69. x 的平方根 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。 Python3, 二分查找法, 时间复杂度o(logn)。查找区间左闭右开, 即[m, n), 所以二分查找之前, 右端 点的值+1,同时,循环的条件使用严格的小于,而不是≤。 使用左闭右开带来的好处是,当查找区间为Ø,跳出while循环时,左右端点相同,所以不需要思考使 用左端点还是右端点。 如果while里的if判断使用了>号,则找到了(上界+1)的数值;如果if判断使用了≥号,则找到了下界 的数值。 In [1]: class Solution: def mySqrt(self, x: int) -> int: 1=0 r=x+1while 1<r: mid=1+(r-1)//2if mid*mid>x: r=mid else: 1 = mid + 1return 1-1 s = Solution()result1=s.mySqrt(4) print(result1) result2 = s.mySqrt(8)print(result2) 2 2 241. 为运算表达式设计优先级 给定一个含有数字和运算符的字符串,为表达式添加括号,改变其运算优先级以求出不同的结果。你 需要给出所有可能的组合的结果。有效的运算符号包含 +, - 以及 *。 示例 1: 输入: "2-1-1" 输出: [0, 2] 解释: ((2-1)-1)=0(2-(1-1)) = 2示例 2: 输入: "23-45" 输出: [-34, -14, -10, -10, 10] 解释: (2(3-(45))) = -34((23)-(45)) = -14((2(3-4))5) = -10(2((3-4)5)) = -10(((23)-4)5) = 10相当于是根据所给式子构造运算二叉树的问题, 所以每次遍历其中的每个运算符作为根结点, 该运算符前后的内容分别递归得到左右子树可能的构造,每种左右子树组合得到一种构造结果 In $\lceil 2 \rceil$: class Solution: def diffWaysToCompute(self, input): res = []ops = $\{'+': 1ambda x, y: x+y, '-': 1ambda x,$ y: x-y, '*': lambda x, y: x*y} for indx in range(1, len(input)-1): if input[indx] in ops.keys(): for left in self.diffWaysToCompute(input[:indx]): for right in self.diffWaysToCompute(input[indx+1:]): res.append(ops[input[indx]](left, right)) if not res: res. append (int (input)) return res s = Solution()result1 = s. diffWaysToCompute('2-1-1') print(result1) result2 = s. diffWaysToCompute("2*3-4*5") print (result2) [2, 0][-34, -10, -14, -10, 10]160. 相交链表 编写一个程序,找到两个单链表相交的起始节点。 如下面的两个链表: 在节点 c1 开始相交。 示例 1: A: 1 8 5 B: 1 0 输入: intersectVal = 8, listA = [4,1,8,4,5], listB = [5,0,1,8,4,5], skipA = 2, skipB = 3 输出: Reference of the node with value = 8 输入解释:相交节点的值为8 (注意,如果两个列表相交则不能为0)。从各自的表头开始算起,链 表 A 为 [4,1,8,4,5], 链表 B 为 [5,0,1,8,4,5]。在 A 中, 相交节点前有 2 个节点; 在 B 中, 相交节点前 有3个节点。 示例 2: 9 1 2 3 输入: intersectVal = 2, listA = [0,9,1,2,4], listB = [3,2,4], skipA = 3, skipB = 1 输出: Reference of the node with value = 2 输入解释: 相交节点的值为 2 (注意,如果两个列表相交则不能为 0)。从各自的表头开始算起,链 表 A 为 [0,9,1,2,4], 链表 B 为 [3,2,4]。在 A 中, 相交节点前有 3 个节点; 在 B 中, 相交节点前有 1 个节点。 示例 3: 6 B: 输入: intersectVal = 0, listA = [2,6,4], listB = [1,5], skipA = 3, skipB = 2 输出: null 输入解释:从各自的表头开始算起,链表 A 为 [2,6,4],链表 B 为 [1,5]。由于这两个链表不相交,所 以 intersectVal 必须为 0,而 skipA 和 skipB 可以是任意值。 解释:这两个链表不相交,因此返回 null. 注意: 如果两个链表没有交点,返回 null. 在返回结果后,两个链表仍须保持原有的结构。 可假定整个链表结构中没有循环。 程序尽量满足 O(n) 时间复杂度, 且仅用 O(1) 内存。 思想: 解法一: 第一遍循环, 找出两个链表的长度差N 第二遍循环,长链表先走N步,然后同时移动,判断是否有相同节点 解法二: 链表到尾部后,跳到另一个链表的头部, 相遇点即为intersection points. 1. 两数之和 给定一个整数数组 nums 和一个目标值 target,请你在该数组中找出和为目标值的那两个整数,并返 回他们的数组下标。 你可以假设每种输入只会对应一个答案。但是,你不能重复利用这个数组中同样的元素。 示例: 给定 nums = [2, 7, 11, 15], target = 9 因为 nums[0] + nums[1] = 2 + 7 = 9 所以返回 [0, 1] [3]: class Solution(object): In def twoSum(self, nums, target): :type nums: List[int] :type target: int :rtype: List[int] $hashmap = \{\}$ for index, num in enumerate(nums): another num = target - num if another_num in hashmap: return [hashmap[another_num], index] hashmap[num] = indexreturn None s = Solution()nums = [2, 7, 11, 15]target = 9 result = s.twoSum(nums, target) print(target) 9 242. 有效的字母异位词 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 = "anagram", t = "nagaram" 输出: true 示例 2: 输入: s = "rat", t = "car" 输出: false 说明: 你可以假设字符串只包含小写字母。 In [4]: | class Solution(object): def isAnagram(self, s, t): :type s: str :type t: str :rtype: bool return sorted(s) == sorted(t) sol = Solution() s = "anagram" t = "nagaram" result1 = sol.isAnagram(s, t) print(result1) s = "rat"t = "car" result2 = sol.isAnagram(s, t) print(result2) True False 232. 用栈实现队列 使用栈实现队列的下列操作: push(x) -- 将一个元素放入队列的尾部。 pop() -- 从队列首部移除元素。 peek() -- 返回队列首部的元素。 empty() -- 返回队列是否为空。 示例: MyQueue queue = new MyQueue(); queue.push(1); queue.push(2); queue.peek(); // 返回 1 queue.pop(); // 返回 1 queue.empty(); // 返回 false 说明: 你只能使用标准的栈操作 -- 也就是只有 push to top, peek/pop from top, size, 和 is empty 操作是合法 的。 你所使用的语言也许不支持栈。你可以使用 list 或者 deque (双端队列)来模拟一个栈,只要是标准 的栈操作即可。 假设所有操作都是有效的 (例如,一个空的队列不会调用 pop 或者 peek 操作)。 [5]: class MyQueue(object): In def __init__(self): Initialize your data structure here. self.instack = [] self.outstack = [] def push(self, x): Push element x to the back of queue. :type x: int :rtype: None self. instack. append(x) def pop(self): Removes the element from in front of queue and returns that element. :rtype: int if len(self.outstack) == 0: while self.instack: self. outstack. append (self. instack. pop()) return self. outstack. pop() def peek(self): Get the front element. :rtype: int if len(self.outstack) == 0: while self.instack: self. outstack. append (self. instack. pop()) return self.outstack[-1] def empty(self): Returns whether the queue is empty. :rtype: bool return len(self.instack) == 0 and len(self.outstack) == 0 # Your MyQueue object will be instantiated and called as such: obj = MyQueue() obj. push (1) obj. push(2) param_2 = obj.pop() param 3 = obj. peek() param 4 = obj.empty() print (param 2) print(param_3) print (param 4) False In []: