

0487. 最大连续1的个数 II

👤 ITCharge ⌚ 大约 2 分钟

- 标签：数组、动态规划、滑动窗口
- 难度：中等

题目链接

- [0487. 最大连续1的个数 II - 力扣](#)

题目大意

描述： 给定一个二进制数组 *nums*，可以最多将 1 个 0 翻转为 1。

要求： 如果最多可以翻转一个 0，则返回数组中连续 1 的最大个数。

说明：

- $1 \leq \text{nums.length} \leq 105$ $\text{nums}[i] \in \{0, 1\}$ 就是 1。

示例：

- 示例 1:

输入: `nums = [1,0,1,1,0]`

输出: `4`

解释: 翻转第一个 0 可以得到最长的连续 1。当翻转以后，最大连续 1 的个数为 4。

py

- 示例 2:

输入: `nums = [1,0,1,1,0,1]`

输出: `4`

py

解题思路

思路 1：滑动窗口

暴力做法是尝试将每个位置的 0 分别变为 1，然后统计最大连续 1 的个数。但这样复杂度就太高了。

我们可以使用滑动窗口来解决问题。保证滑动窗口内最多有 1 个 0。具体做法如下：

设定两个指针：*left*、*right*，分别指向滑动窗口的左右边界，保证滑动窗口内最多有 1 个 0。使用 *zero_count* 统计窗口内 1 的个数。使用 *ans* 记录答案。

- 一开始，*left*、*right* 都指向 0。
- 如果 *nums[right] == 0*，则窗口内 1 的个数加 1。
- 如果该窗口中 1 的个数多于 1 个，即 *zero_count > 1*，则不断右移 *left*，缩小滑动窗口长度，并更新窗口中 1 的个数，直到 *zero_count ≤ 1*。
- 维护更新最大连续 1 的个数。然后右移 *right*，直到 *right ≥ len(nums)* 结束。
- 输出最大连续 1 的个数。

思路 1：代码

```
class Solution:
    def findMaxConsecutiveOnes(self, nums: List[int]) -> int:
        left, right = 0, 0
        ans = 0
        zero_count = 0

        while right < len(nums):
            if nums[right] == 0:
                zero_count += 1
            while zero_count > 1:
                if nums[left] == 0:
                    zero_count -= 1
                left += 1
            right += 1
            ans = max(ans, right - left)
```

py

```
        left += 1
    ans = max(ans, right - left + 1)
    right += 1

return ans
```

思路 1：复杂度分析

- **时间复杂度：** $O(n)$ ，其中 n 为数组 *nums* 的长度。
- **空间复杂度：** $O(1)$ 。