

## 238. Product of Array Except Self

Description

Hints

Submissions

Discuss

Solution

Pick One

Given an array `nums` of  $n$  integers where  $n > 1$ , return an array `output` such that `output[i]` is equal to the product of all the elements of `nums` except `nums[i]`.

**Example:**

Input: [1,2,3,4]

Output: [24,12,8,6]

**Note:** Please solve it **without division** and in  $O(n)$ .

**Follow up:**

Could you solve it with constant space complexity? (The output array **does not** count as extra space for the purpose of space complexity analysis.)

Seen this question in a real interview before? 

Yes

No

### 要求

题目比较好理解，但是有几个关键点这里需要明确一下：

1. 不能用除法。意思就是：你不能上来先把所有数乘积算出来，然后再逐个除以每个元素，这种思路是无聊、没技术含量而且不被允许的。
2. 时间复杂度必须控制到 $O(n)$ 。意思是：如果用 $O(n^2)$ 的方法，那外层一个for循环，内层左右遍历就解决了，也是很无聊的解法。
3. 空间复杂度最好是常数，但是重新分配的返回数组不算在内。

### 思路1

我们以一个4个元素的数组为例，`nums=[a1, a2, a3, a4]`。  
想在 $O(n)$ 时间复杂度完成最终的数组输出，`res=[a2*a3*a4, a1*a3*a4, a1*a2*a4, a2*a3*a4]`。

比较好的解决方法是构造两个数组相乘：

1. [1, a1, a1\*a2, a1\*a2\*a3]
2. [a2\*a3\*a4, a3\*a4, a4, 1]

这样思路是不是清楚了很多，而且这两个数组我们是比较好构造的。

```
public class L238 {  
    public int[] productExceptSelf(int[] nums) {  
        int len = nums.length;  
  
        int [] pSeq = new int[nums.length];  
        int [] nSeq = new int[nums.length];  
  
        pSeq[0] = 1;  
        for(int i = 1; i < len; i ++) {  
            pSeq[i] = pSeq[i - 1] * nums[i - 1];  
        }  
  
        nSeq[len - 1] = 1;  
        for(int i = len - 2; i >= 0; i --) {  
            nSeq[i] = nSeq[i + 1] * nums[i + 1];  
        }  
  
        for(int i = 0; i < len; i ++) {  
            pSeq[i] *= nSeq[i];  
        }  
  
        return pSeq;  
    }  
}
```