题目 167. 两数之和 II - 输入有序数组 给定一个已按照升序排列 的有序数组,找到两个数使得它们相加之和等于目标数。 函数应该返回这两个下标值 index1 和 index2, 其中 index1 必须小于 index2。 说明: 返回的下标值(index1 和 index2)不是从零开始的。 你可以假设每个输入只对应唯一的答案,而且你不可以重复使用相同的元素。 示例: 输入: numbers = [2, 7, 11, 15], target = 9 输出: [1,2] 解释: 2 与 7 之和等于目标数 9 。因此 index1 = 1, index2 = 2 。 In [1]: class Solution: def twoSum(self, numbers, target): left = 0right = len(numbers)-1while left < right: if numbers[left]+numbers[right] == target: return[left+1, right+1] elif numbers[left]+numbers[right] < target:</pre> left += 1else: right -= 1 numbers = [2, 7, 11, 15] target = 9s = Solution()result = s. twoSum(numbers, target) print(result) [1, 2]215. 数组中的第K个最大元素 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 ≤ k ≤ 数组的长度。 class Solution: In  $\lceil 2 \rceil$ : def findKthLargest(self, nums, k): result = sorted(nums)[-k]return result s = Solution()nums1 = [3, 2, 1, 5, 6, 4]k1 = 2result1 = s.findKthLargest(nums1, k1) print (result1) nums2 = [3, 2, 3, 1, 2, 4, 5, 5, 6]k2 = 4result2 = s.findKthLargest(nums2, k2) print(result2) 5 4 347. 前K个高频元素 给定一个非空的整数数组,返回其中出现频率前 k 高的元素。 示例 1: 输入: nums = [1,1,1,2,2,3], k = 2 输出: [1,2] 示例 2: 输入: nums = [1], k = 1 输出: [1] 说明: 你可以假设给定的 k 总是合理的, 且 1 ≤ k ≤ 数组中不相同的元素的个数。 你的算法的时间复杂度必须优于 O(n log n), n 是数组的大小 [3]: class Solution: def topKFrequent(self, nums, k):  $d = \{\}$ for n in nums: d[n] = d. get(n, 0) + 1return sorted (d. keys (), key=d. get) [-k:] s = Solution()nums1 = [1, 1, 1, 2, 2, 3]k1 = 2result1 = s. topKFrequent(nums1, k1) print (result1) nums2 = [1]k2 = 1result2 = s. topKFrequent(nums2, k2) print(result2) [2, 1] $\lceil 1 \rceil$ 75. 颜色分类 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。 注意: 不能使用代码库中的排序函数来解决这道题。 示例: 输入: [2,0,2,1,1,0] 输出: [0,0,1,1,2,2] 进阶: 一个直观的解决方案是使用计数排序的两趟扫描算法。 首先, 迭代计算出0、1和2元素的个数, 然后按照0、1、2的排序, 重写当前数组。 你能想出一个仅使用常数空间的一趟扫描算法吗? In  $\lceil 4 \rceil$ : class Solution: def sortColors(self, nums): Do not return anything, modify nums in-place instead. left = 0right = len(nums) - 1i = 0while i <= right: while nums[i] == 2 and i < right: nums[i], nums[right] = nums[right], nums[i] right -= 1 while nums[i] == 0 and i > left: nums[i], nums[left] = nums[left], nums[i] 1 eft += 1i += 1s = Solution()nums = [2, 0, 2, 1, 1, 0]s. sortColors (nums) print (nums) [0, 0, 1, 1, 2, 2]455. 分发饼干 假设你是一位很棒的家长,想要给你的孩子们一些小饼干。但是,每个孩子最多只能给一块饼干。对 每个孩子 i , 都有一个胃口值 gi , 这是能让孩子们满足胃口的饼干的最小尺寸; 并且每块饼干 i , 都 有一个尺寸 sj。如果 sj >= gi , 我们可以将这个饼干 j 分配给孩子 i , 这个孩子会得到满足。你的目标 是尽可能满足越多数量的孩子,并输出这个最大数值。 注意: 你可以假设胃口值为正。 一个小朋友最多只能拥有一块饼干。 示例 1: 输入: [1,2,3], [1,1] 输出: 1 解释: 你有三个孩子和两块小饼干, 3个孩子的胃口值分别是: 1,2,3。 虽然你有两块小饼干,由于他们的尺寸都是1,你只能让胃口值是1的孩子满足。 所以你应该输出1。 In [5]: class Solution: def findContentChildren(self, g, s): g. sort() s. sort() gi = 0 # 口味值 si = 0 # 尺寸值 res = 0while gi < len(g) and si < len(s): if s[si] >= g[gi]: si += 1gi += 1res += 1else: si += 1return res solution = Solution() g = [1, 2, 3]result = solution. findContentChildren(g, s) print(result) 1 sort 与 sorted 区别 sort 是应用在 list 上的方法, sorted 可以对所有可迭代的对象进行排序操作。 • list 的 sort 方法返回的是对已经存在的列表进行操作,无返回值,而内建函数 sorted 方法返回的 是一个新的 list, 而不是在原来的基础上进行的操作。 冒泡排序 冒泡排序 (Bubble sort) : 时间复杂度O(n^2) 交换排序的一种。其核心思想是:两两比较相邻记录的关键字,如果反序则交换,直到没有反序记录 为止。 [6]: class SQList: def init (self, lis=None): self.r = lisdef swap (self, i, j): """定义一个交换元素的方法,方便后面调用。 temp = self.r[i]self.r[i] = self.r[j]self.r[j] = tempdef bubble sort simple(self): 最简单的交换排序,时间复杂度0(n^2) lis = self.rlength = len(self.r)for i in range (length): for j in range (i+1, length): **if** lis[i] > lis[j]: self. swap(i, j) def bubble sort(self): 冒泡排序,时间复杂度0(n^2) lis = self.rlength = len(self.r)for i in range (length): j = length-2while  $j \ge i$ : if lis[j] > lis[j+1]: self. swap (j, j+1)j -= 1 def bubble sort\_advance(self): 冒泡排序改进算法,时间复杂度0(n^2) 设置flag, 当一轮比较中未发生交换动作,则说明后面的元素其实已经有序排列了。 对于比较规整的元素集合,可提高一定的排序效率。 lis = self.rlength = len(self.r)flag = True i = 0while i < length and flag: flag = False j = 1ength - 2while  $j \ge i$ : if lis[j] > lis[j + 1]: self.swap(j, j + 1)flag = True j -= 1 i += 1def str (self): ret = "" for i in self.r: ret += " %s" % i return ret if name == ' main ': sqlist = SQList([4, 1, 7, 3, 8, 5, 9, 2, 6])# sqlist.bubble\_sort\_simple() # sqlist.bubble sort() sqlist.bubble sort advance() print(sqlist) 1 2 3 4 5 6 7 8 9 简单选择排序 简单选择排序(simple selection sort):时间复杂度O(n^2) 通过n-i次关键字之间的比较,从n-i+1个记录中选出关键字最小的记录,并和第i (1<=i<=n)个记录进行 交换。 In [7]: class SQList: def \_\_init\_\_(self, lis=None): self.r = lisdef swap(self, i, j): """定义一个交换元素的方法,方便后面调用。""" temp = self.r[i]self.r[i] = self.r[j]self.r[j] = tempdef select sort(self): 简单选择排序,时间复杂度0(n^2) lis = self.rlength = len(self.r)for i in range (length): minimum = ifor j in range (i+1, length): if lis[minimum] > lis[j]: minimum = jif i != minimum: self.swap(i, minimum) def \_\_str\_\_(self): ret = "" for i in self.r: ret += " %s" % i return ret if \_\_name\_\_ == '\_\_main\_\_': sqlist = SQList([4, 1, 7, 3, 8, 5, 9, 2, 6, 0])sqlist.select sort() print(sqlist) 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 直接插入排序 直接插入排序 (Straight Insertion Sort):时间复杂度O(n^2) 基本操作是将一个记录插入到已经排好序的有序表中,从而得到一个新的、记录数增1的有序表。 In [8]: class SQList: def \_\_init\_\_(self, lis=None): self.r = lisdef insert\_sort(self): lis = self.rlength = len(self.r)# 下标从1开始 for i in range(1, length): if lis[i] < lis[i-1]: temp = lis[i]j = i-1while lis[j] > temp and j >= 0: lis[j+1] = lis[j]lis[j+1] = tempdef \_\_str\_\_(self): ret = "" for i in self.r: ret += " %s" % i return ret if \_\_name\_\_ == '\_\_main\_\_': sglist = SQList([4, 1, 7, 3, 8, 5, 9, 2, 6, 0])sqlist.insert sort() print(sqlist) 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 希尔排序 希尔排序 (Shell Sort) 是插入排序的改进版本,其核心思想是将原数据集合分割成若干个子序列,然 后再对子序列分别进行直接插入排序,使子序列基本有序,最后再对全体记录进行一次直接插入排 序。 In [9]: class SQList: def \_\_init\_\_(self, lis=None): self.r = lisdef shell\_sort(self): ""希尔排序"" lis = self.rlength = len(lis)increment = len(lis)while increment > 1: increment = int(increment/3)+1for i in range (increment+1, length): if lis[i] < lis[i - increment]:</pre> temp = lis[i]j = i - incrementwhile  $j \ge 0$  and temp  $\langle lis[j]:$ lis[j+increment] = lis[j] j -= increment lis[j+increment] = temp def str (self): ret = "" for i in self.r: ret += " %s" % i return ret if \_\_name\_\_ == '\_\_main\_\_': sqlist = SQList([4, 1, 7, 3, 8, 5, 9, 2, 6, 0, 123, 22]) sqlist.shell sort() print(sqlist) 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 22 123 堆排序 堆是具有下列性质的完全二叉树: 每个分支节点的值都大于或等于其左右孩子的值, 称为大顶堆; 每个分支节点的值都小于或等于其做右孩子的值, 称为小顶堆; 因此, 其根节点一定是所有节点中最大(最小)的值。 堆排序 (Heap Sort) 就是利用大顶堆或小顶堆的性质进行排序的方法。堆排序的总体时间复杂度为 O(nlogn). In  $\lceil 10 \rceil$ : class SQList: def \_\_init\_\_(self, lis=None): self.r = lisdef swap(self, i, j): """定义一个交换元素的方法,方便后面调用。""" temp = self.r[i]self.r[i] = self.r[j]self.r[j] = tempdef heap\_sort(self): length = len(self.r) i = int(length/2)# 将原始序列构造成一个大顶堆 # 遍历从中间开始, 到0结束, 其实这些是堆的分支节点。 while i >= 0: self. heap adjust (i, length-1) # 逆序遍历整个序列,不断取出根节点的值,完成实际的排序。 i = length-1while j > 0: # 将当前根节点,也就是列表最开头,下标为0的值,交换到最后面j处 self.swap(0, j)# 将发生变化的序列重新构造成大顶堆 self.heap\_adjust(0, j-1) j -= 1 def heap\_adjust(self, s, m): """核心的大顶堆构造方法,维持序列的堆结构。""" lis = self.rtemp = lis[s]i = 2\*swhile  $i \le m$ : if i < m and lis[i] < lis[i+1]: i += 1if temp  $\geq 1$  is[i]: break lis[s] = lis[i]s = ii \*= 2 lis[s] = tempdef \_\_str\_\_(self): ret = "" for i in self.r: ret += " %s" % i return ret if name == ' main ': sqlist = SQList([4, 1, 7, 3, 8, 5, 9, 2, 6, 0, 123, 22]) sqlist.heap sort() print(sqlist) 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 22 123 归并排序 归并排序 (Merging Sort) : 建立在归并操作上的一种有效的排序算法,该算法是采用分治法 (Divide and Conquer)的一个非常典型的应用。将已有序的子序列合并,得到完全有序的序列;即先使每个 子序列有序,再使子序列段间有序。若将两个有序表合并成一个有序表,称为二路归并。 In [11]: class SQList: def init (self, lis=None): self.r = lisdef swap(self, i, j): """定义一个交换元素的方法,方便后面调用。""" temp = self.r[i]self.r[i] = self.r[j]self.r[j] = tempdef merge sort(self): self.msort(self.r, self.r, 0, len(self.r)-1) def msort(self, list\_sr, list\_tr, s, t): temp = [None for i in range(0, len(list\_sr))] if s == t: list tr[s] = list sr[s]else: m = int((s+t)/2)self.msort(list\_sr, temp, s, m) self.msort(list\_sr, temp, m+1, t) self.merge(temp, list\_tr, s, m, t) def merge(self, list\_sr, list\_tr, i, m, n): j = m+1k = iwhile  $i \le m$  and  $j \le n$ : if list\_sr[i] < list\_sr[j]:</pre> list\_tr[k] = list\_sr[i] i += 1else:  $list_tr[k] = list_sr[j]$ j += 1 k += 1**if** i <= m: for 1 in range (0, m-i+1):  $list_tr[k+1] = list_sr[i+1]$ if  $j \le n$ : for 1 in range (0, n-j+1):  $list_tr[k+1] = list_sr[j+1]$ def \_\_str (self): ret = "" for i in self.r: ret += " %s" % i return ret if name == ' main ': sqlist = SQList([4, 1, 7, 3, 8, 5, 9, 2, 6, 0, 12, 77, 34, 23]) sqlist.merge sort() print(sqlist) 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 12 23 34 77 快速排序 快速排序(Quick Sort)由图灵奖获得者Tony Hoare发明,被列为20世纪十大算法之一。冒泡排序的 升级版,交换排序的一种。快速排序的时间复杂度为O(nlog(n))。 In [12]: class SQList: def \_\_init\_\_(self, lis=None): self.r = lisdef swap(self, i, j): """定义一个交换元素的方法,方便后面调用。""" temp = self.r[i]self.r[i] = self.r[j]self.r[j] = tempdef quick\_sort(self): ""调用入口""" self.qsort(0, len(self.r)-1) def qsort(self, low, high): ""递归调用" if low < high: pivot = self.partition(low, high) self.qsort(low, pivot-1) self.qsort(pivot+1, high) def partition(self, low, high): 快速排序的核心代码。 其实就是将选取的pivot\_key不断交换,将比它小的换到左边,将比它大的换到右边。 它自己也在交换中不断变换自己的位置,直到完成所有的交换为止。 但在函数调用的过程中,pivot key的值始终不变。 :param low:左边界下标 :param high:右边界下标 :return:分完左右区后pivot key所在位置的下标 lis = self.rpivot key = lis[low] while low < high: while low < high and lis[high] >= pivot\_key: high = 1self. swap (low, high) while low < high and lis[low] <= pivot key: 1ow += 1self.swap(low, high) return low def \_\_str\_\_(self): ret = "" for i in self.r: ret += " %s" % i return ret if \_\_name\_\_ == '\_\_main\_\_': sqlist = SQList([4, 1, 7, 3, 8, 5, 9, 2, 6, 0, 123, 22]) sqlist.quick sort() print(sqlist) 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 22 123