数组中未出现的最小正整数

【题目】

给定一个无序整型数组 arr, 找到数组中未出现的最小正整数。

【举例】

```
arr=[-1,2,3,4]。返回 1。
arr=[1,2,3,4]。返回 5。
```

【难度】

尉★★☆☆

【解答】

原问题。如果 arr 长度为 N,本题的最优解可以做到时间复杂度为 O(N),额外空间复杂度为 O(1)。具体过程如下:

- 1. 在遍历 arr 之前先生成两个变量。变量 l 表示遍历到目前为止,数组 arr 已经包含的正整数范围是[1,l],所以没有开始遍历之前令 l=0,表示 arr 目前没有包含任何正整数。变量 r 表示遍历到目前为止,在后续出现最优状况的情况下,arr 可能包含的正整数范围是[1,r],所以没有开始遍历之前,令 r=N,因为还没有开始遍历,所以后续出现的最优状况是 arr 包含 1~N 所有的整数。r 同时表示 arr 当前的结束位置。
 - 2. 从左到右遍历 arr, 遍历到位置 1, 位置 1 的数为 arr[1]。
- 3. 如果 arr[l]==l+1。没有遍历 arr[l]之前,arr 已经包含的正整数范围是[1,I],此时出现了 arr[l]==l+1 的情况,所以 arr 包含的正整数范围可以扩到[1,I+1],即令 I++。 然后重复步骤 2。

- 4. 如果 arr[l] <= l。没有遍历 arr[l]之前,arr 在后续最优的情况下可能包含的正整数范围是[1,r],已经包含的正整数范围是[1,l],所以需要[l+1,r]上的数。而此时出现了 arr[l] <= l,说明[l+1,r]范围上的数少了一个,所以 arr 在后续最优的情况下,可能包含的正整数范围缩小了,变为[1,r-1],此时把 arr 最后位置的数(arr[r-1])放在位置 l 上,下一步检查这个数,然后令 r--。重复步骤 2。
- 5. 如果 arr[l]>r, 与步骤 4 同理, 把 arr 最后位置的数(arr[r-1])放在位置 *l* 上, 下一步 检查这个数, 然后令 r--。重复步骤 2。
- 6. 如果 arr[arr[1]-1]==arr[1]。如果步骤 4 和步骤 5 没中,说明 arr[1]是在[l+1,r]范围上的数,而且这个数应该放在 arr[1]-1 位置上。可是此时发现 arr[1]-1 位置上的数已经是 arr[1],说明出现了两个 arr[1],既然在[l+1,r]上出现了重复值,那么[l+1,r]范围上的数又少了一个,所以与步骤 4 和步骤 5 一样,把 arr 最后位置的数(arr[r-1])放在位置 l 上,下一步检查这个数,然后令 r--。重复步骤 2。
- 7. 如果步骤 4、步骤 5 和步骤 6 都没中,说明发现了[l+1,r]范围上的数,并且此时并未发现重复。那么 arr[1]应该放到 arr[1]-1 位置上,所以把 l 位置上的数和 arr[1]-1 位置上的数交换,下一步继续遍历 l 位置上的数。重复步骤 2。
- 8. 最终 l 位置和 r 位置会碰在一起(l==r),arr 已经包含的正整数范围是[1,l],返回 l+1即可。

具体过程请参看如下代码中的 missNum 方法。