输出: `true`

示例 2:

输入: $s = \text{"rat"}, t = \text{"car"}$

输出: `false`

说明:

你可以假设字符串只包含小写字母。

```
class Solution {  
    public boolean isAnagram(String s, String t) {  
        if (s.length() != t.length()) {  
            return false;  
        }  
        char[] str1 = s.toCharArray();  
        char[] str2 = t.toCharArray();  
        Arrays.sort(str1);  
        Arrays.sort(str2);  
        for (int i = 0; i < str1.length; ++i) {  
            if (str1[i] != str2[i]) return false;  
        }  
        return true;  
    }  
}
```



王争的算法训练营



1502. 判断能否形成等差数列（简单）

给你一个数字数组 `arr` 。

如果一个数列中，任意相邻两项的差总等于同一个常数，那么这个数列就称为 **等差数列** 。

如果可以重新排列数组形成等差数列，请返回 `true` ；否则，返回 `false` 。

示例 1：

输入：arr = [3,5,1]

输出：true

解释：对数组重新排序得到 [1,3,5] 或者 [5,3,1] ，任意相邻两项的差分别为 2 或 -2 ，可以形成等差数列。

示例 2：

输入：arr = [1,2,4]

输出：false

解释：无法通过重新排序得到等差数列。

提示：

- `2 <= arr.length <= 1000`
- `-10^6 <= arr[i] <= 10^6`



```
class Solution {  
    public boolean canMakeArithmeticProgression(int[] arr) {  
        Arrays.sort(arr);  
        int diff = arr[1] - arr[0];  
        for (int i = 2; i < arr.length; ++i) {  
            if (arr[i]-arr[i-1] != diff) return false;  
        }  
        return true;  
    }  
}
```

王争的算法训练营



[252. 会议室](#)（简单）

给定一个会议时间安排的数组 `intervals`，每个会议时间都会包括开始和结束的时间 `intervals[i] = [starti, endi]`，请你判断一个人是否能够参加这里面的全部会议。

示例 1:

输入: `intervals = [[0,30],[5,10],[15,20]]`
输出: `false`

示例 2:

输入: `intervals = [[7,10],[2,4]]`
输出: `true`

提示:

- `0 <= intervals.length <= 104`
- `intervals[i].length == 2`
- `0 <= starti < endi <= 106`



```
class Solution {  
    public boolean canAttendMeetings(int[][] intervals) {  
        Arrays.sort(intervals, new Comparator<int[]>() {  
            public int compare(int[] i1, int[] i2) {  
                return i1[0] - i2[0];  
            }  
        });  
        for (int i = 1; i < intervals.length; ++i) {  
            if (intervals[i][0] < intervals[i-1][1]) return false;  
        }  
        return true;  
    }  
}
```

王争的算法训练营



56. 合并区间 (中等)

以数组 `intervals` 表示若干个区间的集合，其中单个区间为 `intervals[i] = [starti, endi]`。请你合并所有重叠的区间，并返回一个不重叠的区间数组，该数组需恰好覆盖输入中的所有区间。

示例 1:

输入: `intervals = [[1,3],[2,6],[8,10],[15,18]]`
输出: `[[1,6],[8,10],[15,18]]`
解释: 区间 `[1,3]` 和 `[2,6]` 重叠，将它们合并为 `[1,6]`。

示例 2:

输入: `intervals = [[1,4],[4,5]]`
输出: `[[1,5]]`
解释: 区间 `[1,4]` 和 `[4,5]` 可被视为重叠区间。

提示:

- `1 <= intervals.length <= 104`
- `intervals[i].length == 2`
- `0 <= starti <= endi <= 104`

- 1、暴力解法：时间复杂度 $O(n^2)$
- 3、先排序：时间复杂度 $O(n\log n)$

```
class Solution {
    public int[][] merge(int[][] intervals) {
        Arrays.sort(intervals, new Comparator<int[]>() {
            public int compare(int[] interval1, int[] interval2) {
                return interval1[0] - interval2[0];
            }
        });
        List<int[]> result = new ArrayList<int[]>();
        int curLeft = intervals[0][0];
        int curRight = intervals[0][1];
        for (int i = 1; i < intervals.length; ++i) {
            if (intervals[i][0] <= curRight) {
                if (intervals[i][1] > curRight) {
                    curRight = intervals[i][1];
                }
            } else {
                result.add(new int[]{curLeft, curRight});
                curLeft = intervals[i][0];
                curRight = intervals[i][1];
            }
        }
        result.add(new int[]{curLeft, curRight});
        return result.toArray(new int[result.size()][2]);
    }
}
```





[剑指 Offer 21. 调整数组顺序使奇数位于偶数前面](#)（简单）

输入一个整数数组，实现一个函数来调整该数组中数字的顺序，使得所有奇数位于数组的前半部分，所有偶数位于数组的后半部分。

示例：

输入：nums = [1,2,3,4]

输出：[1,3,2,4]

注：[3,1,2,4] 也是正确的答案之一。

提示：

1. `0 <= nums.length <= 50000`
2. `1 <= nums[i] <= 10000`



时间复杂度?

```
class Solution {  
    public int[] exchange(int[] nums) {  
        int i = 0;  
        int j = nums.length-1;  
        while (i < j) {  
            if (nums[i] % 2 == 1) {  
                i++;  
                continue;  
            }  
            if (nums[j] % 2 == 0) {  
                j--;  
                continue;  
            }  
            int tmp = nums[i];  
            nums[i] = nums[j];  
            nums[j] = tmp;  
            i++;  
            j--;  
        }  
        return nums;  
    }  
}
```




75. 颜色分类（中等）

给定一个包含红色、白色和蓝色，一共 n 个元素的数组，原地对它们进行排序，使得相同颜色的元素相邻，并按照红色、白色、蓝色顺序排列。

此题中，我们使用整数 0、1 和 2 分别表示红色、白色和蓝色。

示例 1：

输入：nums = [2,0,2,1,1,0]

输出：[0,0,1,1,2,2]

```
class Solution {
    public void sortColors(int[] nums) {
        int p = 0;
        int q = nums.length-1;
        while (p < q) {
            if (nums[p] != 2) {
                p++;
                continue;
            }
            if (nums[q] == 2) {
                q--;
                continue;
            }
            swap(nums, p, q);
            p++;
            q--;
        }
    }
}
```

```
int i = 0;
int j = p;
if (nums[j] == 2) j--;
while (i < j) {
    if (nums[i] == 0) {
        i++;
        continue;
    }
    if (nums[j] == 1) {
        j--;
        continue;
    }
    swap(nums, i, j);
    i++;
    j--;
}
```

```
private void swap(int[] nums, int p, int q) {
    int tmp = nums[p];
    nums[p] = nums[q];
    nums[q] = tmp;
}
```





[147. 对链表进行插入排序](#)（中等）

对链表进行插入排序。

插入排序的动画演示如上。从第一个元素开始，该链表可以被认为已经部分排序（用黑色表示）。每次迭代时，从输入数据中移除一个元素（用红色表示），并原地将其插入到已排序的链表中。

插入排序算法：

1. 插入排序是迭代的，每次只移动一个元素，直到所有元素可以形成一个有序的输出列表。
2. 每次迭代中，插入排序只从输入数据中移除一个待排序的元素，找到它在序列中适当的位置，并将其插入。
3. 重复直到所有输入数据插入完为止。

示例 1：

输入：4→2→1→3

输出：1→2→3→4

```
class Solution {
    public ListNode insertionSortList(ListNode head) {
        if (head == null) return null;
        // 存储已经排好序的节点
        ListNode newHead = new ListNode(Integer.MIN_VALUE, null);

        // 遍历节点
        ListNode p = head;
        while (p != null) {
            ListNode tmp = p.next;

            // 寻找p节点插入的位置,插入到哪个节点后面
            ListNode q = newHead; // 初始化值
            while (q.next != null && q.next.val <= p.val) { // 循环结束条件
                q = q.next;
            }
            // 将p节点插入
            p.next = q.next;
            q.next = p;

            p = tmp;
        }
        return newHead.next;
    }
}
```

时间复杂度?
空间复杂度?





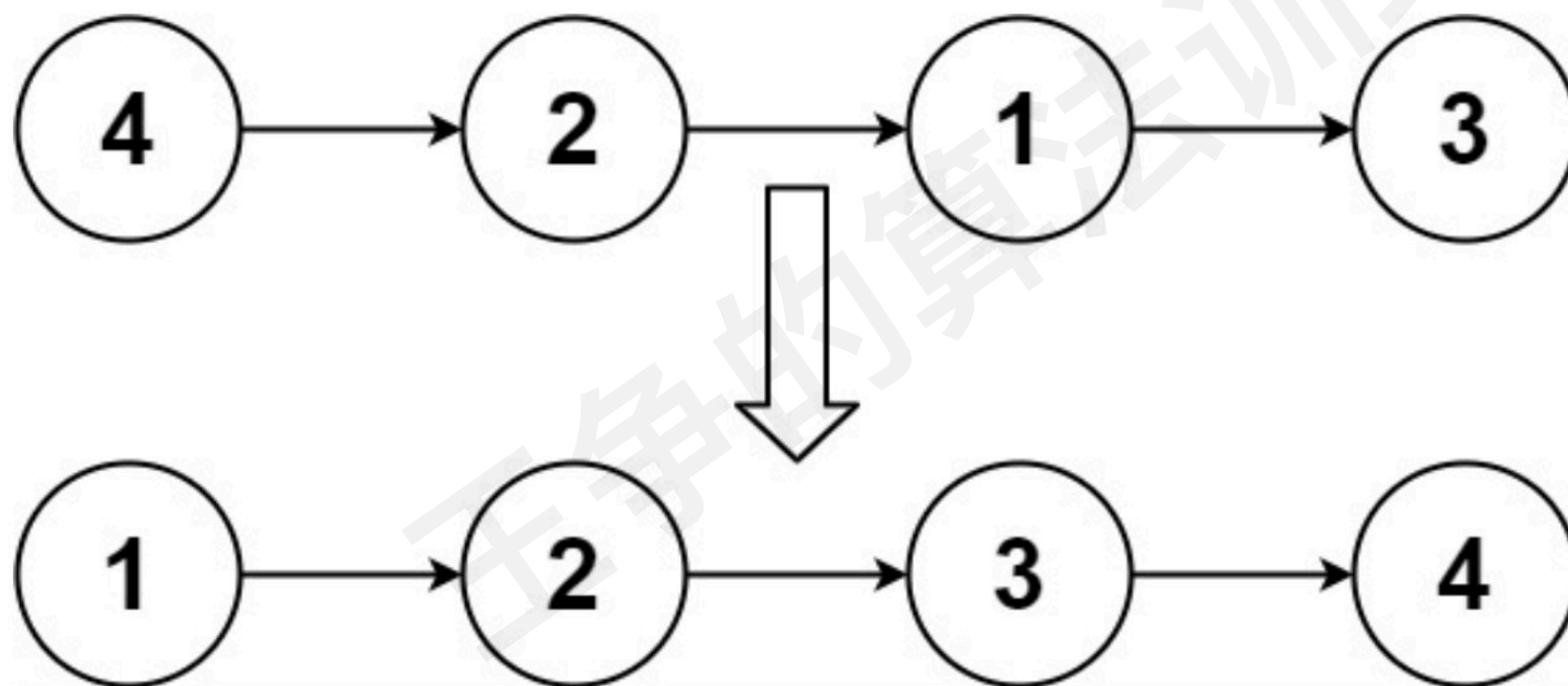
148. 排序链表（中等） 链表上的归并排序 建议把链表上的冒泡、选择、快排都写一下

给你链表的头结点 `head`，请将其按 **升序** 排列并返回 **排序后的链表**。

进阶：

- 你可以在 $O(n \log n)$ 时间复杂度和常数级空间复杂度下，对链表进行排序吗？

示例 1：



输入：head = [4,2,1,3]

输出：[1,2,3,4]



1. 递归解法:

```
class Solution {  
    public ListNode mergeSortList(ListNode head) {  
        if (head == null) return null;  
        if (head.next == null) return head;  
        ListNode midNode = findMidNode(head);  
        ListNode nextNode = midNode.next;  
        midNode.next = null;  
        ListNode leftHead = mergeSortList(head);  
        ListNode rightHead = mergeSortList(nextNode);  
        return mergeList(leftHead, rightHead);  
    }  
}
```

时间复杂度?

空间复杂度?

王争的算法训练营

```
private ListNode findMidNode(ListNode head) {
    ListNode slow = head;
    ListNode fast = head;
    while (fast.next != null && fast.next.next != null) {
        fast = fast.next.next;
        slow = slow.next;
    }
    return slow;
}
```

```
private ListNode mergeList(ListNode headA, ListNode headB) {
    ListNode newHead = new ListNode();
    ListNode tail = newHead;
    ListNode pa = headA;
    ListNode pb = headB;
    while (pa != null && pb != null) {
        if (pa.val <= pb.val) {
            tail.next = pa;
            tail = tail.next;
            pa = pa.next;
        } else {
            tail.next = pb;
            tail = tail.next;
            pb = pb.next;
        }
    }
    if (pa != null) tail.next = pa;
    if (pb != null) tail.next = pb;
    return newHead.next;
}
```



1. 非递归解法:

```
class Solution {
    public ListNode sortList(ListNode head) {
        int n = len(head);
        int step = 1;
        while (step < n) {
            ListNode newHead = new ListNode(); // 结果链表
            ListNode tail = newHead;
            ListNode p = head;
            while (p != null) {
                // [p, q]
                ListNode q = p;
                int count = 1;
                while (q != null && count < step) {
                    q = q.next;
                    count++;
                }
                if (q == null || q.next == null) { // 这一轮合并结束了
                    tail.next = p;
                    break;
                }
                // [q+1, r]
                ListNode r = q.next;
                count = 1;
                while (r != null && count < step) {
                    r = r.next;
                    count++;
                }
                // 保存下一个step的起点
                ListNode tmp = null;
                if (r != null) {
                    tmp = r.next;
                }
                // merge[p, q][q+1, r]
                ListNode[] headAndTail = merge(p, q, r);
                tail.next = headAndTail[0];
                tail = headAndTail[1];
                p = tmp;
            }
            head = newHead.next;
            step *= 2;
        }
        return head;
    }
}
```



```
private int len(ListNode head) {  
    if (head == null) return 0;  
    int n = 1;  
    ListNode p = head;  
    while (p != null) {  
        n++;  
        p = p.next;  
    }  
    return n;  
}
```

```
private ListNode[] merge(ListNode p, ListNode q, ListNode r) {  
    ListNode newHead = new ListNode();  
    ListNode tail = newHead;  
    ListNode pa = p;  
    ListNode pb = q.next;  
    q.next = null;  
    if (r != null) {  
        r.next = null;  
    }  
    while (pa != null && pb != null) {  
        if (pa.val <= pb.val) {  
            tail.next = pa;  
            tail = tail.next;  
            pa = pa.next;  
        } else {  
            tail.next = pb;  
            tail = tail.next;  
            pb = pb.next;  
        }  
    }  
    if (pa != null) {  
        tail.next = pa;  
        tail = q;  
    }  
    if (pb != null) {  
        tail.next = pb;  
        tail = r;  
    }  
    return new ListNode[]{newHead.next, tail};  
}
```



[215. 数组中的第K个最大元素](#)（中等）已讲

在未排序的数组中找到第 k 个最大的元素。请注意，你需要找的是数组排序后的第 k 个最大的元素，而不是第 k 个不同的元素。

示例 1:

输入: [3,2,1,5,6,4] 和 $k = 2$
输出: 5

示例 2:

输入: [3,2,3,1,2,4,5,5,6] 和 $k = 4$
输出: 4

说明:

你可以假设 k 总是有效的，且 $1 \leq k \leq$ 数组的长度。



```
class Solution {
    public int findKthLargest(int[] nums, int k) {
        if (nums.length < k) return -1;
        return quickSort(nums, 0, nums.length-1, k);
    }

    private int quickSort(int[] nums, int p, int r, int k) {
        if (p > r) return -1;
        int q = partition(nums, p, r);
        if (q-p+1 == k) {
            return nums[q];
        } else if (q-p+1 < k) {
            return quickSort(nums, q+1, r, k-(q-p+1));
        } else {
            return quickSort(nums, p, q-1, k);
        }
    }

    private int partition(int[] nums, int p, int r) {
        int i = p-1;
        int j = p;
        while (j < r) {
            if (nums[j] > nums[r]) {
                swap(nums, j, i+1);
                i++;
            }
            j++;
        }
        swap(nums, i+1, r);
        return i+1;
    }

    private void swap(int[] nums, int i, int j) {
        int tmp = nums[i];
        nums[i] = nums[j];
        nums[j] = tmp;
    }
}
```



[面试题 17.14. 最小K个数](#)（中等）

设计一个算法，找出数组中最小的k个数。以任意顺序返回这k个数均可。

示例：

输入：arr = [1,3,5,7,2,4,6,8], k = 4

输出：[1,2,3,4]

提示：

- `0 <= len(arr) <= 100000`
- `0 <= k <= min(100000, len(arr))`

1/排序

2/大顶堆

3/利用快排



```
class Solution {
    private int[] result;
    private int count = 0;
    public int[] smallestK(int[] arr, int k) {
        if (k == 0 || arr.length < k) return new int[0];
        result = new int[k];
        quickSort(arr, 0, arr.length-1, k);
        return result;
    }
}
```

```
private void quickSort(int[] nums, int p, int r, int k) {
    if (p > r) {
        return;
    }
    int q = partition(nums, p, r);
    if (q-p+1 == k) {
        for (int i = p; i <= q; ++i) {
            result[count++] = nums[i];
        }
    } else if (q-p+1 < k) {
        for (int i = p; i <= q; ++i) {
            result[count++] = nums[i];
        }
        quickSort(nums, q+1, r, k-(q-p+1));
    } else {
        quickSort(nums, p, q-1, k);
    }
}
```

```
private int partition(int[] nums, int p, int r) {
    int i = p-1;
    int j = p;
    while (j < r) {
        if (nums[j] < nums[r]) {
            swap(nums, j, i+1);
            i++;
        }
        j++;
    }
    swap(nums, i+1, r);
    return i+1;
}
```

```
private void swap(int[] nums, int i, int j) {
    int tmp = nums[i];
    nums[i] = nums[j];
    nums[j] = tmp;
}
```

时间复杂度
空间复杂度



[剑指 Offer 51. 数组中的逆序对](#)（困难）

在数组中的两个数字，如果前面一个数字大于后面的数字，则这两个数字组成一个逆序对。输入一个数组，求出这个数组中的逆序对的总数。

示例 1:

输入：[7,5,6,4]

输出：5

限制：

$0 \leq \text{数组长度} \leq 50000$

暴力解法：时间复杂度是 $O(n^2)$

逆序对个数=逆序度，排序的过程就是不断的减小逆序度的过程，我们只要在排序的过程中，记录每步操作逆序度降低的个数，累加起来就能得到原始数据的逆序度。

```
class Solution {
    int reverseCount = 0;
    public int reversePairs(int[] nums) {
        mergeSort(nums, 0, nums.length-1);
        return reverseCount;
    }

    private void mergeSort(int[] nums, int p, int r) {
        if (p >= r) return;
        int q = (p+r)/2;
        mergeSort(nums, p, q);
        mergeSort(nums, q+1, r);
        merge(nums, p, q, r);
    }

    private int merge(int[] nums, int p, int q, int r) {
        int[] tmp = new int[r-p+1];
        int i = p;
        int j = q+1;
        int k = 0;
        while (i <= q && j <= r) {
            if (nums[j] < nums[i]) {
                reverseCount += (q-i+1);
                tmp[k++] = nums[j];
                j++;
            } else {
                tmp[k++] = nums[i];
                i++;
            }
        }
        while (j <= r) {
            tmp[k++] = nums[j];
            j++;
        }
        while (i <= q) {
            tmp[k++] = nums[i];
            i++;
        }
        for (i = 0; i < r-p+1; ++i) {
            nums[i+p] = tmp[i];
        }
        return reverseCount;
    }
}
```

关注微信公众号“**小争哥**”，
后台回复“**PDF**”获取独家算法资料

