

7 位操作型动规 Leetcode 338 Counting Bits

笔记本: DP Note

创建时间: 10/20/2019 10:13 PM

更新时间: 10/20/2019 10:36 PM

作者: tanziqi1756@outlook.com

338. Counting Bits

难度 中等

190



收藏

分享

切换为中文

关注

题目描述

评论 (170)

题解 (39) ^{New}

提交记录

Given a non negative integer number **num**. For every numbers **i** in the range $0 \leq i \leq \text{num}$ calculate the number of 1's in their binary representation and return them as an array.

Example 1:

Input: 2

Output: [0,1,1]

Example 2:

Input: 5

Output: [0,1,1,2,1,2]

Follow up:

- It is very easy to come up with a solution with run time $O(n \cdot \text{sizeof(integer)})$. But can you do it in linear time $O(n)$ /possibly in a single pass?
- Space complexity should be $O(n)$.
- Can you do it like a boss? Do it without using any builtin function like `__builtin_popcount` in c++ or in any other language.

input 2

00 has 0 1

01 has 1 1

10 has 1 1

output 0 1 1

input 5

000 0

001 1

010 1

011 2
100 1
101 2
output 0 1 1 2 1 2

当然，如果用普通的求二进制方法，输入是N
时间复杂度为 $O(N \cdot \log N)$

但是动态规划给我们提供了一个trick

0001 有1个
0010 有1个
0011 有2个
0100 有1个
0101 有2个
0110 有2个
0111 有3个
1000 有1个
1001 有2个
1010 有2个
1011 有3个
1100 有2个

如果我现在要计算1001，我只需要看除了最后一位，前面有多少个1即可；

如果最后一位是1，加一即可。

转移方程： $f[i] = f[i \gg 1] + i \bmod 2$

338. Counting Bits

难度 中等 190 收藏 分享 切换为中文 关注

题目描述

评论 (170)

题解 (39) ^{New}

提交记录

执行结果： 通过 显示详情 >

执行用时：2 ms，在所有 java 提交中击败了 94.45% 的用户

内存消耗：38.3 MB，在所有 java 提交中击败了 86.52% 的用户

注意初始化

```
1 class Solution {
2     public int[] countBits(int num) {
3
4         int[] dp = new int[num+1];
5         dp[0] = 0;
6         for( int i = 1; i < dp.length; i++ ) {
7             dp[i] = dp[i>>1] + i % 2;
8         }
9
10        return dp;
11    }
12 }
```