

非递减数列

给你一个长度为 n 的整数数组，请你判断在最多改变 1 个元素的情况下，该数组能否变成一个非递减数列。

我们是这样定义一个非递减数列的：对于数组中所有的 i ($0 \leq i \leq n-2$)，总满足 $\text{nums}[i] \leq \text{nums}[i + 1]$ 。

示例 1:

输入: `nums = [4,2,3]`

输出: `true`

解释: 你可以通过把第一个 4 变成 1 来使得它成为一个非递减数列。

示例 2:

输入: `nums = [4,2,1]`

输出: `false`

解释: 你不能在只改变一个元素的情况下将其变为非递减数列。

解题思路:

根据题意，破坏非递减数组序列的结构是‘N’字型结构。具体解法可以设置双指针，分别从数组两端往中间搜索，当碰到失序地方的时候停下来。如下图所示：



若至多改变一个元素能将原数组调整有序，当只有一处失序存在时必定有 $\text{high} = \text{low} + 1$ ，当数组完全符合非递减时 $\text{high} = \text{low}$ ，因此 $\text{high} - \text{low} \leq 1$ 是命题的必要条件。

另一方面如图所示，当失序的时候有两种调整方案：

1. 改变位置 `low`，使得 $\text{nums}[\text{low}-1] < \text{nums}[\text{low}] < \text{nums}[\text{low}+1]$ ；

2. 改变位置 `high`，使得 $\text{nums}[\text{high}-1] < \text{nums}[\text{high}] < \text{nums}[\text{high}+1]$ ；

采用方案 1 前提条件为 $\text{nums}[\text{low}+1] \geq \text{nums}[\text{low}-1]$ ，采用方案 2 前提条件为 $\text{nums}[\text{high}+1] \geq \text{nums}[\text{high}-1]$ 。

再考虑两种端点情况，即在最开始和最结尾失序， $\text{low}=0$ 或者 $\text{high}=\text{len}-1$ 时，一定可以调整。

```
bool checkPossibility(int* nums, int numsSize){
```

```
if(numsSize<=2)
    return true;
int low=0;
int high=numsSize-1;
while(low<high)
{
    while(low<high&&nums[low]<=nums[low+1])//符合非递减 low 后移
    {
        low++;
    }
    while(low<high&&nums[high]>=nums[high-1])//符合非递减 high 前移
    {
        high--;
    }
    return (high-low<=1&&(low==0||high==numsSize-
1||nums[low+1]>=nums[low-1]||nums[high-1]<=nums[high+1]));
}
return false;
}
```