

/\* 参考博客：<http://blog.csdn.net/sunao2002002/article/details/47089053> \*/

1.时间： $O(N)$ ；空间： $O(1)$  ->错误，数据例子[1,0]

/\* 累乘相关的题目特别要注意，数组元素中是否存在 0，

如果还涉及除法，首先要判断被除数是否是 0 \*/

```
class Solution {
```

```
public:
```

```
    vector<int> productExceptSelf(vector<int>& nums) {
```

```
        if (nums.empty()) return std::vector<int>();
```

```
        std::vector<int> result;
```

```
        int zeroCount = 0; /* 记录 nums 中 0 的个数 */
```

```
        int product = 1; //除 0 外，所有元素的乘积
```

```
        for (int i = 0; i < nums.size(); ++i){
```

```
            if (nums[i] != 0){
```

```
                product *= nums[i];
```

```
            } else{
```

```
                zeroCount++;
```

```
            }
```

```
        }
```

```
        /* 如果 0 的个数 >= 2，那么将 nums 全置 0 */
```

```
        if (zeroCount >= 2){
```

```
            nums = std::vector<int>(nums.size(), 0);
```

```

        return nums;
    }

    for (int i = 0; i < nums.size(); ++i){
        nums[i] = nums[i] == 0 ? product : (product / nums[i]);
    }

    return nums;
}

};

```

2.时间： $O(N)$ ；空间： $O(1)$     ->使用除法...

/\* 累乘相关的题目特别要注意，数组元素中是否存在 0，

如果还涉及除法，首先要判断被除数是否是 0 \*/

```
class Solution {
```

/\* 分析：1.如果数组有两个及以上的 0，那么结果数组的每一项都为 0

2.如果数组中只有一个 0，那么结果数组中，0 对应的位置，为数组中其它元素的乘积，其余位置均为 0

3.如果数组中没有 0，那么结果数组每一项均为数组所有元素的乘积/当前元素

需要扫描两次，算法时间复杂度为  $O(N)$ ；

第一次：计算 0 的个数，以及非 0 元素的乘积

第二次：计算每一位的元素

```
*/
```

```
public:
```

```
vector<int> productExceptSelf(vector<int>& nums) {
```

```
    if (nums.empty()) return std::vector<int>();
```

```
    std::vector<int> result;
```

```
    int zeroCount = 0; /* 记录 nums 中 0 的个数 */
```

```
    int product = 1; //除 0 外，所有元素的乘积
```

```
    for (int i = 0; i < nums.size(); ++i){
```

```
        if (nums[i] != 0){
```

```
            product *= nums[i];
```

```
        } else{
```

```
            zeroCount++;
```

```
        }
```

```
    }
```

```
    /* 如果 0 的个数 >= 2，那么将 nums 全置 0 */
```

```
    /*if (zeroCount >= 2){
```

```
        nums = std::vector<int>(nums.size(), 0);
```

```
        return nums;
```

```
    }*/
```

```
    for (int i = 0; i < nums.size(); ++i){
```

```

        if (nums[i] != 0){

            if (zeroCount != 0) nums[i] = 0;

            else nums[i] = product / nums[i];

        } else{

            if (zeroCount == 1) nums[i] = product; /* nums 内有 2 个及以上的 0

*/

            else nums[i] = 0;

        }

    }

    return nums;

}

};

```

3.时间： $O(N)$ ；空间： $O(N)$  ->使用额外的线性空间

/\* 累乘相关的题目特别要注意，数组元素中是否存在 0，

如果还涉及除法，首先要判断被除数是否是 0 \*/

```
class Solution {
```

```
    /* 1.分别计算两个数组，left_product，right_product，left_product[i]为 nums[i]
```

左边的元素的乘积，

```
        right_product[i]为 nums[i]右边元素的乘积；
```

```
    2.num[i] = left_product[i] * right_product[i]
```

```
    */
```

public:

```
vector<int> productExceptSelf(vector<int>& nums) {  
    if (nums.empty()) return std::vector<int>();  
  
    std::vector<int> left_product(nums.size(), 1); /* 记录位置 i 左边的元素的乘  
积 */  
    std::vector<int> right_product(nums.size(), 1); /* 记录位置 i 右边的元素的乘  
积 */  
  
    for (int i = 1; i < nums.size(); ++i)  
        left_product[i] = left_product[i - 1] * nums[i - 1];  
  
    for (int i = nums.size() - 2; i >= 0; --i)  
        right_product[i] = right_product[i + 1] * nums[i + 1];  
  
    for (int i = 0; i < nums.size(); ++i){  
        nums[i] = left_product[i] * right_product[i];  
    }  
  
    return nums;  
}
```

4.时间： $O(N)$ ；空间： $O(1)$

/\* 累乘相关的题目特别要注意，数组元素中是否存在 0，

如果还涉及除法，首先要判断被除数是否是 0 \*/

```
class Solution {
```

```
    /* 1.返回结果的空间不计入额外空间；
```

```
       2.返回的数组 result,result[i]表示 i 左边的元素的乘积
```

```
       3.从右向左遍历[n-2->0]，用变量 right_product 记录 i 右边的元素的乘积，那么
```

```
result[i] = result[i] ( 区间[0~i-1]乘积 ) *right_product;
```

```
       这个类似与动态规划中的"滚动数组"，以降低空间消耗
```

```
    */
```

```
public:
```

```
    vector<int> productExceptSelf(vector<int>& nums) {
```

```
        if (nums.empty()) return std::vector<int>();
```

```
        std::vector<int> result(nums.size(), 1);
```

```
        /* 初始化 result 作为左边元素乘积 */
```

```
        for (int i = 1; i < nums.size(); ++i){
```

```
            result[i] = result[i - 1] * nums[i - 1];
```

```
        }
```

```
        int right_product = 1;
```

```
        /* 反向计算结果 */
```

```
        for (int i = nums.size() - 2; i >= 0; --i){
```

```
            right_product *= nums[i + 1];
```

```
            result[i] *= right_product;
```

```
    }  
  
    return result;  
  
}  
  
};
```

总结：1.由简单->复杂，逐步优化时间和空间效率；

2.思考边界数据，并验证程序；