

0015. 三数之和

👤 ITCharge ⌚ 大约 2 分钟

- 标签：数组、双指针、排序
- 难度：中等

题目链接

- [0015. 三数之和 - 力扣](#)

题目大意

描述： 给定一个整数数组 $nums$ 。

要求： 判断 $nums$ 中是否存在三个元素 a 、 b 、 c ，满足 $a + b + c == 0$ 。要求找出所有满足要求的不重复的三元组。

说明：

- $3 \leq nums.length \leq 3000$ 。
- $-10^5 \leq nums[i] \leq 10^5$ 。

示例：

- 示例 1：

输入： $nums = [-1, 0, 1, 2, -1, -4]$

输出： $[[-1, -1, 2], [-1, 0, 1]]$

py

- 示例 2：

输入： $nums = [0, 1, 1]$

输出： $[]$

py

解题思路

思路 1：对撞指针

直接三重遍历查找 a 、 b 、 c 的时间复杂度是： $O(n^3)$ 。我们可以通过一些操作来降低复杂度。

先将数组进行排序，以保证按顺序查找 a 、 b 、 c 时，元素值为升序，从而保证所找到的三个元素是不重复的。同时也方便下一步使用双指针减少一重遍历。时间复杂度为： $O(n \times \log n)$ 。

第一重循环遍历 a ，对于每个 a 元素，从 a 元素的下一个位置开始，使用对撞指针 $left$ ， $right$ 。 $left$ 指向 a 元素的下一个位置， $right$ 指向末尾位置。先将 $left$ 右移、 $right$ 左移去除重复元素，再进行下边的判断。

1. 如果 $nums[a] + nums[left] + nums[right] == 0$ ，则得到一个解，将其加入答案数组中，并继续将 $left$ 右移， $right$ 左移；
2. 如果 $nums[a] + nums[left] + nums[right] > 0$ ，说明 $nums[right]$ 值太大，将 $right$ 向左移；
3. 如果 $nums[a] + nums[left] + nums[right] < 0$ ，说明 $nums[left]$ 值太小，将 $left$ 右移。

思路 1：代码

```
class Solution:
    def threeSum(self, nums: List[int]) -> List[List[int]]:
        n = len(nums)
        nums.sort()
        ans = []

        for i in range(n):
            if i > 0 and nums[i] == nums[i - 1]:
                continue
            left = i + 1
            right = n - 1
            while left < right:
                while left < right and left > i + 1 and nums[left] == nums[left - 1]:
                    left += 1
                while left < right and right < n - 1 and nums[right] == nums[right + 1]:
                    right -= 1
                if nums[i] + nums[left] + nums[right] == 0:
                    ans.append([nums[i], nums[left], nums[right]])
                    left += 1
                    right -= 1
                elif nums[i] + nums[left] + nums[right] > 0:
                    right -= 1
                else:
                    left += 1
```

```
- 1]:  
    left += 1  
    while left < right and right < n - 1 and nums[right + 1] ==  
nums[right]:  
        right -= 1  
    if left < right and nums[i] + nums[left] + nums[right] == 0:  
        ans.append([nums[i], nums[left], nums[right]])  
        left += 1  
        right -= 1  
    elif nums[i] + nums[left] + nums[right] > 0:  
        right -= 1  
    else:  
        left += 1  
return ans
```

思路 1：复杂度分析

- 时间复杂度： $O(n^2)$ 。
- 空间复杂度： $O(n)$ 。