C++方向编程题答案

第二周

day9

题目ID: 25083 -- 另类加法

链接: https://www.nowcoder.com/practice/e7e0d226f1e84ba7ab8b28efc6e1aebc?tpId=8&&tqId=1106
5&rp=1&ru=/activity/oj&gru=/ta/cracking-the-coding-interview/question-ranking

```
1. 二进制位异或运算相当于对应位相加,不考虑进位
  比如: 1 ^ 1 = 0 ---> 1 + 1 = 0 (当前位值为0, 进一位)
       1 ^ 0 = 1 ---> 1 + 0 = 1 (当前位值为1)
       0 ^ 0 = 0 ---> 0 + 0 = 0 (当前位值为0)
  2. 二进制位与运算相当于对应位相加之后的进位
  比如: 1 & 1 = 1 ---> 1 + 1 = 0 (当前位的值进一位)
       1 & 0 = 0 ---> 1 + 0 = 1 (当前位的值不进位)
       0 & 0 = 0 ---> 0 + 0 = 0 (当前位的值不进位)
  3. 两个数相加:对应二进制位相加的结果 + 进位的结果
  比如: 3 + 2 --> 0011 + 0010 --> 0011 ^ 0010 + ((0011 & 0010) << 1)
  ---> (0011 ^ 0010) ^ ((0011 & 0010) << 1), 当进位之后的结果为0时, 相加结束
class UnusualAdd {
public:
   int addAB(int A, int B) {
      int sum = 0, carry = 0;
      while(B!=0){
          //对应位的和
          sum = A^B;
          //对应位和的进位, 既然是进位, 就要整体左移一位
          carry = (A\&B)<<1;
         A=sum;
          B=carry;
      return sum;
   }
};
```

36915-求路径总数

https://www.nowcoder.com/practice/e2a22f0305eb4f2f9846e7d644dba09b?tpId=37&&tqId=21314&rp=1&ru=/activity/oj&gru=/ta/huawei/question-ranking

```
/*
| 1 | 2 | 3 |
------
```

```
| 4 | 5 | 6 |
   | 7 | 8 | 9 |
   1. 对于上面的n*m(3*3)的格子,有两种情况
   a. 如果n或者m为1,则只有一行或者一列,从左上角走到右下角的路径数为n + m
      比如: 1 * 1格子,可以先向下走,再向右走,到达右下角;或者先向右走,
         再向下走, 到达右下角, 共两条, 即 1 + 1 = 2, 对于1 * m和 n * m的
         情况同学们自己画一下
   b. 如果n,m都大于1, 那么走到[n][m]格子的右下角只有两条路径,
      <1>: 从[n - 1][m]格子的右下角向下走,到达
      <2>: 从[n][m - 1]格子的右下角向右走, 到达
     所以走到[n][m]格子的右下角的数量为[n-1][m] + [n][m - 1],可以通过递归
                                                                 实现,情况a
为递归的终止条件。
*/
#include<iostream>
using namespace std;
int pathNum(int n,int m)
   if(n > 1 \&\& m > 1)
      //b情况, 递归
      return pathNum(n-1,m) + pathNum(n,m-1);
   else if(((n >= 1)&&(m == 1))||((n == 1)&&(m >= 1)))
      // a情况,终止条件
      return n + m;
   else
      //格子为0时, 路径为0
      return 0;
int main()
   int n,m;
   while(cin>>n>>m)
      cout<<pathNum(n,m)<<endl;</pre>
   return 0;
```