简单1_50

1-10

7、整数反转

给你一个 32 位的有符号整数 x , 返回将 x 中的数字部分反转后的结果。

如果反转后整数超过 32 位的有符号整数的范围 [-231, 231 - 1], 就返回 0。

假设环境不允许存储 64 位整数 (有符号或无符号)。

```
输入: x = 123
输出: 321
输入: x = -123
输出: -321
输入: x = 120
输出: 21
```

题解

1、直接来

数字转换成字符, 然后反转

```
def reverse_force(self, x: int) -> int:
    if -10 < x < 10:
        return x
    str_x = str(x)
    if str_x[0] != "-":
        str_x = str_x[::-1]
        x = int(str_x)
    else:
        str_x = str_x[:0:-1]
        x = int(str_x)
        x = -x
    return x if -2147483648 < x < 2147483647 else 0</pre>
```

2、优化解

- 1. 我们可以一次构建反转整数的一位数字。在这样做的时候,我们可以预先检查向原整数附加另一位数字是否会导致溢出。
- 2. 反转整数的方法可以与反转字符串进行类比。
- 3. 我们想重复"弹出" x 的最后一位数字,并将它"推入"到 res 的后面。最后,res 将与 x 相反。 优化解:

```
def reverse_better(self, x: int) -> int:
    y, res = abs(x), 0
    # 则其数值范围为 [-2^31, 2^31 - 1]
    boundry = (1<<31) -1 if x>0 else 1<<31
    while y != 0:
        res = res*10 +y%10
        if res > boundry :
            return 0
        y //=10
    return res if x >0 else -res
```

9、回文数

给你一个整数 x , 如果 x 是一个回文整数, 返回 true; 否则, 返回 false。

回文数是指正序(从左向右)和倒序(从右向左)读都是一样的整数。例如,121是回文,而123不是。

```
输入: x = 121
输出: true
输入: x = -121
输出: false
解释: 从左向右读, 为 -121 。 从右向左读, 为 121- 。因此它不是一个回文数。
```

题解

1、转换成字符,直接判断

```
class Solution:
    def isPalindrome(self, x: int) -> bool:
        s=str(x)
        return s==s[::-1]
```

2、双向队列

```
def isPalindrome(x: int) -> bool:
    lst = list(str(x))
    while len(lst) > 1:
        if lst.pop(0) != lst.pop():
            return False
    return True
```

3、双指针

```
def isPalindrome(x: int) -> bool:
    lst = list(str(x))
    L, R = 0, len(lst)-1
    while L <= R:
        if lst[L] != lst[R]:
            return False
        L += 1
        R -= 1
    return True</pre>
```

4、利用数学思想

- 1. 首先判断特殊情况: 小于0的数, 和, 能被10整除且不为0的数, 一定不是回文数
- 2. 新建变量rem,用于保存由x计算的倒序数
- 3. 循环, 当x>rem时, 取下x的最后一位, 并添加到rem上。此过程是利用数学公式, 整除和求余。
- 4. 循环结束后的判断条件: 当 x==rem 或 x==rem//10,则是回文数;否则不是回文数。

```
class Solution:
    def isPalindrome(self, x: int) -> bool:
        # 不用字符串,则用数学思想解
    if x < 0 or (x % 10 == 0 and x !=0 ):
        return False
    rem = 0
    while x > rem:
        rem = rem*10 + x%10
        x = x//10
    return x == rem or x == rem//10
```

13、罗马数字转整数

罗马数字包含以下七种字符: I, V, X, L, C, D和 M

字符 数值 I 1 V 5 X 10 L 50 C 100 D 500 M 1000

例如, 罗马数字 2 写做 II ,即为两个并列的 1。12 写做 XII ,即为 X + II 。 27 写做 XXVII, 即为 XX + V + II 。

通常情况下,罗马数字中小的数字在大的数字的右边。但也存在特例,例如 4 不写做 III,而是 IV。数字 1 在数字 5 的左边,所表示的数等于大数 5 减小数 1 得到的数值 4 。同样地,数字 9 表示为 IX。这个特殊的规则只适用于以下六种情况:

- I 可以放在 V (5) 和 X (10) 的左边,来表示 4 和 9。
- X 可以放在 L (50) 和 C (100) 的左边,来表示 40 和 90。
- C可以放在 D (500) 和 M (1000) 的左边,来表示 400 和 900。

给定一个罗马数字,将其转换成整数。输入确保在1到3999的范围内。

```
输入: "III"
输出: 3
输入: "IV"
输出: 4
输入: "LVIII"
输出: 58
解释: L = 50, V= 5, III = 3.
输入: "MCMXCIV"
输出: 1994
解释: M = 1000, CM = 900, XC = 90, IV = 4.
```

题解

1、保存字典,遍历一遍,查找特殊情况,没有则按字典相加

```
class Solution:
   def romanToInt(self, s: str) -> int:
       d = {'I': 1, 'IV': 4, 'V': 5, 'IX': 9, 'X': 10, 'XL': 40, 'L': 50, 'XC':
90, 'C': 100, 'CD': 400, 'D': 500, 'CM': 900, 'M': 1000}
       result = 0
       i = 0
       while i < len(s):
          #查看当前位和下一位的字符
          str1 = s[i:i+2]
          #如果当前位置是特殊情况,那么返回其在字典中对应值,并且下一次从特殊字符之后一位开
始索引
          if str1 in d:
              result += d.get(str1)
          #如果当前位不是特殊情况,那么只返回当前位的数值
              result += d[s[i]]
              i += 1
       return result
```

2、字典, for循环, 判断情况,

```
else:
    total += tmp[s[i]]

total += tmp[s[-1]]
return total
```

14、最长公共长缀

编写一个函数来查找字符串数组中的最长公共前缀。

如果不存在公共前缀,返回空字符串 ""。

```
输入: strs = ["flower","flow","flight"]
输出: "fl"
输入: strs = ["dog","racecar","car"]
输出: ""
解释: 输入不存在公共前缀。
```

题解

1、使用zip函数

```
class Solution:
    def longestCommonPrefix(self, strs):
        ret = ''
        for i in zip(*strs):
            if len(set(i)) == 1:
                ret += i[0]
            else:
                break
        return ret
```

2、使用ASCII码排序

python中可以按照ASCII码进行max和min排序, a->z的码由小到大

```
class Solution:
    def longestCommonPrefix(self, strs: List[str]) -> str:
        if not strs: return ""
        s1 = min(strs)
        s2 = max(strs)
        for i,x in enumerate(s1):
            if x != s2[i]:
                return s2[:i]
        return s1
```

3、纵向匹配

```
def longestCommonPrefix(strs):
    if not strs: return ''
    # 按照字符串长度从小到大排序
```

```
strs.sort(key = lambda x:len(x))
s_min = strs[0]
i = 0
# 纵向扫描
for i in range(len(s_min)):
    # 有一个不以 s_min[0:i+1] 起始 就break
    if any([not s.startswith(s_min[0:i+1]) for s in strs]):
        break
    # 如果走到了最后 且都是匹配的 因为最后一个 i=len-1 注意要+1
    if i==len(s_min)-1:
        i = len(s_min)
return s_min[0:i]
```

26、删除有序数组中的重复项

给你一个有序数组 nums ,请你 原地 删除重复出现的元素,使每个元素 只出现一次 ,返回删除后数组的新长度。

不要使用额外的数组空间,你必须在 原地 修改输入数组 并在使用 O(1) 额外空间的条件下完成。

说明:

为什么返回数值是整数,但输出的答案是数组呢?

请注意,输入数组是以「引用」方式传递的,这意味着在函数里修改输入数组对于调用者是可见的。 你可以想象内部操作如下:

```
// nums 是以"引用"方式传递的。也就是说,不对实参做任何拷贝
int len = removeDuplicates(nums);

// 在函数里修改输入数组对于调用者是可见的。
// 根据你的函数返回的长度,它会打印出数组中 该长度范围内 的所有元素。
for (int i = 0; i < len; i++) {
    print(nums[i]);
}</pre>
```

```
输入: nums = [1,1,2]
输出: 2, nums = [1,2]
解释: 函数应该返回新的长度 2 ,并且原数组 nums 的前两个元素被修改为 1, 2 。不需要考虑数
组中超出新长度后面的元素。
来源: 力扣(LeetCode)
链接: https://leetcode-cn.com/problems/remove-duplicates-from-sorted-array
著作权归领扣网络所有。商业转载请联系官方授权,非商业转载请注明出处。
```

```
输入: nums = [0,0,1,1,1,2,2,3,3,4] 输出: 5, nums = [0,1,2,3,4] 解释: 函数应该返回新的长度 5 , 并且原数组 nums 的前五个元素被修改为 0, 1, 2, 3, 4。 不需要考虑数组中超出新长度后面的元素。

来源: 力扣(LeetCode) 链接: https://leetcode-cn.com/problems/remove-duplicates-from-sorted-array 著作权归领扣网络所有。商业转载请联系官方授权,非商业转载请注明出处。
```

颞解

1、双指针

题目需要我们把**去重后的结果**保存到原本的数组中,所以想到必须有一个指针指向当前需要把结果放在哪个位置。还要一个指针指向当前应该放到哪个元素。

- 慢指针作为基准, 快指针用于寻找与慢指针不同的元素。
- 如果快指针和慢指针指向的元素不等,则把快指针指向的元素放到慢指针的下一个位置。
- 慢指针右移,把新的元素作为基准。

```
class Solution(object):
    def removeDuplicates(self, nums):
        N = len(nums)
        left = 0
        for right in range(1, N):
            if nums[right] != nums[left]:
                 left += 1
                  nums[left] = nums[right]
        return left + 1
```

27、移除元素

给你一个数组 nums 和一个值 val,你需要 原地 移除所有数值等于 val 的元素,并返回移除后数组的新长度。

不要使用额外的数组空间, 你必须仅使用 O(1) 额外空间并 原地 修改输入数组。

元素的顺序可以改变。你不需要考虑数组中超出新长度后面的元素。

```
输入: nums = [3,2,2,3], val = 3
输出: 2, nums = [2,2]
解释: 函数应该返回新的长度 2, 并且 nums 中的前两个元素均为 2。你不需要考虑数组中超出新长
度后面的元素。例如,函数返回的新长度为 2 ,而 nums = [2,2,3,3] 或 nums = [2,2,0,0],
也会被视作正确答案。
```

```
输入: nums = [0,1,2,2,3,0,4,2], val = 2
输出: 5, nums = [0,1,4,0,3]
解释: 函数应该返回新的长度 5, 并且 nums 中的前五个元素为 0, 1, 3, 0, 4。注意这五个元素可为任意顺序。你不需要考虑数组中超出新长度后面的元素。
```

1、双指针

同26题,只不过是找到不等于val的数,先插入进来,left再+1

```
class Solution:
    def removeElement(self, nums: List[int], val: int) -> int:
        n=len(nums)
    left=0
    for right in range(n):
        if nums[right]!=val:
            nums[left]=nums[right]
        left+=1

    return left
```

2、使用pop函数

遍历数组,遇到目标数。即通过使用POP函数去除,此时由于取出后数组长度变化,故不增加下标(相对增加坐标)

```
class Solution:
    def removeElement(self, nums: List[int], val: int) -> int:
        i,count=0,0
        while(i<len(nums)):
            if nums[i]==val:
                 nums.pop(i)
                 continue
        i=i+1
        return len(nums)</pre>
```

28、实现strStr()

给你两个字符串 haystack 和 needle,请你在 haystack 字符串中找出 needle 字符串出现的第一个位置(下标从 0 开始)。如果不存在,则返回 -1 。

```
输入: haystack = "hello", needle = "ll" 输出: 2 输入: haystack = "aaaaa", needle = "bba" 输出: -1 输入: haystack = "", needle = "" 输出: 0
```

题解

1、滑动窗口

窗口长度为: len(needle), 然后遍历haystack, 匹配是否相同

```
class Solution:
    def strStr(self, haystack: str, needle: str) -> int:
        n=len(needle)
        for i in range(len(haystack)-n+1):
            if haystack[i:i+n]==needle:
                return i
```

2、双指针——指针回退

```
class Solution:
   def strStr(self, haystack: str, needle: str) -> int:
       s = haystack
                         #纯粹为了好写
       t = needle
       sn, tn = len(s), len(t)
       if tn == 0:
           return 0
       i, j = 0, 0
       while i < sn and j < tn:
           if s[i] == t[j]:
               i += 1
               j += 1
           else:
               i = i - j + 1 #回退
               j = 0
       ## j指针遍历了t
       if j == tn:
           return i - j
       return -1
```

3、find函数

```
class Solution:
    def strStr(self, haystack: str, needle: str) -> int:
        if not needle:
            return 0
        return haystack.find(needle)
```

4、KMP

```
class Solution:
    def strStr(self, haystack: str, needle: str) -> int:
        s = haystack #纯粹为了好写
        t = needle
        sn, tn = len(s), len(t)
        if tn == 0:
            return 0
        next = self.get_next(t)
        i = 0
        j = 0
        while i < sn and j < tn:
            if j == -1 or s[i] == t[j]:
            i += 1
            j += 1
```

```
else:
           j = next[j]
   ## j指针遍历了t
   if j == tn:
       return i - j
   return -1
####### 计算next数组(本质是match_数组)#######
def get_next(self, t: str) -> List[int]:
   n = len(t)
   next = [0 for _ in range(n + 1)]
   next[0] = -1
   L = -1
   R = 0
   while R < n:
       if L == -1 or t[L] == t[R]:
          L += 1
           R += 1
           next[R] = L
       else:
           L = next[L]
   return next
```

35、搜索插入位置

给定一个排序数组和一个目标值,在数组中找到目标值,并返回其索引。如果目标值不存在于数组中,返回它将会被按顺序插入的位置。

你可以假设数组中无重复元素。

```
输入: [1,3,5,6], 5
输出: 2
输入: [1,3,5,6], 2
输出: 1
输入: [1,3,5,6], 7
输出: 4
```

题解

1、遍历一次,判断target的位置

```
class Solution:
    def searchInsert(self, nums: List[int], target: int) -> int:
        if target<=nums[0]:
            return 0
        elif target > nums[-1]:
            return len(nums)
        elif target==nums[-1]:
```

```
return len(nums)-1

for i in range(len(nums)-1):
    if nums[i]<target<nums[i+1]:
        return i+1
    elif nums[i]==target:
        return i</pre>
```

2、target添加到数组,数组排序,返回索引

```
class Solution:
    def searchInsert(self, nums: List[int], target: int) -> int:
        nums.append(target)
        nums.sort()
        return nums.index(target)
```

- 3、二分查找—— (左闭右闭) 0
 - 1. 左指针 left = 0, 右指针 right = n 1
 - 2. 中间值 mid = (left + right) // 2, 循环条件 left <= right
 - 3. 当 nums[mid] = target 时,找到目标,返回mid
 - 4. 当 nums[mid] > target 时,说明当前值偏大,右指针左移至 mid 1
 - 5. 当 nums[mid] < target 时,说明当前值偏小,左指针右移至 mid + 1
 - 6. 跳出循环时, left 指向 target 插入位置, 返回 left

```
class Solution:
    def searchInsert(self, nums: List[int], target: int) -> int:
        left = 0
        right = len(nums) - 1
        while left <= right:
            mid = (left + right) // 2
        if nums[mid] == target:
            return mid
        elif nums[mid] > target:
            right = mid - 1
        else:
            left = mid + 1
        return left
```

38、外观数列

给定一个正整数 n , 输出外观数列的第 n 项。

「外观数列」是一个整数序列,从数字 1 开始,序列中的每一项都是对前一项的描述。 你可以将其视作是由递归公式定义的数字字符串序列:

- countAndSay(1) = "1"
- countAndSay(n) 是对 countAndSay(n-1) 的描述,然后转换成另一个数字字符串。

```
1. 1
2. 11
3. 21
4. 1211
5. 111221
第一项是数字 1
描述前一项,这个数是 1 即"一个1",记作"11"
描述前一项,这个数是 11 即"二个1",记作"21"
描述前一项,这个数是 21 即"一个2+一个1",记作"1211"
描述前一项,这个数是 1211 即"一个2+一个1",记作"1211"
```

要 描述 一个数字字符串,首先要将字符串分割为 最小 数量的组,每个组都由连续的最多 相同字符 组成。然后对于每个组,先描述字符的数量,然后描述字符,形成一个描述组。要将描述转换为数字字符串,先将每组中的字符数量用数字替换,再将所有描述组连接起来。

two 3's, three 2's, one 5, and one 1
2 3 + 3 2 + 1 5 + 1 1
"23321511"

"3322251"

```
输入: n = 1
输出: "1"
解释: 这是一个基本样例。
输入: n = 4
输出: "1211"
解释:
countAndSay(1) = "1"
countAndSay(2) = 读 "1" = - \wedge 1 = "11"
countAndSay(3) = 读 "11" = - \wedge 1 = "21"
countAndSay(4) = 读 "21" = - \wedge 2 + - \wedge 1 = "12" + "11" = "1211"
```

题解

1、双指针

- 1. 首先定义变量 pre 记录前一项,初始化为空字符串;定义变量 cur 记录当前项,初始化为 '1'(第一项为 1);
- 2. 定义双指针 start, end 均指向序列项的头部,这里用于统计元素出现的次数;
- 3. 由于给定的n≥1,这里由第2项开始逐项对前一项进行描述(注意,要将 cur 赋值给 pre,并初始化 cur 为空字符串,重新拼接得到当前项):
 - o 从左往右遍历 pre,当元素相同时,移动 end 指针,直至元素不相同时,那么此时 end-start 就是相同元素的个数,而 start 指针指向的元素就是重复的元素,进行拼接,cur += str(end-start)+pre[start]。
 - o 此时要让 start 指向 end 所在的位置,开始记录下个元素出现的次数;
 - 。 重复上面的步骤, 直至 end 指针到达序列项尾部, 便可得到当前项。

4. 逐项对前面一项描述开始时,都应该重置 start、end 指针指向序列项头部,同时应将 cur 赋值给 pre, 初始化 cur, 也就是前面注意部分所说的内容(可结合代码理解)。然后,再次重复第三个 步骤。

```
class Solution:
   def countAndSay(self, n: int) -> str:
      pre = ''
      cur = '1'
      # 从第 2 项开始
      for \_ in range(1, n):
          # 这里注意要将 cur 赋值给 pre
          # 因为当前项,就是下一项的前一项。有点绕,尝试理解下
          pre = cur
          # 这里 cur 初始化为空,重新拼接
          cur = ''
          # 定义双指针 start, end
          start = 0
          end = 0
          # 开始遍历前一项, 开始描述
          while end < len(pre):
             # 统计重复元素的次数,出现不同元素时,停止
             # 记录出现的次数,
             while end < len(pre) and pre[start] == pre[end]:</pre>
                 end += 1
             # 元素出现次数与元素进行拼接
             cur += str(end-start) + pre[start]
             # 这里更新 start,开始记录下一个元素
             start = end
      return cur
```

2、递归

由于每次得到的数据都是来源于上一次的结果,所以我们可以假设得到了上次的结果,继而往后运算。这就运用到了递归。

```
def countAndSay(self, n: int) -> str:
    if n == 1:
        return '1'
    s = self.countAndSay(n-1)

i, res = 0, ''
    for j, c in enumerate(s):
        if c != s[i]:
            res += str(j-i) + s[i]
            i = j

res += str(len(s) - i) + s[-1] # 最后一个元素莫忘统计
return res
```

3、正则表达式——提取元素

字符串 (\d)\1* 可以用来匹配结果。这里用来提取连在一块的元素,如 '111221',提取出的元素是 res = ['111', '22', '1']。

然后再返回我们要组装的字符串。

```
def countAndSay(self, n: int) -> str:
    if n == 1:
        return '1'
    s = self.countAndSay(n-1)

p = r'(\d)\1*'
    pattern = re.compile(p)
    res = [_.group() for _ in pattern.finditer(s)] # 提取结果
    return ''.join(str(len(c)) + c[0] for c in res) # join 内部的 str(len(c)) +
c[0] for c in res 是生成器类型
```

4、正则表达式——元素替换

对于该句: res = pattern.sub(lambda x: str(len(x.group())) + x.group(1), res), 还是拿上面的举例,对于 111221 的第一个匹配项 111,其中 group() 匹配的是 111 (全局匹配),而 group(1) 匹配到的是 1 (第一个捕获组,三个 1 中的第一个)。

```
def countAndSay(self, n: int) -> str:
    res = '1'
    p = r'(\d)\1*'
    pattern = re.compile(p)
    for _ in range(n-1):
        res = pattern.sub(lambda x: str(len(x.group())) + x.group(1), res) # 替

preturn res
```

58、最后一个单词的长度

给你一个字符串 s, 由若干单词组成, 单词之间用空格隔开。返回字符串中最后一个单词的长度。如果不存在最后一个单词, 请返回 0。

单词 是指仅由字母组成、不包含任何空格字符的最大子字符串。

```
输入: s = "Hello World"
输出: 5
输入: s = " "
输出: 0
```

题解

1、使用split()函数,分开列表后输出最后一个单词长度

```
class Solution:
    def lengthofLastword(self, s: str) -> int:
        s_list=s.split(" ")
        #print(s_list)
    for i in range(len(s_list)-1,-1,-1):
        if s_list[i] != '':
            return len(s_list[i])
        else:
            continue

return 0
```

2、从后往前遍历一次

```
class Solution:
   def lengthOfLastWord(self, s: str) -> int:
      #计算字符串的长度
      n = 1en(s)
      #计算最后单词的长度,初值为0
      nums = 0
      #从右向左遍历字符串
      for i in range(n-1,-1,-1):
          #当遍历到的值不为空格时,单词长度+1
         if s[i] != " ":
             nums += 1
          #当遍历到空格时,判断nums是否为0
             #nums不为0,说明已经遍历完了最后一个单词
             if nums != 0:
                return nums
             #为0说明还没有遍历到字母
             else:
                pass
      #如果没有单词返回初值
      return nums
```

11-20

66、加一

给定一个由 整数 组成的 非空 数组所表示的非负整数,在该数的基础上加一。

最高位数字存放在数组的首位,数组中每个元素只存储单个数字。

你可以假设除了整数0之外,这个整数不会以零开头。

```
输入: digits = [1,2,3]
输出: [1,2,4]
解释: 输入数组表示数字 123。
```

```
输入: digits = [4,3,2,1]
输出: [4,3,2,2]
解释: 输入数组表示数字 4321。
输入: digits = [0]
输出: [1]
```

题解

- 1、从后遍历,判断后位的数字,有两种情况
 - 0-8: 直接加1, return就可以
 - 9: 变0, 进位

2、变成数字,加一,再转换成列表

```
def plusOne(digits: List[int]) -> List[int]:
   num = int(''.join([str(s) for s in digits]))+1
   return [int(s) for s in str(num)]
```

67、二进制求和

给你两个二进制字符串,返回它们的和(用二进制表示)。

输入为 非空 字符串且只包含数字 1 和 0。

```
输入: a = "11", b = "1"
输出: "100"
输入: a = "1010", b = "1011"
输出: "10101"
```

题解

1、先转十进制,再转二进制

```
class Solution:
  def addBinary(self, a: str, b: str) -> str:
    ia = int(a, 2)
    ib = int(b, 2)
    isum = ia + ib
    return "{0:b}".format(isum)
```

2、模拟加法

```
class Solution:
    def addBinary(self, a: str, b: str) -> str:
        r, p = '', 0
        d = len(b) - len(a)
        a = '0' * d + a
        b = '0' * -d + b
        for i, j in zip(a[::-1], b[::-1]):
            s = int(i) + int(j) + p
            r = str(s % 2) + r
            p = s // 2
        return '1' + r if p else r
```

3、递归

- 都是0,不进位
- 有一个是1,不进位
- 要进位

```
a,b = '1100','110' addBinary('110','110') -> addBinary('110','11') + '0' -> addBinary('11','1')+'10' -> addBinary(addBinary('1','1),'1') + '010' -> addBinary('1','1')+'010' -> '10010'
```

```
class Solution:
    def addBinary(self, a: str, b: str) -> str:
        if a == '': return b
        if b == '': return a
        if a[-1] == '1' and b[-1] == '1':
            return self.addBinary(self.addBinary(a[:-1],b[:-1]),'1')+'0'
        elif a[-1] == '0' and b[-1] == '0':
            return self.addBinary(a[:-1],b[:-1])+'0'
        else:
            return self.addBinary(a[:-1],b[:-1])+'1'
```

4、python内置函数

```
class Solution:
   def addBinary(self, a: str, b: str) -> str:
     return bin(int(a,2)+int(b,2))[2:]
```

69、x的平方根

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。

```
输入: 4
输出: 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。
```

题解

1、内置函数

```
class Solution:
   def mySqrt(self, x: int) -> int:
     return int(sqrt(x))
```

2、循环一次, 找到 i*i<= x < (i+1)*(i+1)

3、二分查找

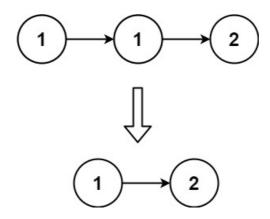
- 1. 因为x的平方根一定不会大于x的一半(除了1以外,注意本题不算小数部分),因此可令右指针 $x \neq x \neq 1$,加1即考虑了 $x \neq 1$ 的情况
- 2. 当 mid * mid > x时,要减小mid值,令 right = mid 1
- 3. 当 mid * mid <= x时,因为mid有可能就是我们想要的结果,因此 left = mid
- 4. mid = (left + right + 1) // 2, 多加了1是为了避免死循环,比如x = 9时,如果没有多加1,会在[3,4] 区间内一直出不来
- 5. 循环条件是left < right, 没有 "=" 号,因为两者相等的时候就已经找到了我们想要的结果,不需要再循环了。如果有 "=" 号的话会陷入死循环的,比如x = 1时,最后left = right = 1,有 "=" 号的话就出不了循环了

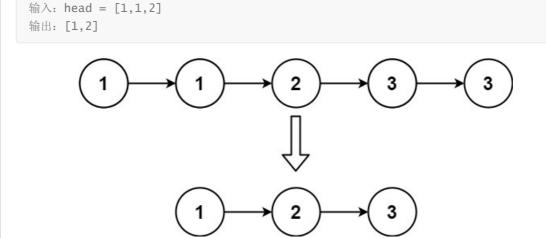
```
class Solution:
    def mySqrt(self, x: int) -> int:
        left = 0
        right = x // 2 + 1
        while left < right:
            mid = (left + right + 1) // 2
        if mid * mid > x:
            right = mid - 1
        else:
            left = mid
        return left
```

83、删除排序链表中的重复元素

存在一个按升序排列的链表,给你这个链表的头节点 head ,请你删除所有重复的元素,使每个元素 **只出现一次**。

返回同样按升序排列的结果链表





输入: head = [1,1,2,3,3] 输出: [1,2,3]

题解

1、递归, 跳过连续相等的元素

- 如果 head.val!= head.next.val, 说明头节点的值不等于下一个节点的值, 所以当前的 head 节点必须保留; 但是 head.next 节点要不要保留呢? 我们还不知道, 需要对 head.next 进行递归, 即对 head.next 作为头节点的链表做处理, 使值相等的节点仅保留一个。然后我们看到self.deleteDuplicates(head) 函数就是做这个事情的! 所以 head.next = self.deleteDuplicates(head.next), 这就是递归调用的由来。
- 如果 head.val == head.next.val , 说明头节点的值等于下一个节点的值, 所以当前的 head 节点必须删除, 删除到哪个节点为止呢?按照函数定义, 我们保留值相等的各个节点中最后一个节点, 所以 head 到与 head.val 相等的最后一个节点之间的节点也都需要删除;需要用 move 指针一直向后遍历寻找到最后一个与 head.val 相等的节点。此时 move 之前的节点都不保留了, 因此返回 deleteDuplicates(move);

```
class Solution(object):
    def deleteDuplicates(self, head):
        if not head or not head.next:
            return head
    if head.val != head.next.val:
            head.next = self.deleteDuplicates(head.next)
    else:
        move = head.next
        while move.next and head.val == move.next.val:
            move = move.next
        return self.deleteDuplicates(move)
    return head
```

2、递归,删除下一个相等的元素

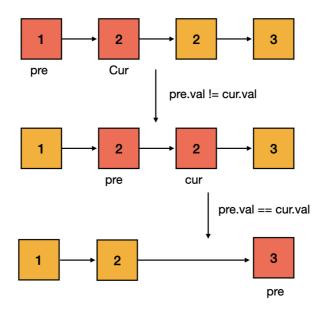
- 无论 head.val 和 head.next.val 是否相等,head.next 一定等于后续链表的去重,即 self.deleteDuplicates(head.next) 。原因是:
 - 。 当 head.val != head.next.val 时,head 节点要保留,所以 head.next = self.deleteDuplicates(head.next) 比较好理解,因为要把后面去重的链表拼接到当前 head 节点之后;
 - 当 head.val == head.next.val 时, head 节点要删除, 所以 return head.next, 如果我们不 把 head.next = self.deleteDuplicates(head.next), 那么 return 的结果是原始 head.next, 所以仍然是没去重。

```
class Solution(object):
    def deleteDuplicates(self, head):
        if not head or not head.next: return head
        head.next = self.deleteDuplicates(head.next)
        return head if head.val != head.next.val else head.next
```

3、一次遍历

- 一次遍历的方法比较好想,有两种方法:一种是遇到值相等的节点保留第一个节点;另一种是遇到值相等的节点保留最后一个节点。保留第一个节点的方法更简单,我这里使用保留第一个节点的做法。
- 使用两个指针 pre 和 cur: pre 节点表示固定一个节点, cur 用于寻找所有跟 pre 值相等的节点。 如果 cur.val 等于 pre.val,则删除 cur。在找到不等的 val 之前, pre 不走,只移动 cur。

制图: 负雪明烛



```
class Solution(object):
    def deleteDuplicates(self, head):
        if not head: return None
        prev, cur = head, head.next
        while cur:
        if cur.val == prev.val:
            prev.next = cur.next
        else:
            prev = cur
            cur = cur.next
        return head
```

4、利用 set 保存出现过的元素

使用了两次遍历,第一次遍历统计每个节点的值出现的次数,第二次遍历的时候,如果发现 head.next 的 val 出现次数不是 1 次,则需要删除 head.next。

```
class Solution:
    def deleteDuplicates(self, head):
        if not head or not head.next: return head
        val_set = set()
        val_set.add(head.val)
        root = ListNode(0)
        root.next = head
        while head and head.next:
            if head.next.val in val_set:
                head.next = head.next.next
        else:
                head = head.next
                val_set.add(head.val)
        return root.next
```

88、合并两个有序数组

给你两个有序整数数组 nums1 和 nums2,请你将 nums2 合并到 nums1 中,使 nums1 成为一个有序数组。

初始化 nums1 和 nums2 的元素数量分别为 m 和 n 。你可以假设 nums1 的空间大小等于 m + n,这样它就有足够的空间保存来自 nums2 的元素。

```
输入: nums1 = [1,2,3,0,0,0], m = 3, nums2 = [2,5,6], n = 3
输出: [1,2,2,3,5,6]
输入: nums1 = [1], m = 1, nums2 = [], n = 0
输出: [1]
```

题解

1、删除nums1后面0,拼接nums1和nums2, sort()函数排序就好

```
class Solution:
    def merge(self, nums1: List[int], m: int, nums2: List[int], n: int) -> None:
        """
        Do not return anything, modify nums1 in-place instead.
        """
        for i in range(n):
            nums1.pop()
        nums1.extend(nums2)
        nums1.sort()

#更简单的方法
        nums1[m:] = nums2
        nums1.sort()
```

2、逆向双指针动画演示

总共需要创建三个指针,两个指针用于指向 ums1ums1 和 nums2nums2 的初始化元素数量的末位,也就是分别指向 m-1m-1 和 n-1n-1 的位置,还有一个指针,我们指向 nums1nums1 数组末位即可。

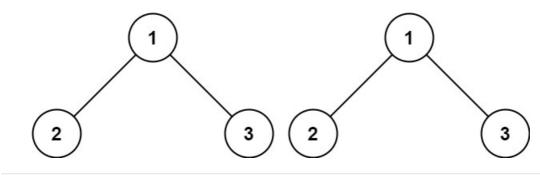
```
class Solution:
   def merge(self, nums1: List[int], m: int, nums2: List[int], n: int) -> None:
       Do not return anything, modify nums1 in-place instead.
       0.000
       p1, p2 = m - 1, n - 1
       tail = m + n - 1
       while p1 >= 0 or p2 >= 0:
           if p1 == -1:
                nums1[tail] = nums2[p2]
                p2 -= 1
            elif p2 == -1:
                nums1[tail] = nums1[p1]
                p1 -= 1
            elif nums1[p1] > nums2[p2]:
               nums1[tail] = nums1[p1]
                p1 -= 1
            else:
               nums1[tail] = nums2[p2]
                p2 -= 1
            tail -= 1
```

```
class Solution(object):
    def merge(self, nums1, m, nums2, n):
        k = m + n - 1
        while m > 0 and n > 0:
        if nums1[m - 1] > nums2[n - 1]:
            nums1[k] = nums1[m - 1]
        m -= 1
        else:
            nums1[k] = nums2[n - 1]
            n -= 1
        k -= 1
        nums1[:n] = nums2[:n]
```

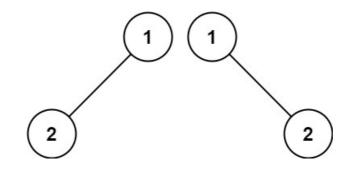
100、相同的树

给你两棵二叉树的根节点 p 和 q , 编写一个函数来检验这两棵树是否相同。

如果两个树在结构上相同,并且节点具有相同的值,则认为它们是相同的。



```
输入: p = [1,2,3], q = [1,2,3]
输出: true
```



```
输入: p = [1,2], q = [1,null,2]
输出: false
```

题解

1、DFS

- 如果两节点都为空,返回true;
- 如果两节点一个为空一个不为空,返回false;
- 如果两节点值不相同,返回false
- 如果两个节点值相同,比较左子树和右子树是否相同,这就进入了递归

```
class Solution:
    def isSameTree(self, p: TreeNode, q: TreeNode) -> bool:
        if not p and not q:
            return True
        elif not p or not q:
            return False
        elif p.val != q.val:
            return False
        else:
            return self.isSameTree(p.left, q.left) and self.isSameTree(p.right, q.right)
```

2、BFS

• 特例处理: 如果两根节点都为空, 返回true; 如果两根节点一个为空一个不为空, 返回false

- 用两个队列分别存储p树和q树的节点,只要两个队列都非空就进入循环
- 循环中,先弹出两个队列的节点,如果值不同,直接返回false
- 接下来比较俩节点的子节点情况,如果俩节点的左子节点和右子节点没有分别都存在或都不存在, 返回false
- 存在的子节点们分别入队
- 循环结束后,只有当两个队列都为空时才会返回true

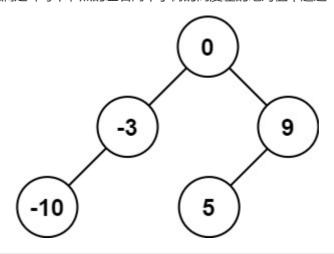
```
class Solution:
    def isSameTree(self, p: TreeNode, q: TreeNode) -> bool:
        if not p and not q:
            return True
        if not p or not q:
            return False
        queueP = [p]
        queueQ = [q]
        while queueP and queueQ:
            nodeP = queueP.pop(0)
            nodeQ = queueQ.pop(0)
            if nodeP.val != nodeQ.val:
                return False
            leftP, rightP = nodeP.left, nodeP.right
            leftQ, rightQ = nodeQ.left, nodeQ.right
            if (not leftP) ^ (not leftQ):
                return False
            if (not rightP) ∧ (not rightQ):
                return False
            if leftP:
                queueP.append(leftP)
            if leftQ:
                queueQ.append(leftQ)
            if rightP:
                queueP.append(rightP)
            if rightQ:
                queueQ.append(rightQ)
        return not queueP and not queueQ
```

3、各种遍历算法,对比数组

```
class Solution:
    def isSameTree(self, p: TreeNode, q: TreeNode) -> bool:
        def preorder(root):
            if not root:
                return [None]
        else:
            return [root.val] +preorder(root.left)+preorder(root.right)
        return preorder(p)==preorder(q)
```

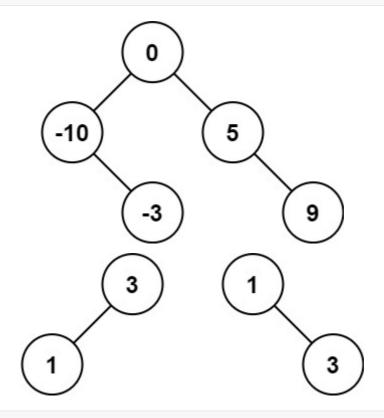
108、将有序数组转换为二叉搜索树

给你一个整数数组 nums ,其中元素已经按 升序 排列,请你将其转换为一棵 高度平衡 二叉搜索树。 高度平衡 二叉树是一棵满足「每个节点的左右两个子树的高度差的绝对值不超过 1 」的二叉树。



输入: nums = [-10, -3, 0, 5, 9]输出: [0, -3, 9, -10, null, 5]

解释: [0,-10,5,null,-3,null,9] 也将被视为正确答案:



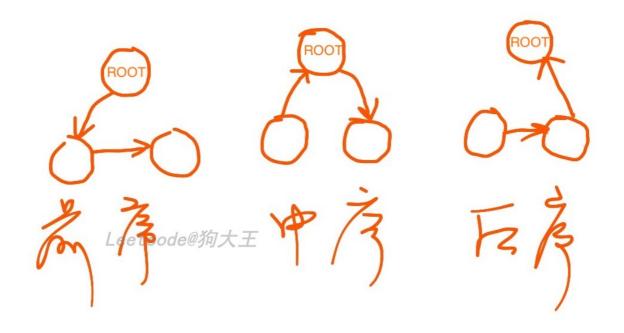
输入: nums = [1,3]

输出: [3,1]

解释: [1,3] 和 [3,1] 都是高度平衡二叉搜索树。

题解

1、中续遍历



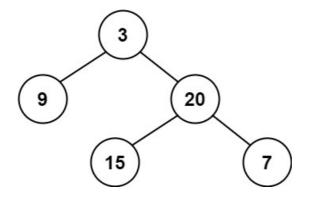
```
class Solution:
   def sortedArrayToBST(self, nums: List[int]) -> TreeNode:
       def make_tree(start_index, end_index): #只和长度有关
          #首先判定我们的区间是否合理,即left_index要<=right_index
          #当相等时,只有root会产生,不会产生左右小树
          if start_index > end_index:
              return None
          #我这里变量名都写得比较长,目的是方便理解
          mid_index = (start_index + end_index)//2
          this_tree_root = TreeNode(nums[mid_index]) #做一个小树的root
          this_tree_root.left = make_tree(start_index,mid_index-1)
          this_tree_root.right = make_tree(mid_index+1, end_index)
          return this_tree_root #做好的小树
       return make_tree(0,len(nums)-1)
       #可以看到整个题解只和index有关,和数组里的具体数字无关,
       #因为题目给出的"有序数列"帮助我们满足了"二叉搜索树"的条件。
```

110、平衡二叉树

给定一个二叉树,判断它是否是高度平衡的二叉树。

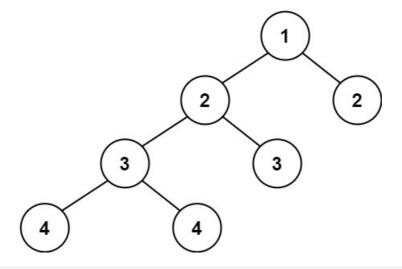
本题中,一棵高度平衡二叉树定义为:

一个二叉树每个节点的左右两个子树的高度差的绝对值不超过1。



输入: root = [3,9,20,null,null,15,7]

输出: true



输入: root = [1,2,2,3,3,null,null,4,4]

输出: false

题解

1、自底至顶

recur(root):

- 递归返回值:
 - 1. 当节点root 左 / 右子树的高度差 <2:则返回以节点root为根节点的子树的最大高度,即节点root 的左右子树中最大高度加 1(max(left, right) + 1);
 - 2. 当节点root 左 / 右子树的高度差 ≥2: 则返回 -1-1, 代表 此子树不是平衡树。
- 递归终止条件:
 - 1. 当越过叶子节点时,返回高度0;
 - 2. 当左(右)子树高度 left== -1 时,代表此子树的 左(右)子树 不是平衡树,因此直接返回 -1 ;

isBalanced(root) :

• 返回值: 若 recur(root)!= 1,则说明此树平衡,返回 true; 否则返回 false。

```
class Solution:
    def isBalanced(self, root: TreeNode) -> bool:
        return self.recur(root) != -1

def recur(self, root):
    if not root: return 0
    left = self.recur(root.left)
    if left == -1: return -1
        right = self.recur(root.right)
    if right == -1: return -1
        return max(left, right) + 1 if abs(left - right) < 2 else -1</pre>
```

2、 自顶至底

构造一个获取当前节点最大深度的方法 depth(root) ,通过比较此子树的左右子树的最大高度差abs(depth(root.left) - depth(root.right)),来判断此子树是否是二叉平衡树。若树的所有子树都平衡时,此树才平衡。

isBalanced(root) : 判断树 root 是否平衡

- 特例处理: 若树根节点 root 为空,则直接返回 truetrue;
- 返回值: 所有子树都需要满足平衡树性质, 因此以下三者使用与逻辑 &&&& 连接;
 - 1. abs(self.depth(root.left) self.depth(root.right)) <= 1: 判断 当前子树 是否是平衡树;
 - 2. self.isBalanced(root.left): 先序遍历递归,判断 当前子树的左子树 是否是平衡树;
 - 3. self.isBalanced(root.right): 先序遍历递归,判断 当前子树的右子树 是否是平衡树;

depth(root): 计算树 root 的最大高度

- 终止条件: 当 root 为空, 即越过叶子节点, 则返回高度 00;
- 返回值: 返回左 / 右子树的最大高度加 11。

3、DFS,同二

- 从第一层开始,如果下一层为None 为 0
- 对于某一层的高度为max(left, right)
- 对于左子树和右子树的高度差大于1,说明非高度平衡的二叉树,否者是高度平衡的二叉树

```
class Solution:
    def isBalanced(self, root: TreeNode) -> bool:
        self.res = True
        def helper(root):
            if not root:
                return 0

        left = helper(root.left) + 1
        right = helper(root.right) + 1
```

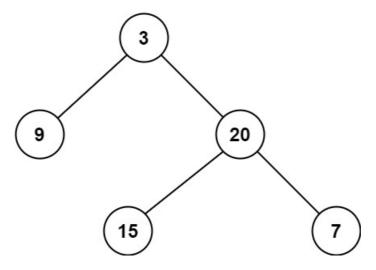
```
if abs(right - left) > 1:
    self.res = False
    return max(left, right)
helper(root)
return self.res
```

111、二叉树的最小深度

给定一个二叉树,找出其最小深度。

最小深度是从根节点到最近叶子节点的最短路径上的节点数量。

说明: 叶子节点是指没有子节点的节点。



```
输入: root = [3,9,20,null,null,15,7]
输出: 2
```

```
输入: root = [2,null,3,null,4,null,5,null,6]
输出: 5
```

题解

1、DFS

```
#开始还是DFS的迭代方法,就当左右节点都是NONE的时候就是一个子叶结点,这个时候就往上推,
#如果左右节点不全为一,就选择其中较大的,如果都是0或者都不为零,就去其中较小的哪一个,直达推到根节点。
class Solution:
    def minDepth(self, root: TreeNode):
        if not root: return 0
        left = self.minDepth(root.left)
        right = self.minDepth(root.right)
        if left ==0 and right==0:
            return min(left,right)+1
        elif (left == 0 and right!=0) or (left!=0 and right==0):
            return max(left,right)+1
        else:
            return min(left,right)+1
```

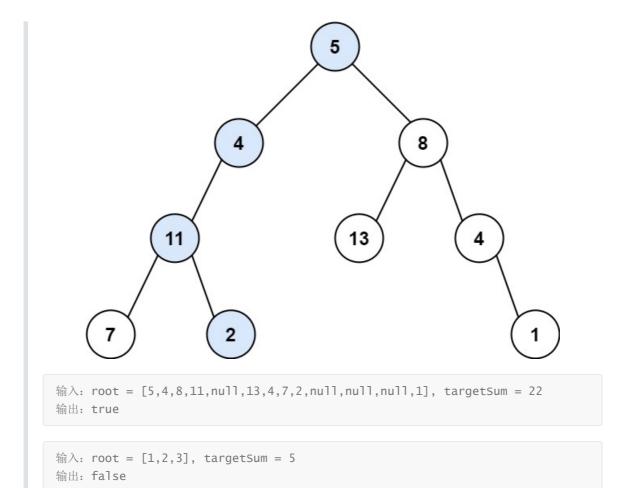
2、BFS

```
#一层一层的遍历,一旦发现了某一层有个节点的没有左节点也没有右节点,
#就停止计数,这一层就是最小的叶子节点的深度
class Solution:
   def minDepth(self, root: TreeNode):
       if not root: return 0
       res = 0
       queue = deque()
       queue.append(root)
       while queue:
           res += 1
           for _ in range(len(queue)):
              cur = queue.popleft()
              if cur.left: queue.append(cur.left)
              if cur.right : queue.append(cur.right)
              if not cur.left and not cur.right: return res
       return res
```

112、路径总和

给你二叉树的根节点 root 和一个表示目标和的整数 targetSum ,判断该树中是否存在 根节点到叶子节点 的路径,这条路径上所有节点值相加等于目标和 targetSum 。

叶子节点是指没有子节点的节点。



1、DFS

题解

```
class Solution(object):
    def hasPathSum(self, root, sum):
        """
        :type root: TreeNode
        :type sum: int
        :rtype: bool
        """
        if not root: return False
        if not root.left and not root.right: #判断是否为叶子节点
            return sum == root.val
        return self.hasPathSum(root.left, sum - root.val) or
self.hasPathSum(root.right, sum - root.val)
```

2、回溯

这里的回溯指 利用 DFS 找出从根节点到叶子节点的所有路径,只要有任意一条路径的 和 等于 sum,就返回 True。

下面的代码并非是严格意义上的回溯法,因为没有重复利用 path 变量。

```
irtype: bool
"""

if not root: return False

res = []
    return self.dfs(root, sum, res, [root.val])

def dfs(self, root, target, res, path):
    if not root: return False
    if sum(path) == target and not root.left and not root.right:
        return True
    left_flag, right_flag = False, False
    if root.left:
        left_flag = self.dfs(root.left, target, res, path + [root.left.val])
    if root.right:
        right_flag = self.dfs(root.right, target, res, path +
[root.right.val])
    return left_flag or right_flag
```

3、BFS

使用 **队列** 保存遍历到每个节点时的**路径和**,如果该节点恰好是叶子节点,并且 路径和 正好等于 sum,说明找到了解。

```
class Solution:
    def hasPathSum(self, root: TreeNode, sum: int) -> bool:
        if not root:
            return False
        que = collections.deque()
        que.append((root, root.val))
        while que:
            node, path = que.popleft()
            if not node.left and not node.right and path == sum:
                return True
        if node.left:
            que.append((node.left, path + node.left.val))
        if node.right:
            que.append((node.right, path + node.right.val))
        return False
```

4、栈

同时保存节点和到这个节点的路径和。但是这个解法已经不是 BFS。因为会优先访问 后进来 的节点,导致会把根节点的右子树访问结束之后,才访问左子树。

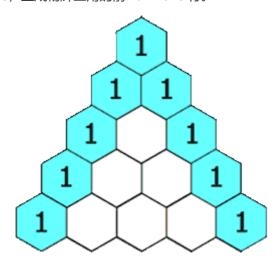
栈中同时保存了(节点,路径和),也就是说只要能把所有的节点访问一遍,那么就一定能找到正确的结果。无论是用队列还是 栈,都是一种树的遍历方式,只不过访问顺序有所有不同罢了。

```
stack.append((root, root.val))
while stack:
    node, path = stack.pop()
    if not node.left and not node.right and path == sum:
        return True
    if node.left:
        stack.append((node.left, path + node.left.val))
    if node.right:
        stack.append((node.right, path + node.right.val))
return False
```

21-30

118、杨辉三角

给定一个非负整数 numRows, 生成杨辉三角的前 numRows 行。



```
输入: 5
输出:
[
[1],
[1,1],
[1,2,1],
[1,3,3,1],
[1,4,6,4,1]]
```

题解

1、特殊情况,为1为2时,,然后就是遍历上一行

```
class Solution:
    def generate(self, numRows: int) -> List[List[int]]:
        res=[]
        if numRows==1: return [[1]]
        if numRows==2: return [[1],[1,1]]
        else:
            res=[[1],[1,1]]
        for i in range(3,numRows+1):
```

```
num=[1]*i
    for j in range(1,i-1):
        num[j]=res[i-2][j-1]+res[i-2][j]
    res.append(num)

return res
```

2、数学做法

```
class Solution:
    def generate(self, numRows: int) -> List[List[int]]:

# 运用杨辉三角的公式:第n行第m个数可表示为C(n-1, m-1) = (n - 1)!/(m - 1)!*(n - m - 2)!

res = [[] for _ in range(numRows)] # 用列表推导式初始化
    if not numRows: return [] # 如果numRows == 0则直接返回[]

from math import factorial as f # 导入math库中的计算阶乘的方法factorial,并简

写为f

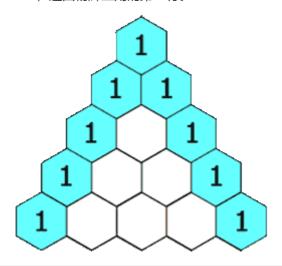
for i in range(numRows): # 遍历每一行
    for j in range(i + 1): # 遍历每一行的数
        res[i].append(f(i)//(f(j)*f(i - j)))
        """

注意这里直接用i,j就行了,而不是杨辉三角公式所示的n - 1, m -1。
        因为在python语言中数字是从0开始的
        """

return res
```

119、杨辉三角耳

给定一个非负索引 k, 其中 $k \le 33$, 返回杨辉三角的第 k 行。



输入: 3 输出: [1,3,3,1]

```
class Solution:
    def getRow(self, rowIndex: int) -> List[int]:
        res=[[1],[1,1]]
        if rowIndex==0:return [1]
        if rowIndex==1:return [1,1]
        for i in range(3,rowIndex+2):
            num=[1]*i
            for j in range(1,i-1):
                 num[j]=res[i-2][j-1]+res[i-2][j]
            res.append(num)

return res[-1]
```

2、优化空间

```
class Solution(object):
    def getRow(self, rowIndex):
        """
        :type rowIndex: int
        :rtype: List[int]
        """
        res = [1] * (rowIndex + 1)
        for i in range(2, rowIndex + 1):
            for j in range(i - 1, 0, -1):
                res[j] += res[j - 1]
        return res
```

122、买卖股票的最佳时机工

给定一个数组 prices, 其中 prices[i] 是一支给定股票第 i 天的价格。

设计一个算法来计算你所能获取的最大利润。你可以尽可能地完成更多的交易(多次买卖一支股票)。

注意: 你不能同时参与多笔交易(你必须在再次购买前出售掉之前的股票)。

```
输入: prices = [7,1,5,3,6,4]
输出: 7
解释: 在第 2 天(股票价格 = 1)的时候买入,在第 3 天(股票价格 = 5)的时候卖出,这笔交易
所能获得利润 = 5-1 = 4。
随后,在第 4 天(股票价格 = 3)的时候买入,在第 5 天(股票价格 = 6)的时候卖出,这
笔交易所能获得利润 = 6-3 = 3。
```

```
输入: prices = [1,2,3,4,5]
输出: 4
解释: 在第 1 天(股票价格 = 1)的时候买入,在第 5 天 (股票价格 = 5)的时候卖出,这笔交
易所能获得利润 = 5-1 = 4 。
注意你不能在第 1 天和第 2 天接连购买股票,之后再将它们卖出。因为这样属于同时参与了多
笔交易,你必须在再次购买前出售掉之前的股票。
```

题解

- 1、动态规划
 - 1. 本题在交易股票的过程中, 一共会有2种状态:

```
dp0: 手里没股票dp1: 手里有股票
```

- 2. 初始化2种状态:
 - \circ dp0 = 0
 - o dp1 = prices[0]
- 3. 对2种状态进行状态转移:
 - dp0 = max(dp0, dp1 + prices[i])前一天也是dp0状态,或者前一天是dp1状态,今天卖出一笔变成dp0状态
 - dp1 = max(dp1, dp0 prices[i])
 前一天也是dp1状态,或者前一天是dp0状态,今天买入一笔变成dp1状态
- 4. 最后一定是手里没有股票赚的钱最多, 因此返回的是dp0

2、单调栈

- 计算所有增区间的差值之和, 利用递减单调栈寻找拐点,
- 当当前元素大于栈顶时,说明开始递增,增值=当前元素-栈顶元素,
- 清空单调栈, 当前元素入栈

125、验证回文串

给定一个字符串,验证它是否是回文串,只考虑字母和数字字符,可以忽略字母的大小写。

说明:本题中,我们将空字符串定义为有效的回文串。

```
输入: "A man, a plan, a canal: Panama"
输出: true
输入: "race a car"
输出: false
```

颞解

1,删除s中标点符号和空格,再转换成小写

2、将字母和数字提取出来

str.isalnum()这个方法,检测字符串是否由字母和数字组成。

```
class Solution:
    def isPalindrome(self, s):
        ret = []
        for i in s:
            if i.isalnum():
                ret.append(i.lower())
        return ret == ret[::-1]
```

总结处理字符串的相关函数

- 1. string.capitalize() 把字符串的第一个字符大写
- 2. [string.count(str, beg=0, end=len(string))] 返回 str 在 string 里面出现的次数,如果 beg 或者 end 指定则返回指定范围内 str 出现的次数
- 3. string.endswith(obj, beg=0, end=len(string)) 检查字符串是否以 obj 结束,如果beg 或者 end 指定则检查指定的范围内是否以 obj 结束,如果是,返回 True,否则返回 False.
- 4. string.find(str, beg=0, end=len(string)) 检测 str 是否包含在 string 中,如果 beg 和 end 指定范围,则检查是否包含在指定范围内,如果是返回开始的索引值,否则返回-1
- 5. string.index(str, beg=0, end=len(string)) 跟find()方法一样,只不过如果str不在 string 中会报一个异常.
- 6. string.isalnum() 如果 string 至少有一个字符并且所有字符都是字母或数字则返回 True,否则返回 False
- 7. string.isalpha() 如果 string 至少有一个字符并且所有字符都是字母则返回 True,否则返回 False
- 8. string.isdecimal() 如果 string 只包含十进制数字则返回 True 否则返回 False.
- 9. string.isdigit() 如果 string 只包含数字则返回 True 否则返回 False.
- 10. string.islower() 如果 string 中包含至少一个区分大小写的字符,并且所有这些(区分大小写的)字符都是小写,则返回 True,否则返回 False
- 11. string.isnumeric() 如果 string 中只包含数字字符,则返回 True,否则返回 False

- 12. string.isspace() 如果 string 中只包含空格,则返回 True,否则返回 False.
- 13. string.istitle() 如果 string 是标题化的(见 title())则返回 True, 否则返回 False
- 14. [string.isupper()] 如果 string 中包含至少一个区分大小写的字符,并且所有这些(区分大小写的)字符都是大写,则返回 True,否则返回 False
- 15. string.join(seq) 以 string 作为分隔符,将 seq 中所有的元素(的字符串表示)合并为一个新的字符串
- 16. string.lower() 转换 string 中所有大写字符为小写.
- 17. [string.lstrip()] 截掉 string 左边的空格
- 18. max(str) 返回字符串 str 中最大的字母。
- 19. min(str) 返回字符串 str 中最小的字母。
- 20. [string.replace(str1, str2, num=string.count(str1))] 把 string 中的 str1 替换成 str2,如果 num 指定,则替换不超过 num 次.
- 21. [string.split(str="", num=string.count(str))] 以 str 为分隔符切片 string,如果 num 有指定值,则仅分隔 num+ 个子字符串
- 22. string.startswith(obj, beg=0,end=len(string)) 检查字符串是否是以 obj 开头,是则返回 True,否则返回 False。如果beg 和 end 指定值,则在指定范围内检查.
- 23. string.strip([obj]) 在 string 上执行 lstrip()和 rstrip()
- 24. string.swapcase() 翻转 string 中的大小写
- 25. string.title() 返回"标题化"的 string,就是说所有单词都是以大写开始,其余字母均为小写(见istitle())
- 26. [string.translate(str, del="")] 根据 str 给出的表(包含 256 个字符)转换 string 的字符,要过滤掉的字符放到 del 参数中
- 27. string.upper() 转换 string 中的小写字母为大写

167、两数之和工-输入有序数组

给定一个已按照 升序排列 的整数数组 numbers ,请你从数组中找出两个数满足相加之和等于目标数 target 。

函数应该以长度为 2 的整数数组的形式返回这两个数的下标值。numbers 的下标 从 1 开始计数 ,所以答案数组应当满足 1 <= answer[0] < answer[1] <= numbers.length 。

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。

```
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 。 输入: numbers = [2,3,4], target = 6 输出: [1,3]
```

题解

1、遍历,查找两个元素相加等于target——超时间

2、双指针

左右各一个指针, 向中间收缩

- 相等则返回下标
- 相加大于target,右指针-1
- 相加小于target, 做指针+1

3、二分查找

首先找到一个数,对另一个数的查找使用二分查找

4、哈希表

- [target-num]作为dict的键, index作为值。
- 这样if判断只需要判断num是否在dict中,
 - 如果在的话,通过dict[num]找到之前的num对应的index,那么就可以返回 [dict[num]+1,index+1],
 - 不在的话就更新字典, target-num代表着下一个需要的数字, 而迭代的num就是下一个数字, 以此来判断。

```
class Solution:
    def twoSum(self, numbers: List[int], target: int) -> List[int]:
        dict = {}
        for index,num in enumerate(numbers):
            if num in dict:
                return [dict[num]+1,index+1]
                dict[target-num] = index
```

168、Excel表列名称

给定一个正整数,返回它在 Excel 表中相对应的列名称。

1 -> A 2 -> B 3 -> C ... 26 -> Z 27 -> AA 28 -> AB

```
输入: 1
输出: "A"
输入: 28
输出: "AB"
```

题解

- 1、二十六进制转换
 - 注意: 1对应A, 而不是0对应A
 - 所以每次转化前需要: n-=1
 - chr() 用一个范围在 range (256) 内的 (就是0~255) 整数作参数,返回一个对应的字符。

2、递归写法

```
class Solution:
    def convertToTitle(self, n: int) -> str:
        return "" if n == 0 else self.convertToTitle((n - 1) // 26) + chr((n -
1) % 26 + 65)
```

171、Excel表列序号

给定一个Excel表格中的列名称,返回其相应的列序号。

A -> 1 B -> 2

C -> 3

...

Z -> 26

AA -> 27

AB -> 28

```
输入: "A"
输出: 1
输入: "AB"
输出: 28
```

题解

1、二十六进制转十进制,从后往前遍历

ord() 函数:它以一个字符(长度为1的字符串)作为参数,返回对应的 ASCII 数值

```
class Solution:
   def titleToNumber(self, s: str) -> int:
      return sum(26**i*(ord(j)-64) for i, j in enumerate(s[::-1]))
```

172、阶乘后的零

给定一个整数 n, 返回 n! 结果尾数中零的数量。

```
输入: 3
输出: 0
解释: 3! = 6, 尾数中没有零。
输入: 5
输出: 1
解释: 5! = 120, 尾数中有 1 个零.
```

1、判断为0的条件,其实就是5的个数,但同时,25=5*5,25中包含两个5,

可以循环对n取5,25,125...的商,将所有的情况都包括,最终将所有的商汇总即0的个数。

```
class Solution:
    def trailingZeroes(self, n: int) -> int:
        p = 0
        while n >= 5:
            n = n // 5
            p += n
        return p
```

2、递归写法

```
class Solution:
   def trailingZeroes(self, n: int) -> int:
      return 0 if not n else self.trailingZeroes(n//5)+n//5
```

176、颠倒二进制位

颠倒给定的 32 位无符号整数的二进制位。

```
输入: 00000010100101000001111010011100
输出: 00111001011110000010100101000000
解释: 输入的二进制串 00000010100101000001111010011100 表示无符号整数 43261596,
因此返回 964176192,其二进制表示形式为 0011100101111000001010010000000。
```

题解

1、循环

每次把 res 左移, 把 n的二进制末尾数字, 拼接到结果 res 的末尾。然后把 n 右移。

```
class Solution:
    def reverseBits(self, n):
        res = 0
        for i in range(32):
            res = (res << 1) | (n & 1)
            n >>= 1
        return res
```

2、换成字符, 再转回二进制

zfill()方法返回指定长度的字符串,原字符串右对齐,前面填充0。

```
class Solution:
    def reverseBits(self, n):
        # 1. 首先我们获取n的二进制
        # '0b10100101000001111010011100'
        bin_n = bin(n)
        print(bin_n)
        # 2. 接下来我们将'0b'替换为完整的全零前缀
        # 3. 然后将tmp_n倒置
        tmp_n = bin_n[2:].zfill(32)[::-1]
        # 4. 最后我们将tmp_n转换为整数返回
        ret = int(tmp_n,2)
        return ret
```

191、位1的个数

编写一个函数,输入是一个无符号整数(以二进制串的形式),返回其二进制表达式中数字位数为 '1' 的个数(也被称为汉明重量)。

题解

1、循环,向右移,比较最后一位是否为1

```
class Solution:
    def hammingWeight(self, n: int) -> int:
        res=0
        for i in range(32):
            res+=n&1
            n>>=1
        return res
```

2、转换成字符,判断1的个数

```
class Solution:
    def hammingweight(self, n: int) -> int:
        res=0
        bin_n=bin(n)
    for i in bin_n[2:].zfill(32):
        if i == '1':
        res+=1

    return res
```

3、库函数

```
class Solution(object):
   def hammingWeight(self, n):
     return bin(n).count("1")
```

4、 n & (n - 1) , 这个代码可以把 n 的二进制中, 最后一个出现的 1 改写成 0。

```
class Solution(object):
    def hammingWeight(self, n):
        res = 0
        while n:
        res += 1
            n &= n - 1
        return res
```

31-40

202、快乐数

编写一个算法来判断一个数 n 是不是快乐数。

「快乐数」定义为:

- 对于一个正整数,每一次将该数替换为它每个位置上的数字的平方和。
- 然后重复这个过程直到这个数变为 1, 也可能是 无限循环 但始终变不到 1。
- 如果可以变为 1, 那么这个数就是快乐数。

如果 n 是快乐数就返回 true; 不是,则返回 false。

```
输入: 19
输出: true
解释:
12 + 92 = 82
82 + 22 = 68
62 + 82 = 100
12 + 02 + 02 = 1
输入: n = 2
输出: false
```

题解

1、转成str,平方后再变成int,循环小于10000次

```
class Solution:
    def isHappy(self, n: int) -> bool:
        str_n=str(n)
        num=0
        x=10000
        while x>0:
```

```
num=0
for i in str_n:
        num+=int(i)**2
if num==1:
        return True
    str_n=str(num)
    x-=1
return False
```

2、快慢指针

重复这个变换一定会出现循环

- 如果是快乐数,那么快指针一定先到达1,原地打圈,然后慢指针也到达1。
- 如果不是快乐数,那么快慢指针相遇的时候一定不是1, 因为只要过程中变到1就跳不出来了。

```
def isHappy(n: int) -> bool:
    def nxt(n):
        return sum([int(c)**2 for c in str(n)])
    slow, fast = n, nxt(n)
    while slow!=fast:
        slow = nxt(slow)
        fast = nxt(nxt(fast))
        #print(slow, fast)
    return slow==1
```

3、无限循环,判定小于10的情况

```
class Solution:
   def isHappy(self, n: int) -> bool:
       if n == 1:
           return True
       def tonum(num): #更新n
           sum = 0
           while num:
               sum += (num % 10)**2
               num //= 10
           return sum
       while True:
           n = tonum(n)
           if n < 10:
               if n == 1 or n == 7:#特别注意在
                   return True
               return False
```

4、集和解法

```
class Solution:
    def isHappy(self, n: int) -> bool:
        seen = {1}
        while n not in seen:
            seen.add(n)
            n = sum(int(i) ** 2 for i in str(n))
            return n == 1
```

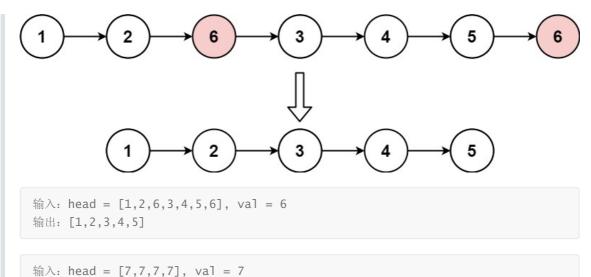
5、递归

- 不是快乐数的数称为不快乐数(unhappy number),所有不快乐数的数位平方和计算,最后都会进入 $4 \rightarrow 16 \rightarrow 37 \rightarrow 58 \rightarrow 89 \rightarrow 145 \rightarrow 42 \rightarrow 20 \rightarrow 4$ 的循环中
- 已知规律: [1~4]中只有1是快乐数, [5~∞]的数字要么回归到1要么回归到4或3
- 因此仅需在 n > 4 时调用递归

```
class Solution:
    def isHappy(self, n: int) -> bool:
        return self.isHappy(sum(int(i) ** 2 for i in str(n))) if n > 4 else n ==
1
```

203、移除链表元素

给你一个链表的头节点 [head] 和一个整数 [val] ,请你删除链表中所有满足 [Node.val] == val] 的节点,并返回 **新的头节点**。



题解

1、递归

输出: []

可以直接将 removeElements 的结果存放在 head->next 中,然后再判断 head->val 是否等于待删除的 val 即可。

```
class Solution:
    def removeElements(self, head: ListNode, val: int) -> ListNode:
        if not head: return
        head.next = self.removeElements(head.next, val)
        return head.next if head.val == val else head
```

2、迭代

- 1. 遍历链表找到所有值为 val 的节点;
- 2. 将值为 val 的节点的上一个节点直接指向该节点的下一个节点 (pre->next = pre->next->next)。

```
class Solution:
    def removeElements(self, head: ListNode, val: int) -> ListNode:
        while head and head.val == val:
            head = head.next
        if not head: return
        pre = head
        while pre.next:
            if pre.next.val == val:
                 pre.next = pre.next.next
        else:
                 pre = pre.next
        return head
```

3、双指针

- 1. 设置两个指针分别指向头节点,pre (记录待删除节点的前一节点) 和 cur (记录当前节点);
- 2. 遍历整个链表, 查找节点值为 val 的节点, 找到了就删除该节点, 否则继续查找。
 - 1. 找到,将当前节点的前一节点(pre 节点或者说是之前最近一个值不等于 val 的节点)连接到当前节点(cur 节点)的下一个节点(pre->next = cur->next)。
 - 2. 没找到,更新最近一个值不等于 val 的节点 (pre = cur) ,继续遍历 (cur = cur->next) 。

```
class Solution:
    def removeElements(self, head: ListNode, val: int) -> ListNode:
        while head and head.val == val:
            head = head.next
        pre, cur = head, head
        while cur:
            if cur.val == val:
                 pre.next = cur.next
        else:
                 pre = cur
                 cur = cur.next
        return head
```

204、计数质数

统计所有小于非负整数 n 的质数的数量。

```
输入: n = 10
输出: 4
解释: 小于 10 的质数一共有 4 个,它们是 2, 3, 5, 7。
输入: n = 0
输出: 0
```

题解

1、筛质数 (埃氏筛)

我们从2向后遍历,每遇到一个数字,将其倍数所对应的 is_prime 设为False, 因此遇到新的数字num,is_prime[num]=True说明它不是任何2..num-1的数字的倍数,即质数。

2、优化

205、同构字符串

给定两个字符串 s 和 t, 判断它们是否是同构的。

如果 s 中的字符可以按某种映射关系替换得到 t , 那么这两个字符串是同构的。

每个出现的字符都应当映射到另一个字符,同时不改变字符的顺序。不同字符不能映射到同一个字符上,相同字符只能映射到同一个字符上,字符可以映射到自己本身。

```
输入: s = "egg", t = "add"
输出: true
输入: s = "foo", t = "bar"
输出: false
```

题解

1、字符串index对比

```
class Solution:
    def isIsomorphic(self, s, t):
        for i in range(len(s)):
            if s.index(s[i]) != t.index(t[i]):
                return False
        return True
```

2、hash表

```
class Solution:
    def isIsomorphic(self, s: str, t: str) -> bool:
        dic1=dict()
        dic2=dict()
        for i in range(len(s)):
            if (s[i] in dic1 and dic1[s[i]]!=t[i]) or (t[i] in dic2 and dic2[t[i]]!=s[i]):
            return False
            dic1[s[i]]=t[i]
            dic2[t[i]]=s[i]
```

3、zip

4、map

```
class Solution:
   def isIsomorphic(self, s: str, t: str) -> bool:
     return [*map(s.index, s)] == [*map(t.index, t)]
```

217、存在重复元素

给定一个整数数组,判断是否存在重复元素。

如果存在一值在数组中出现至少两次,函数返回 true 。如果数组中每个元素都不相同,则返回 false

```
v输入: [1,2,3,1]
输出: true
输入: [1,2,3,1]
输出: true
```

题解

1、set()函数

```
class Solution:
   def containsDuplicate(self, nums: List[int]) -> bool:
     return len(nums)!=len(set(nums))
```

2、哈希字典

```
class Solution:
    def containsDuplicate(self, nums: List[int]) -> bool:
        dic={}
        for i in nums:
            if i not in dic:
                 dic[i]=0
        else:
            return True
return False
```

3、排序+相邻元素重复相等

```
class Solution:
    def containsDuplicate(self, nums: List[int]) -> bool:
        nums.sort()
        for i in range(len(nums)-1):
            if nums[i] == nums[i+1]:
                return True
        return False
```

219、存在重复元素Ⅱ

给定一个整数数组和一个整数 k,判断数组中是否存在两个不同的索引 i 和 j,使得 nums [i] = nums [j],并且 i 和 j 的差的 绝对值 至多为 k。

```
输入: nums = [1,2,3,1], k = 3 输出: true 
输入: nums = [1,0,1,1], k = 1 输出: true 
输入: nums = [1,2,3,1,2,3], k = 2 输出: false
```

题解

1、哈希表保存元素及其索引

2、哈希表做滑动数组+遍历

- 1. 我们构建一个哈希表window(之所以使用哈希表是因为我们需要对其进行很多的【 查询】、【插入】和【删除】操作,哈希表的这三个操作用时都是O(1))
- 2. window的额定宽度是K+1,当 I>K时我们就需要将nusm[i-k-1]从哈希表中删除。
- 3. 查询当前值nums[i]是否存在哈希表中,若存在,则说明在k+1的范围内存在重复元素,return True
- 4. 将当前值nums[i]插入哈希表
- 5. 重复234操作直到遍历完整个nums
- 6. 若遍历完仍未找到,说明不存在这样的 [l,j]对, return False

```
class Solution:
    def containsNearbyDuplicate(self, nums: List[int], k: int) -> bool:
        window={}
        for i in range(len(nums)):
            if i > k :
                 window.pop(nums[i-k-1])
            if window and nums[i] in window:
                 return True
            window[nums[i]]=1
        return False
```

228、汇总区间

给定一个无重复元素的有序整数数组 nums。

返回 恰好覆盖数组中所有数字 的 最小有序 区间范围列表。也就是说,nums 的每个元素都恰好被某个区间范围所覆盖,并且不存在属于某个范围但不属于 nums 的数字 x 。

列表中的每个区间范围 [a,b] 应该按如下格式输出:

- "a->b",如果a!=b
- "a",如果a==b

```
输入: nums = [0,1,2,4,5,7]
输出: ["0->2","4->5","7"]
解释: 区间范围是:
[0,2] --> "0->2"
[4,5] --> "4->5"
[7,7] --> "7"
```

```
输入: nums = [0,2,3,4,6,8,9]
输出: ["0","2->4","6","8->9"]
解释: 区间范围是:
[0,0] --> "0"
[2,4] --> "2->4"
[6,6] --> "6"
[8,9] --> "8->9"
```

题解

- 1、双指针
 - 1. 左右指针首先都指向nums[0]
 - 2. 循环(1, len(nums)), 判断新的nums[i]是否等于right+1,
 - o 如果等于,则更新right,
 - o 否则,输出区间,并重置left和right

```
class Solution:
   def summaryRanges(self, nums: List[int]) -> List[str]:
        if not nums:
            return []
        left,right=nums[0],nums[0]
        for i in range(1,len(nums)):
            if nums[i]==(right+1):
                right=nums[i]
                continue
            else:
                if left==right:
                    res.append(str(left))
                else:
                    res.append(str(left)+'->'+str(right))
                left=nums[i]
                right=nums[i]
        if left==right:
            res.append(str(left))
        else:
            res.append(str(left)+'->'+str(right))
        return res
```

优化: 末尾哨兵,

```
class Solution:
    def summaryRanges(self, nums: List[int]) -> List[str]:
        res=[]
        if len(nums)==0: return res
        # 末尾添加一个不连续的数,这样每个原数组元素都能"结算"
        nums.append(nums[0]-1)
        start=end=nums[0]
        for i in range(1, len(nums)):
            if nums[i]-1 == nums[i-1]:
```

```
end = nums[i]
else:
    if start==end:
        res.append(str(start))
    else:
        res.append(str(start)+"->"+str(end))
    start=end=nums[i]
return res
```

2、双循环(类似快慢指针),寻找一个区间并保存

231、2的幂

给定一个整数,编写一个函数来判断它是否是2的幂次方。

```
      输入: 1

      输出: true

      解入: 16

      输出: true

      解释: 24 = 16

      输入: 218

      输出: false
```

题解

1、比较判断,从0次幂开始,直到等于n—返回True,大于n—返回False

```
class Solution:
    def isPowerOfTwo(self, n: int) -> bool:
        i=0
        while 1:
        if 2**i==n:
            return True
        elif 2**i<n:
            i+=1
        else:
            return False</pre>
```

2、除2判断

- 余数不等于0——输出False
- 余数等于0, n=n/2, n=1的话, 输出True

优化:

```
class Solution: def isPowerOfTwo(self, n: int) -> bool: while n > 1:  n = n \ / \ 2 \qquad \#注意, 这里不是// 而是/ 返回的是float类型 return n == 1
```

3、位运算

- 若 n = 2^x, 且 x为自然数 (即 n为 2的幂) ,则一定满足以下条件:
 - 1. 恒有 n & (n 1) == 0, 这是因为:
 - n 二进制最高位为 1, 其余所有位为 0;
 - n-1 二进制最高位为 0, 其余所有位为 1;
 - 2. 一定满足 n > 0。

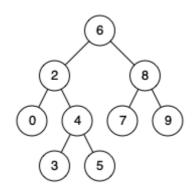
```
class Solution:
   def isPowerOfTwo(self, n: int) -> bool:
     return n > 0 and n & (n - 1) == 0
```

```
class Solution:
    def isPowerOfTwo(self, n: int) -> bool:
        return bin(n).count('1') == 1 if n > 0 else False
```

235、二叉搜索树的最近公共祖先

给定一个二叉搜索树, 找到该树中两个指定节点的最近公共祖先。

百度百科中最近公共祖先的定义为: "对于有根树 T 的两个结点 p、q,最近公共祖先表示为一个结点 x,满足 x 是 p、q 的祖先且 x 的深度尽可能大(一个节点也可以是它自己的祖先)。"



```
输入: root = [6,2,8,0,4,7,9,null,null,3,5], p = 2, q = 8
输出: 6
解释: 节点 2 和节点 8 的最近公共祖先是 6。
```

```
输入: root = [6,2,8,0,4,7,9,null,null,3,5], p = 2, q = 4
输出: 2
解释: 节点 2 和节点 4 的最近公共祖先是 2, 因为根据定义最近公共祖先节点可以为节点本身。
```

颞解

1、最近公共祖先的值一定介于p、q值之间(闭区间)

```
class Solution:
    def lowestCommonAncestor(self, root, p, q):
        while (root.val - p.val) * (root.val - q.val) > 0:
        root = (root.left, root.right)[p.val > root.val]
        return root
```

2、递归

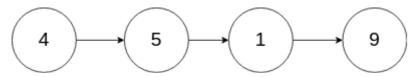
- 1. 题目要求为最近的公共祖先,首先想到的是普通二叉树的做法,分别记录从root遍历到 p q节点的祖先,对比得到最近公共祖先
- 2. 但是这道题为BST,分析BST特征,左树比当前节点小,右树比当前节点大。可以想到,我们可以容易的判断p,q在当前节点的哪一侧。
- 3. 如果再同侧,则再往下层递归,如在两侧,则返回当前节点

```
class Solution:
    def lowestCommonAncestor(self, root: 'TreeNode', p: 'TreeNode', q:
'TreeNode') -> 'TreeNode':
    if p.val < root.val and q.val < root.val:
        return self.lowestCommonAncestor(root.left, p ,q)
    elif p.val > root.val and q.val > root.val:
        return self.lowestCommonAncestor(root.right, p ,q)
    else:
        return root
```

237、删除链表中的节点

请编写一个函数,使其可以删除某个链表中给定的(非末尾)节点。传入函数的唯一参数为 **要被删除的** 节点。

现有一个链表 -- head = [4,5,1,9],它可以表示为:



输入: head = [4,5,1,9], node = 5

输出: [4,1,9]

解释:给定你链表中值为 5 的第二个节点,那么在调用了你的函数之后,该链表应变为 4 -> 1 ->

输入: head = [4,5,1,9], node = 1

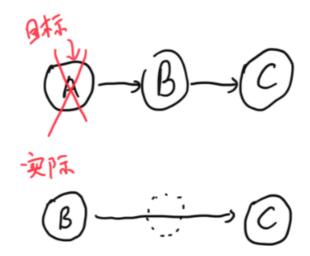
输出: [4,5,9]

解释:给定你链表中值为 1 的第三个节点,那么在调用了你的函数之后,该链表应变为 4 -> 5 ->

9.

题解

1、node就是要删除的节点,我们任务是要把他删掉



```
class Solution:
    def deleteNode(self, node):
        """
        :type node: ListNode
        :rtype: void Do not return anything, modify node in-place instead.
        """
        node.val = node.next.val
        node.next = node.next.next
```

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。

```
输入: s = "anagram", t = "nagaram"
输出: true

输入: s = "rat", t = "car"
输出: false
```

题解

1、sorted()函数

```
class Solution:
   def isAnagram(self, s: str, t: str) -> bool:
     return sorted(s)==sorted(t)
```

2、循环s,删除t中元素,使用try

```
class Solution:
    def isAnagram(self, s: str, t: str) -> bool:
        if len(s)!=len(t):return False
        t=list(t)
        for i in s:
            try:
                  t.remove(i)
                  except:
                  return False

return True
```

3、字母计数法

```
from collections import Counter
class Solution:
    def isAnagram(self, s: str, t: str) -> bool:
        if len(s) != len(t):
            return False
        s_count = Counter(s)
        t_count = Counter(t)
        for key, value in s_count.items():
            t_value = t_count.get(key, 0)
            if value != t_value:
                 return False
        return True
```

优化:

```
class Solution:
    def isAnagram(self, s: str, t: str) -> bool:
        return collections.Counter(s) == collections.Counter(t)
```

257、二叉树的所有路径

给定一个二叉树,返回所有从根节点到叶子节点的路径。

说明: 叶子节点是指没有子节点的节点。

题解

1、显示回溯

```
class Solution:
   def binaryTreePaths(self, root: TreeNode) -> List[str]:
        if root is None: return []
        result = []
        subset = [str(root.val)]
        def DFS(root, subset, result):
            if root.left is None and root.right is None:
                result.append(''.join(subset))
                return
            if root.left is not None:
                subset.append('->' + str(root.left.val))
                DFS(root.left, subset, result)
                subset.pop()
            if root.right is not None:
                subset.append('->' + str(root.right.val))
                DFS(root.right, subset, result)
                subset.pop()
        DFS(root, subset, result)
        return result
```

2、隐式回溯

```
class Solution:
    def binaryTreePaths(self, root: TreeNode) -> List[str]:
        def DFS(root, subset):
        if root:
            subset += str(root.val)
            if not root.left and not root.right:
                result.append(subset)
        else:
            subset += '->'
            DFS(root.left, subset)
        DFS(root.right, subset)

    result = []
    DFS(root, '')
    return result
```

3、BFS

```
class Solution:
   def binaryTreePaths(self, root: TreeNode) -> List[str]:
       from collections import deque
       if not root: return []
       res = []
       queue = deque()
       queue.appendleft([root, []])
       while queue:
            node, tmp = queue.pop()
           if not node.left and not node.right:
                res.append("->".join(tmp + [str(node.val)]))
            if node.left:
                queue.appendleft([node.left, tmp + [str(node.val)]])
            if node.right:
                queue.appendleft([node.right, tmp + [str(node.val)]])
       return res
```

258、各位相加

给定一个非负整数 num, 反复将各个位上的数字相加, 直到结果为一位数。

```
输入: 38
输出: 2
解释: 各位相加的过程为: 3 + 8 = 11, 1 + 1 = 2。 由于 2 是一位数,所以返回 2。
```

题解

1、按照流程,各位相加

```
class Solution:
    def addDigits(self, num: int) -> int:
        if num<10:return num
        s=str(num)
        while int(s)>9:
            s=str(sum(int(i) for i in s))
        return int(s)
```

2、数学法

任意num为9的倍数时,其位数最终和必为9

```
1. xyz = 100x + 10y + z = 99x + 99y + (x+y+z)
```

x, y, z的最大值可能都是9, 所以 (x+y+z) 之和可能是两位数也可能是一位数。如果是一位数正好就是我们模9的余数, 如果是两位数则又变成了

```
2. mn = 10m + n = 9m + (m+n)
```

m最大为1 n最大为8 所以 (m+n) 是一位数, 综上xyz按位相加的值就是模9取余的值,

```
class Solution:
    def addDigits(self, num: int) -> int:
        if num %9 != 0 and num != 0:
            return num%9
        elif num == 0:
            return 0
        else:
            return 9
```

263、丑数

给你一个整数 n ,请你判断 n 是否为 丑数 。如果是,返回 true;否则,返回 false。

丑数 就是只包含质因数 2、3 和/或 5 的正整数。

```
输入: n = 6
输出: true
解释: 6 = 2 × 3
输入: n = 14
输出: false
解释: 14 不是丑数,因为它包含了另外一个质因数 7。
输入: n = 1
输出: true
解释: 1 通常被视为丑数。
```

题解

1、if判断是否可以整除2,3,5

另一种方法

268、丢失的数字

给定一个包含 [0, n] 中 n 个数的数组 nums , 找出 [0, n] 这个范围内没有出现在数组中的那个数。

```
输入: nums = [3,0,1]
输出: 2
解释: n = 3, 因为有 3 个数字, 所以所有的数字都在范围 [0,3] 内。2 是丢失的数字, 因为它没有出现在 nums 中。
输入: nums = [0,1]
输出: 2
解释: n = 2, 因为有 2 个数字, 所以所有的数字都在范围 [0,2] 内。2 是丢失的数字, 因为它没有出现在 nums 中。
输入: nums = [9,6,4,2,3,5,7,0,1]
输出: 8
解释: n = 9, 因为有 9 个数字, 所以所有的数字都在范围 [0,9] 内。8 是丢失的数字, 因为它没有出现在 nums 中。
```

题解

1、循环len(nums),查找没有出现再nums中的数——少内存,多时间

```
class Solution:
   def missingNumber(self, nums: List[int]) -> int:
      for i in range(len(nums)+1):
        if i not in nums:
            return i
```

2、排序,查找索引与对应数字是否相等——少时间,

```
class Solution:
    def missingNumber(self, nums: List[int]) -> int:
        nums=sorted(nums)
        for i in range(len(nums)):
            if i != nums[i]:
                return i
        return len(nums)
```

3、创建一个不缺数字的数组,求和之后减去原数组求和,

```
class Solution:
    def missingNumber(self, nums: List[int]) -> int:
        x=sum(i for i in range(len(nums)+1))
    return x-sum(nums)
```

4、位运算——使用异或符号查找缺失数字

由于异或运算(XOR)满足结合律,并且对一个数进行两次完全相同的异或运算会得到原来的数,因此 我们可以通过异或运算找到缺失的数字。

```
class Solution:
    def missingNumber(self, nums):
        missing = len(nums)
        for i, num in enumerate(nums):
            missing ^= i ^ num
        return missing
```

290、单词规律

给定一种规律 pattern 和一个字符串 str , 判断 str 是否遵循相同的规律。

这里的 遵循 指完全匹配,例如, pattern 里的每个字母和字符串 str 中的每个非空单词之间存在着双向连接的对应规律。

```
输入: pattern = "abba", str = "dog cat cat dog"
输出: true
输入:pattern = "abba", str = "dog cat cat fish"
输出: false
```

```
输入: pattern = "aaaa", str = "dog cat cat dog"
输出: false
```

题解

1、创建字典

- 2、类似205、同构字符串: 题解4,使用索引判断
 - map() 会根据提供的函数对指定序列做映射。

第一个参数 function 以参数序列中的每一个元素调用 function 函数,返回包含每次 function 函数返回值的新列表。

3、使用zip函数,类似205、同构字符串: 题解3

```
class Solution:
    def wordPattern(self, pattern: str, str: str) -> bool:
        if len(str.split(" ")) != len(list(pattern)):
            return False
        for l in zip(*set(zip(list(pattern), str.split(" ")))):
            if len(l) != len(set(l)):
                return False
        return True
```

292、Nim游戏

你和你的朋友,两个人一起玩 Nim 游戏:

- 桌子上有一堆石头。
- 你们轮流进行自己的回合,你作为先手。
- 每一回合,轮到的人拿掉1-3块石头。

• 拿掉最后一块石头的人就是获胜者。

假设你们每一步都是最优解。请编写一个函数,来判断你是否可以在给定石头数量为 n 的情况下赢得游戏。如果可以赢,返回 true;否则,返回 false。

```
输入: n = 4

输出: false

解释: 如果堆中有 4 块石头,那么你永远不会赢得比赛;

因为无论你拿走 1 块、2 块 还是 3 块石头,最后一块石头总是会被你的朋友拿走。

输入: n = 1

输出: true
```

题解

1、找4,只要是4的倍数,就一定赢不了

```
class Solution:
    def canWinNim(self, n: int) -> bool:
        if n%4==0:
            return False
        else:
            return True
```

326、3的幂

给定一个整数,写一个函数来判断它是否是 3 的幂次方。如果是,返回 true; 否则,返回 false 。

整数 n 是 3 的幂次方需满足: 存在整数 x 使得 n == 3x

```
输入: n = 27
输出: true
输入: n = 0
输出: false
```

题解

1、同2的幂, 题解1

2、同2的幂, 题解2

3、正则化

```
class Solution:
   def isPowerOfThree1(self, n: int) -> bool:
     return n > 0 and 1162261467 % n == 0;
```

4、递归

```
def isPowerOfThree2(self, n: int) -> bool:
    if n==1:return True
    if (n == 0 or n % 3 != 0): return False
    return self.isPowerOfThree2(n/3)
```

5、对数

```
def isPowerOfThree4(self, n: int) -> bool:
    if n <= 0: return False
    e=log10(n) / log10(3)
    return e== floor(e)</pre>
```

242、4的幂

给定一个整数,写一个函数来判断它是否是 4 的幂次方。如果是,返回 true; 否则,返回 false。

整数 n 是 4 的幂次方需满足: 存在整数 x 使得 n == 4^x

```
输入: n = 16
输出: true
```

```
输入: n = 5
输出: false
```

题解

1、同上题解1

```
class Solution:
    def isPowerOfFour(self, n: int) -> bool:
        i=0
        while 1:
        if 4**i==n:
            return True
        elif 4**i<n:
            i+=1
        else:
            return False</pre>
```

2、同上题解2

344、反转字符串

编写一个函数,其作用是将输入的字符串反转过来。输入字符串以字符数组 char[] 的形式给出。不要给另外的数组分配额外的空间,你必须原地修改输入数组、使用 O(1) 的额外空间解决这一问题。你可以假设数组中的所有字符都是 ASCII 码表中的可打印字符。

```
输入: ["h","e","]","]","o"]
输出: ["o","]","l","e","h"]
输入: ["H","a","n","n","a","h"]
输出: ["h","a","n","n","a","H"]
```

题解

1、对半反转,遍历一半长度

```
class Solution:
    def reverseString(self, s: List[str]) -> None:
        n=len(s)//2
        for i in range(n):
             x=s[i]
             s[i]=s[-i-1]
             s[-i-1]=x
```

2、双指针

```
class Solution:
    def reverseString(self, s: List[str]) -> None:
        """
        Do not return anything, modify s in-place instead.
        """
        i = 0
        j = len(s)-1
        while i < j :
            s[i],s[j] =s[j],s[i]
            i+=1
            j-=1
        return s</pre>
```

3、reverse()函数

```
class Solution:
    def reverseString(self, s: List[str]) -> None:
        s.reverse()
        #或者
        s[:] = s[::-1]
```