

- 1.Pow(x, n)
- 2.寻找两个正序数组的中位数
- 3.数组中的逆序对
- 4.翻转对
- 5.计算右侧小于当前元素的个数
- 6.分割数组的最大值
- 7.x的平方根
- 8.旋转数组的最小数字
- 9.最长递增子序列
- 10.俄罗斯套娃问题

50. Pow(x, n)

难度 中等 707 收藏 分享 切换为英文 接收动态 反馈

实现 `pow(x, n)`，即计算 x 的 n 次幂函数（即， x^n ）。

示例 1:

输入: $x = 2.00000$, $n = 10$
输出: 1024.00000

示例 2:

输入: $x = 2.10000$, $n = 3$
输出: 9.26100

示例 3:

输入: $x = 2.00000$, $n = -2$
输出: 0.25000
解释: $2^{-2} = 1/2^2 = 1/4 = 0.25$

```
class Solution:
    def myPow(self, x: float, n: int) -> float:
        def quick(x, n):
            ans = 1.0
            x_con = x
            while n:
                if n & 1 == 1:
                    ans *= x_con
                    x_con *= x_con
                    n >>= 1
            return ans
        return quick(x, n) if n >= 0 else 1.0 / quick(x, -n)
```

4. 寻找两个正序数组的中位数

难度 **困难** 4359 ☆ 收藏 分享 切换为英文 接收动态 5

给定两个大小分别为 m 和 n 的正序（从小到大）数组 `nums1` 和 `nums2`。请你找出并返回数组的 **中位数**。

示例 1:

输入: `nums1 = [1,3]`, `nums2 = [2]`
 输出: 2.00000
 解释: 合并数组 = `[1,2,3]` , 中位数 2

示例 2:

输入: `nums1 = [1,2]`, `nums2 = [3,4]`
 输出: 2.50000
 解释: 合并数组 = `[1,2,3,4]` , 中位数 $(2 + 3) / 2 = 2.5$

示例 3:

输入: `nums1 = [0,0]`, `nums2 = [0,0]`
 输出: 0.00000

示例 4:

输入: `nums1 = []`, `nums2 = [1]`
 输出: 1.00000

class Solution:

```
def findMedianSortedArrays(self, nums1: List[int], nums2:
def getelement(k):
    """
```

- 主要思路: 要找到第 k ($k > 1$) 小的元素, 那么就取 `pivot1`
- 这里的 `"/` 表示整除
- `nums1` 中小于等于 `pivot1` 的元素有 `nums1[0 .. k/2-2]`
- `nums2` 中小于等于 `pivot2` 的元素有 `nums2[0 .. k/2-2]`
- 取 `pivot = min(pivot1, pivot2)`, 两个数组中小于等于

- 这样 `pivot` 本身最大也只能是第 $k-1$ 小的元素
- 如果 `pivot = pivot1`, 那么 `nums1[0 .. k/2-1]` 都不可
- 如果 `pivot = pivot2`, 那么 `nums2[0 .. k/2-1]` 都不可
- 由于我们 "删除" 了一些元素 (这些元素都比第 k 小的元素要

```
idx1, idx2 = 0, 0
```

```
while True:
```

```
# 特殊情况
```

```
if idx1 == m:
```

```
    return nums2[idx2 + k - 1]
```

```
if idx2 == n:
```

```
    return nums1[idx1 + k - 1]
```

```
if k == 1:
```

```
    return min(nums1[idx1], nums2[idx2])
```

```
# 正常情况
```

```
newidx1 = min(idx1 + k // 2 - 1, m - 1)
```

```
newidx2 = min(idx2 + k // 2 - 1, n - 1)
```

```
pivot1, pivot2 = nums1[newidx1], nums2[newidx
```

```
if pivot1 < pivot2:
```

```
    k -= newidx1 - idx1 + 1
```

```
    idx1 = newidx1 + 1
```

```
else:
```

```
    k -= newidx2 - idx2 + 1
```

```
    idx2 = newidx2 + 1
```

```
m, n = len(nums1), len(nums2)
```

```
total = m + n
```

```
if total % 2 == 1:
```

```
    return getelement((total + 1) // 2)
```

```
else:
```

```
    return (getelement(total // 2) + getelement(tot
```

剑指 Offer 51. 数组中的逆序对

难度 困难 501 收藏 分享 切换为英文 接收动态 反馈

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。请编写一个函数，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

```
class Solution:
    def reversePairs(self, nums: List[int]) -> int:
        n = len(nums)
        tmp = [0] * n
        return self.merge_sort(nums, tmp, 0, n - 1)

    def merge_sort(self, nums, tmp, left, right):
        if left >= right:
            return 0
        mid = (left + right) >> 1
        res = self.merge_sort(nums, tmp, left, mid) + \
            self.merge_sort(nums, tmp, mid + 1, right) + \
            self.find_reverse(nums, left, right)
        i, j, k = left, mid + 1, left
        while i <= mid and j <= right:
            if nums[i] <= nums[j]:
                tmp[k] = nums[i]
                i += 1
            else:
                tmp[k] = nums[j]
                j += 1
            k += 1
        while i <= mid:
            tmp[k] = nums[i]
```

```
k += 1
i += 1
while j <= right:
    tmp[k] = nums[j]
    k += 1
    j += 1
nums[left:right + 1] = tmp[left:right + 1]
return res
```

```
def find_reverse(self, nums, left, right):
    res, mid = 0, (left + right) >> 1
    j = mid + 1
    for i in range(left, mid + 1):
        while j <= right and nums[i] > nums[j]:
            res += mid + 1 - i
            j += 1
    return res
```

493. 翻转对

难度 困难 294 收藏 分享 切换为英文 接收动态 反馈

给定一个数组 `nums`，如果 $i < j$ 且 $nums[i] > 2 * nums[j]$ 我们就将 (i, j) 称作 **翻转对**。

你需要返回给定数组中的重要翻转对的数量。

示例 1:

输入: [1,3,2,3,1]

输出: 2

示例 2:

输入: [2,4,3,5,1]

输出: 3

```
class Solution:
    def reversePairs(self, nums: List[int]) -> int:
        n = len(nums)
```

```

.. = self.merge_sort(nums, tmp, 0, n - 1)

def merge_sort(self, nums, tmp, left, right):
    if left >= right:
        return 0
    mid = (left + right) >> 1
    res = self.merge_sort(nums, tmp, left, mid) + \
        self.merge_sort(nums, tmp, mid + 1, right) + \
        self.find_reverse(nums, left, right)
    i, j, k = left, mid + 1, left
    while i <= mid and j <= right:
        if nums[i] <= nums[j]:
            tmp[k] = nums[i]
            i += 1
        else:
            tmp[k] = nums[j]
            j += 1
        k += 1
    while i <= mid:
        tmp[k] = nums[i]
        i += 1
        k += 1
    while j <= right:
        tmp[k] = nums[j]
        j += 1
        k += 1
    nums[left:right + 1] = tmp[left:right + 1]
    return res

```

```

def find_reverse(self, nums, left, right):
    res, mid = 0, (left + right) >> 1
    j = mid + 1
    for i in range(left, mid + 1):
        while j <= right and nums[i] > 2 * nums[j]:
            res += mid + 1 - i

```

```

j += 1
return res

```

315. 计算右侧小于当前元素的个数

难度 困难 632 收藏 分享 切换为英文 接收动态 反馈

给定一个整数数组 *nums*，按要求返回一个新数组 *counts*。数组 *counts* 有该性质：
是 *nums[i]* 右侧小于 *nums[i]* 的元素的数量。

示例：

输入：nums = [5,2,6,1]

输出：[2,1,1,0]

解释：

5 的右侧有 2 个更小的元素（2 和 1）

2 的右侧仅有 1 个更小的元素（1）

6 的右侧有 1 个更小的元素（1）

1 的右侧有 0 个更小的元素

```
class Solution:
```

```
def countSmaller(self, nums: List[int]) -> List[int]:
    self.ans = [0] * len(nums)
    tmp = []
    for idx, val in enumerate(nums):
        tmp.append((val, idx))
    self.merge_sort(tmp)
    return self.ans
```

```
def merge_sort(self, nums):
```

```
    if len(nums) < 2:
        return nums
    mid = len(nums) >> 1
    left = self.merge_sort(nums[:mid])
    right = self.merge_sort(nums[mid:])
    return self.merge(left, right)
```

```
def merge(self, left, right):
```

```
    res = []
    i, j = 0, 0
    while i < len(left) and j < len(right):
        if left[i][0] > right[j][0]:
            res.append(right[j])
            j += 1
        else:
            res.append(left[i])
            self.ans[left[i][1]] += j
            i += 1
    if i == len(left):
        res += right[j:]
    else:
        for k in range(i, len(left)):
            self.ans[left[k][1]] += j
        res += left[i:]
    return res
```

410. 分割数组的最大值

难度 **困难** 533 收藏 分享 切换为英文 接收动态 反

给定一个非负整数数组 `nums` 和一个整数 `m`，你需要将这个数组分成 `m` 个非空的连续子数组。

设计一个算法使得这 `m` 个子数组各自和的最大值最小。

示例 1:

输入: `nums = [7,2,5,10,8]`, `m = 2`

输出: 18

解释:

一共有四种方法将 `nums` 分割为 2 个子数组。 其中最好的方式是将其分为 `[7,2,5]` `[10,8]`。

因为此时这两个子数组各自的和的最大值为18，在所有情况中最小。

示例 2:

输入: `nums = [1,2,3,4,5]`, `m = 2`

输出: 9

示例 3:

输入: `nums = [1,4,4]`, `m = 3`

输出: 4

```
class Solution:
```

```
def splitArray(self, nums: List[int], m: int) -> int:
```

```
def check(x):
```

```
    total, cnt = 0, 1
```

```
    for num in nums:
```

```
        if total + num > x:
```

```
            total = num
```

```
            cnt += 1
```

```
        else:
```

```
            total += num
```

```
    return cnt <= m
```

```
left, right = max(nums), sum(nums)
```

```
while left < right:
```

```
    mid = (left + right) >> 1
```

```
    if check(mid):
```

```
        right = mid
```

```
    else:
```

```
        left = mid + 1
```

```
return left
```

69. x 的平方根

难度 简单

752

☆ 收藏

🔗 分享

🌐 切换为英文

🔔 接收动态

📄 5

实现 `int sqrt(int x)` 函数。

计算并返回 x 的平方根，其中 x 是非负整数。

由于返回类型是整数，结果只保留整数的部分，小数部分将被舍去。

示例 1:

输入：4

输出：2

示例 2:

输入：8

输出：2

说明：8 的平方根是 2.82842...，
由于返回类型是整数，小数部分将被舍去。

```
class Solution:
```

```
def mySqrt(self, x: int) -> int:
```

```
    if x == 0:
```

```
        return 0
```

```
    left = 1
```

```
    right = x // 2
```

```
    while left < right:
```

```
        mid = (left + right + 1) >> 1
```

```
        square = mid * mid
```

```
        if square > x:
```

```
            right = mid - 1
```

```
        else:
```

```
            left = mid
```

```
    return left
```