算法分析和复杂性理论 第 3 次作业

张瀚文 2201212865

1 最接近的三数之和(016)

题目描述: 给你一个长度为 n 的整数数组 nums 和 一个目标值 target。请你 从 nums 中选出三个整数,使它们的和与 target 最接近。返回这三个数的 和。假定每组输入只存在恰好一个解。

解题思路: 我们首先考虑枚举第一个元素 a,对于剩下的两个元素 b 和 c,我们希望它们的和最接近 target—a 。对于 b 和 c,如果它们在原数组中枚举的范围(既包括下标的范围,也包括元素值的范围)没有任何规律可言,那么我们还是只能使用两重循环来枚举所有的可能情况。因此,我们可以考虑对整个数组进行升序排序,这样一来: 假设数组的长度为 n,我们先枚举 a,它在数组中的位置为 i ;为了防止重复枚举,我们在位置 [i+1, n)的范围内枚举 b 和 c。当我们知道了 b 和 c 可以枚举的下标范围,并且知道这一范围对应的数组元素是有序(升序)的,那么我们是否可以对枚举的过程进行优化呢?借助双指针,我们就可以对枚举的过程进行优化。我们用 pb 和 pc 分别表示指向 b 和 c 的指针,初始时,pb 指向位置 i+1 ,即左边界;pc 指向位置 n—1 ,即右边界。在每一步枚举的过程中,我们用 a+b+c 来更新答案,并且:如果 a+b+c \geq target ,那么就将 pc 向左移动一个位置;如果 a+b+c \leq target ,那么就将 pb 向右移动一个位置。

运行结果:



实验代码:

class Solution:

def threeSumClosest(self, nums: List[int], target: int) -> int:
 nums.sort()
 n = len(nums)
 best = 10**7

根据差值的绝对值来更新答案

```
def update(cur):
   nonlocal best
   if abs(cur - target) < abs(best - target):
       best = cur
# 枚举 a
for i in range(n):
   # 保证和上一次枚举的元素不相等
   if i > 0 and nums[i] == nums[i - 1]:
       continue
   # 使用双指针枚举 b 和 c
   j, k = i + 1, n - 1
   while j < k:
       s = nums[i] + nums[j] + nums[k]
       # 如果和为 target 直接返回答案
       if s == target:
           return target
       update(s)
       if s > target:
           # 如果和大于 target, 移动 c 对应的指针
           k0 = k - 1
           # 移动到下一个不相等的元素
           while j < k0 and nums[k0] == nums[k]:
               k0 -= 1
           k = k0
       else:
           # 如果和小于 target, 移动 b 对应的指针
           j0 = j + 1
           # 移动到下一个不相等的元素
           while j0 < k and nums[j0] == nums[j]:
               j0 += 1
           j = j0
```

return best

2 电话号码的字母组合(017)

题目描述: 给定一个仅包含数字 2-9 的字符串,返回所有它能表示的字母组合。答案可以按任意顺序 返回。给出数字到字母的映射如下(与电话按键相同)。注意 1 不对应任何字母。

解题思路: 使用队列,先将输入的 digits 中第一个数字对应的每一个字母入 队,然后将出队的元素与第二个数字对应的每一个字母组合后入队...直到遍历 到 digits 的结尾。最后队列中的元素就是所求结果。

运行结果:



实验代码:

class Solution:

```
def letterCombinations(self, digits: str) -> List[str]:
        if not digits: return []
        phone = ['abc','def','ghi','jkl','mno','pqrs','tuv','wxyz']
        queue = ["] # 初始化队列
        for digit in digits:
             for _ in range(len(queue)):
                 tmp = queue.pop(0)
                 for letter in phone[ord(digit)-50]:# 这里我们不使用 int() 转换字符串,
使用 ASCII 码
                      queue.append(tmp + letter)
        return queue
```

3 删除链表的倒数第 N 个结点(019)

题目描述: 给你一个链表, 删除链表的倒数第 n 个结点, 并且返回链表的头结 点。

解题思路: 我们也可以在遍历链表的同时将所有节点依次入栈。根据栈「先进 后出」的原则,我们弹出栈的第 n 个节点就是需要删除的节点,并且目前栈顶 的节点就是待删除节点的前驱节点。这样一来,删除操作就变得十分方便了。 运行结果:



实验代码:

class Solution:

```
def removeNthFromEnd(self, head: ListNode, n: int) -> ListNode:
    dummy = ListNode(0, head)
```

```
stack = list()
cur = dummy
while cur:
    stack.append(cur)
    cur = cur.next

for i in range(n):
    stack.pop()

prev = stack[-1]
prev.next = prev.next.next
return dummy.next
```