

## C++方向编程题答案

### 第三周

#### day15

题目ID: 36886-查找输入整数二进制中1的个数

链接: <https://www.nowcoder.com/practice/1b46eb4cf3fa49b9965ac3c2c1caf5ad?tpId=37&&tqId=21285&rp=1&ru=/activity/oj&qu=ta/huawei/question-ranking>

【解题思路】：

本题是计算一个数二进制表示中1的个数，通过  $(n \gg i) \& 1$  可以获取第*i*位的二进制值，每次*n*右移一位，可以获取一位的二进制值，右移32次，*n*变成0，循环终止。

【示例代码】

```
#include<iostream>
using namespace std;

int main(){
    int n;
    while (cin >> n)
    {
        int count = 0;
        while (n)
        {
            if ((n & 1) == 1)
                count += 1;
            n >>= 1;
        }
        cout << count << endl;
    }
    return 0;
}
```

题目ID:36948-手套

链接: <https://www.nowcoder.com/practice/365d5722fff640a0b6684391153e58d8?tpId=49&&tqId=29337&rp=1&ru=/activity/oj&qu=ta/2016test/question-ranking>

【题目解析】：

本题的意思是随意取出的手套至少可以形成一组组合的最少手套数量。题目给的两个数组对应位置表示同一种颜色的左右手套数量。

【解题思路】：

对于非0递增序列 $a_1, a_2 \dots a_n$ ，要想最终取值覆盖每一个种类  $n = \text{sum}(a_1 \dots a_n) - a_1 + 1$ （也就是总数减去最小值之后加一） 所以对于左右手套颜色都有数量的序列，想要覆盖每一种颜色，则最小数量 $\text{leftsum} = \text{左边数量} - \text{左边最小值} + 1$ ，  $\text{rightsum} = \text{右边数量} - \text{右边的最小值} + 1$ 。而对于有0存在的，则需要做累加，保证覆盖每一种颜色。

#### 【示例代码】

```
class Gloves {
public:
    int findMinimum(int n, vector<int> left, vector<int> right) {

        int left_sum = 0, left_min = INT_MAX;
        int right_sum = 0, right_min = INT_MAX;
        int sum = 0;
        //遍历每一种颜色的左右手套序列
        for(int i=0;i<n;i++){
            //对于有0存在的颜色手套，累加
            if(left[i]*right[i]==0)
                sum += left[i] + right[i];
            //对于左右手都有的颜色手套，执行累加-最小值+1
            //找到最小值和总数
            else{
                left_sum += left[i];
                right_sum += right[i];
                left_min = min(left_min, left[i]);
                right_min = min(right_min, right[i]);
            }
        }
        //结果为有左右都有数量的手套序列的结果+有0存在的手套数+最后再加一肯定就能保证了
        return sum + min(left_sum-left_min+1, right_sum-right_min+1) + 1;
    }
};
```