## 下一个排列

实现获取 **下一个排列** 的函数,算法需要将给定数字序列重新排列成字典序中下一个更大的排列(即,组合出下一个更大的整数)。

如果不存在下一个更大的排列,则将数字重新排列成最小的排列(即升序排列)。

必须 原地 修改, 只允许使用额外常数空间。

## 示例 1:

输入: nums = [1,2,3]

输出: [1,3,2]

示例 2:

输入: nums = [3,2,1]

输出: [1,2,3]

示例 3:

输入: nums = [1,1,5]

输出: [1,5,1]

示例 4:

输入: nums = [1]

输出: [1]

## 思路及解法

注意到下一个排列总是比当前排列要大,除非该排列已经是最大的排列。我们希望找到一种方 法,能够找到一个大于当前序列的新序列,且变大的幅度尽可能小。具体地:

我们需要将一个左边的「较小数」与一个右边的「较大数」交换,以能够让当前排列变大,从 而得到下一个排列。

同时我们要让这个「较小数」尽量靠右,而「较大数」尽可能小。当交换完成后,「较大数」右边的数需要按照升序重新排列。这样可以在保证新排列大于原来排列的情况下,使变大的幅度尽可能小。

```
class Solution {
public:
```

```
void nextPermutation(vector<int>& nums) {
    int i=nums.size()-2;
    while(i>=0&&nums[i]>=nums[i+1])
    {
        i--;
    }
    if(i>=0)
    {
        int j=nums.size()-1;
        while(j>=0&&nums[i]>=nums[j])
        {
            j--;
        }
        swap(nums[i],nums[j]);
    }
    reverse(nums.begin()+i+1,nums.end());
}
```