拉勾教育

— 互 联 网 人 实 战 大 学 -

删除排序数组的重复项

中等/双指针

学习目标

拉勾教育

-- 互 联 网 人 实 战 大 学 --

了解算法题的解题思路

双指针的特点

双指针的应用



题目描述

拉勾教育

- 互 联 网 人 实 战 大 学

给定一个排序数组,你需要在原地删除重复出现的元素,使得每个元素只出现一次,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。

给定数组 nums = [1, 1, 2]; 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 你不需要考虑数组中超出新长度后面的元素。

给定数组 nums = [0, 0, 1, 1, 1, 2, 2, 3, 3, 4]; 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 你不需要考虑数组中超出新长度后面的元素。

题目描述

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]);
}
```

一. Comprehend 理解题意

立勾教育

- 互 联 网 人 实 战 大 学 -

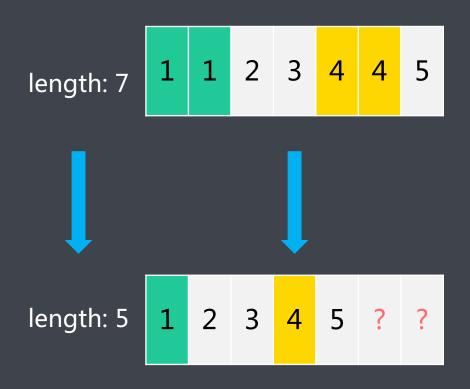
1. 题目主干要求

删除重复出现的元素,使每个元素只出现一次返回移除后数组的新长度

2. 附加限制要求

原地删除重复出现的元素

不使用额外数组空间,额外空间复杂度O(1)



一. Comprehend 理解题意

立勾教育

– 互 联 网 人 实 战 大 学 -

3. 宽松条件

给定一个排序数组

重复元素都是相邻的

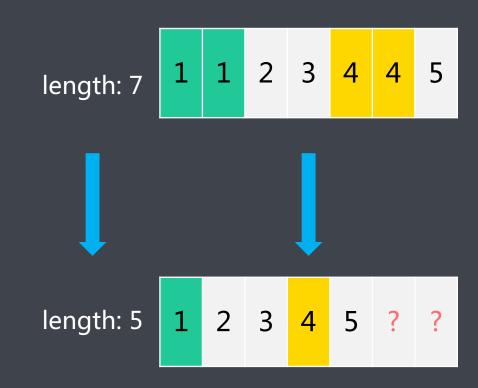
不需要考虑数组中超出新长度后的元素

4. 其它细节

给定数组可能为空的情况

数组下标问题,在编写代码时要注意边界问题

元素重复次数没有限定,可能是0到n-1次(n为数组长度)



二. Choose 数据结构及算法思维选择

拉勾教育

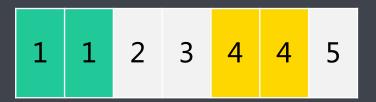
- 互联网人实战大学-

数据结构选择

- 题目限定了额外O(1)的空间
- 给定的数组

算法思维选择

- 遍历
- 比较



三. Code 基本解法及编码实现

立勾教育

-- 互 联 网 人 实 战 大 学 --

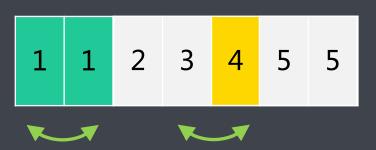
解法一:暴力解法思路分析

- 1. 遍历数组
- 2. 依次比较相邻的元素(i和i+1)

不同:向后遍历,i++;

相同:后面所有元素前移一位;

3. 每遇到重复元素,数组长度缩减1



三. Code 基本解法及编码实现



- 互 联 网 人 实 战 大 学 -

解法一: 暴力解法边界和细节问题

边界问题

- 数组索引越界
- 循环退出条件:遍历到length 1时

细节问题

每次处理重复数据后,需要 i 与 i+1 再比较一次,避免掉落元素

相邻元素不相等时,索引才能继续指向下个元素



拉勾教育

-- 互 联 网 人 实 战 大 学 --

三. Code 基本解法及编码实现

```
public int removeDuplicates(int[] nums) {
   int length = nums.length; // 数组长度
   // 1. 遍历数组
   for (int i = 0; i < length - 1; ) {
      // 2. 依次比较相邻的元素
       if (nums[i] != nums[i + 1]) {
          // 2.1.不同: 向后遍历
          i++;
       } else {
          // 2.2.相同:后面所有元素前移一位
          for (int j = i + 1; j < length - 1; j++) {
              nums[j] = nums[j + 1];
          // 3.每遇到重复元素,数组长度缩减1
          length--;
   return length;
```

时间复杂度:O(n^2)

- 循环遍历进行比较:O(n)
- 遇到重复元素,前移后续元素: O(n)
- 上述操作是嵌套的:O(n)*O(n)=O(n^2)

空间复杂度:O(1)

• 需要一个临时变量: O(1)

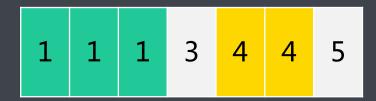
执行耗时:177 ms,击败了5.06% 的Java用户内存消耗:40.4 MB,击败了88.26% 的Java

四. Consider 思考更优解

拉勾教育

– 互 联 网 人 实 战 大 学 -

- 1. 剔除无效代码或优化空间消耗
 - 前移后续所有元素的操作是必须的吗?
- 2. 寻找更好的算法思维
 - 待移动元素能否一次性移动到目标位?
 - 双指针:分别记录待移动元素和目标 位置的索引
 - 参考其它算法





五. Code 最优解思路及编码实现

立勾教育

– 互 联 网 人 实 战 大 学 -

最优解:双指针解法

- 1. 定义两个指针(索引)分别指向目标位和待移动元素位
 - 初始目标位为0, 待移动元素位为1
- 2. 比较两个指针对应的数据
 - 比较相等:目标位不变,待移动位加1
 - 比较不等:目标位加1,待移动元素赋值到目标位;待移动位加1



五. Code 最优解思路及编码实现

立勾教育

– 互 联 网 人 实 战 大 学 -

最优解:双指针解法边界和细节问题

边界问题

• 只需要一层循环,循环退出条件:待 移动指针超出数组范围

细节问题

- 题目要求返回数组新长度,即目标位 对应的数据是最后一个元素,下标+1
- 尝试移动元素前,若目标位与待移动 位相同,跳过赋值操作



五. Code 最优解思路及编码实现

拉勾教育

– 互 联 网 人 实 战 大 学 -

```
public int removeDuplicates(int[] nums) {
   // 1. 定义两个指针(索引)分别指向目标位和待移动元素位
   int target = 0; // 目标位指针
   for (int i = 1; i < nums.length; i++) { // i为待移动位指针
      // 2. 比较两个指针对应的数据
      if (nums[target] != nums[i]) {
          // 不相等,则把目标位置后移
          if (++target != i) {
             nums[target] = nums[i];
   return target + 1;
```

时间复杂度:O(n)

· 只需要一层循环遍历:O(n)

空间复杂度:O(1)

需要有限个常量空间:O(1)

执行耗时:1 ms,击败了97.67% 的Java用户 内存消耗:39.9 MB,击败了99.29% 的Java用户

六. Change 变形延伸

应勾教育

– 互 联 网 人 实 战 大 学 -

延伸扩展

- 什么情况下使用双指针:两个按照一定规律同步变化的数据;
- 合理的使用双指针能将时间复杂度从O(n^2)降低到O(n)级别

本题来源:

• Leetcode 26 https://leetcode-cn.com/problems/remove-duplicates-from-

sorted-array/



- 1. 删除排序链表中的重复元素(Leetcode 83/简单)
- 2. 删除排序链表中的重复元素 II(Leetcode 82/中等)
- 3. 删除排序数组中的重复项 II(<u>Leetcode 80</u>/中等)
- 4. 原地移除全部给定数组中的指定值,返回数组新长度(Leetcode 27/简单)



拉勾教育

一互联网人实战大学—



下载「拉勾教育App」 获取更多内容