# LeetCode 第 128 号问题:最长连续序列

本文首发于公众号「图解面试算法」,是图解LeetCode系列文章之一。

同步博客: https://www.algomooc.com

题目来源于 LeetCode 上第 128 号问题: 最长连续序列。题目难度为 Hard, 目前通过率为 48.5%。

#### 题目描述

给定一个未排序的整数数组,找出最长连续序列的长度。

要求算法的时间复杂度为 O(n)。

#### 示例 1:

```
输入: [100, 4, 200, 1, 3, 2]
输出: 4
解释: 最长连续序列是 [1, 2, 3, 4]。它的长度为 4。
```

#### 题目解析

题目直接明了,给你一个未排序的数组,让你从中找出一些元素,使这些元素能够组成最长 **连续的递增序列**,输出这个序列的长度,元素的先后没有关系,比如:

```
[100, 4, 200, 1, 3, 2]
可以找出 4, 1, 3, 2 组成连续递增序列 1, 2, 3, 4
输出这个序列长度 4
```

很直接的想法是把数组排序一下,然后遍历一遍就可以找到答案,但是这道题目的难点在于它限制时间复杂度为 O(n),这样一来,排序这条路走不通。

这道题目其实有一个特征,就是这道题目隐含着连通性这个性质在里面,怎么讲?我们还是拿上面那个例子来举例:

知道了这些东西对我们解题有什么帮助呢?关于连通性的问题,首先要想到的一个数据结构就是**并查集**,这个数据结构的设计初衷就是为了解决连通性的问题,而且它的两个操作,查找以及合并的时间复杂度可以近似看成是 O(1),因此用来解决这道题目再适合不过了。

如果你能想到并查集,那么这道题目其实就没有更多的难点,但我想说的是,这道题目其实还有一个比较有趣的解法,是利用 HashMap 来记录边界点所涵盖的连通区块长度,还是跟着例子走一遍:

```
我们还是从左向右枚举数组里面的元素,每次遍历都去看这个元素的左右是否存在,并更新 HashMap:

100 此时 99 以及 101 都没有任何区块,Map {100=1},表示 100 这个区块大小为 1

4 此时 3 以及 5 都没有任何区块,Map {100=1, 4=1}

200 此时 199 以及 201 都没有任何区块,Map {100=1, 4=1, 200=1}

1 此时 0 以及 2 都没有任何区块,Map {100=1, 4=1, 200=1, 1=1}

3 发现 4 是存在的,4,3 形成一个新的区块,这个区块的左边界是 3,右边界是 4,区块大小是 2,Map 中更新边界元素所代表的区块大小,Map {100=1, 4=2, 200=1, 1=1, 3=2}

2 发现左右边界同时存在,1,2,3,4 形成一个新的区块这个区块的左边界是 1,右边界是 4,区块大小是 4,Map 中更新边界元素所代表的区块大小,并记录当前元素避免重复访问,Map {100=1, 4=4, 200=1, 1=4, 3=2, 2=4}
```

可以看到,每次记录的时候,我们只需要保证区块的边界元素所表示的区块大小是正确的即可,至于区块中间的元素 其实无所谓,因为这些元素并不会被再次访问到

这个方法其实挺巧妙的,通过利用哈希表的元素向左右延伸来确定区块的大小。

#### 代码实现 (并查集)

```
class Solution {
    // roots 用来记录一个连通区域的代表元素
    private Map<Integer, Integer> roots = new HashMap<>();

    // counts 用来记录一个连通区域的元素个数
    private Map<Integer, Integer> counts = new HashMap<>();

private int find(int a) {
    if (roots.get(a) == a) {
        return a;
    }

    int root = find(roots.get(a));

    // 路径压缩
    roots.put(a, root);

    return root;
}

private void union(int a, int b) {
    int rootA = find(a);
```

```
int rootB = find(b);
   if (rootA != rootB) {
       roots.put(rootA, rootB);
       // 两个连通区域合并, 更新整个区域的元素个数
       counts.put(rootB, counts.get(rootA) + counts.get(rootB));
   }
public int longestConsecutive(int[] nums) {
   if (nums == null || nums.length == 0) {
       return 0;
   for (int i = 0; i < nums.length; ++i) {
       if (roots.containsKey(nums[i])) {
          continue;
       roots.put(nums[i], nums[i]);
       counts.put(nums[i], 1);
       // 查看相邻元素是否存在连通区块
       if (roots.containsKey(nums[i] - 1) && roots.containsKey(nums[i] + 1)) {
           int root = find(roots.get(nums[i] - 1));
           // 左右都存在连通区域,合并这三个区域
           union(nums[i], root);
           union(root, roots.get(nums[i] + 1));
       } else if (roots.containsKey(nums[i] - 1)) {
           int root = find(roots.get(nums[i] - 1));
           // 左边存在连通区域,合并这这两个区域
           union(nums[i], root);
       } else if (roots.containsKey(nums[i] + 1)) {
           int root = find(roots.get(nums[i] + 1));
           // 右边存在连通区域,合并这这两个区域
           union(nums[i], root);
       }
   int result = 1;
   // 遍历所有连通区块, 找到包含元素最多的区块
   for (int i : counts.keySet()) {
      result = Math.max(result, counts.get(i));
   return result;
```

```
}
```

## 动画描述 (并查集)

### 代码实现 (哈希表)

```
public int longestConsecutive(int[] nums) {
   if (nums == null || nums.length == 0) {
      return 0;
   Map<Integer, Integer> distances = new HashMap<>();
   int result = 1;
   for (int num : nums) {
       if (distances.containsKey(num)) {
         continue;
       // 查找向左能够延伸的最长距离
       int left = distances.getOrDefault(num - 1, 0);
       // 查找向右能够延伸的最长距离
       int right = distances.getOrDefault(num + 1, 0);
       // 更新此时的左右边界所表示的区块大小
       distances.put(num - left, left + right + 1);
       distances.put(num + right, left + right + 1);
       // 数组中可能存在重复元素,记录当前元素,避免再次访问
       distances.put(num, left + right + 1);
      result = Math.max(result, left + right + 1);
   }
   return result;
}
```

## 动画描述 (哈希表)