

# Contest 5 by Abracadabra

# 比赛概况

预期难度：D<F<B<E<AG<C

- 实际情况

题号	通过	提交
A	0	6
B	18	98
C	8	25
D	56	234
E	26	342
F	23	62
G	1	10

# 比赛概况

- 题数分布

通过题数	人数
5	6
4	9
3	7
2	6
1	29

## D. Naive Problem

题意：

- 找一个不超过 $m$ 的数 $p$ 使得 $p \text{ xor } n$ 最大。

Solution:

- 按位枚举，从高到低判断 $n$ 在这一位是1还是0。
- 第 $i$ 位是0并且 $2^i + \text{ans} \leq m$ ，就把 $\text{ans}$ 加上 $2^i$ 。
- 总的时间复杂度 $\log m$ 。

# F. Bulbasaur and Exciting Number

- 题意：
- 定义 $x$ 的数位和 $s(x)$ 为“ $x$ 每一位数字之和”，求一个区间内有多少整数 $x$ 满足
- Solution:
- 枚举 $x$ 的复杂度是 $O(R-L)$ ，太大。
- 换一个角度思考：枚举 $s(x)$ ，复杂度只要 $O(\log(\text{MAX}))$ ，把左边的值（也就是 $x$ ）算出来以后再算一下数位和，看是否相等即可。

## B. Sum of Different Powers

- 求在闭区间  $[x, y]$  中，有多少个数在  $b$  进制下，能由  $k$  个  $1$  和若干  $0$  表示。
- 这道题是区间相减的套路， $[0, y] - [0, x-1]$

# B. Sum of Different Powers

- 求 $[0, x]$ 之间的解的个数 $ans$ ，先将 $x$ 以 $b$ 进制表示，之后从最高位开始依次对数位进行判断(最低位记为第0位)
- 对于第 $i$ 位而言：
  - 该位大于1:  $ans += C_{i+1}^k$ ; return  $ans$ ;
    - 如 $x=3021$ 最高位(第3位)是3，那么 $[0,x]$ 之间最大的由1和0组成的数是1111，共 $(3+1)$ 个1，从中选 $k$ 个1， $ans += C_4^k$ ，由于此时已包含了所有 $[0,x]$ 的情况，可直接返回。
  - 该位等于1:  $ans += C_i^k$ ;  $k--$ ; 继续判断下一位
    - 如 $x=1123$ ，分最高位是否取1两种决策，也就是分成 $[0, 1000)$ ， $[1000, 1123]$ 两个区间讨论
      - 在第一个区间中，显然有 $C_3^k$ 个解， $ans += C_3^k$
      - 在第二个区间中，由于最高位已经取1，相当于判断 $[0, 123]$ 中由 $k-1$ 个1组成多少解
  - 该位等于0: 继续下一位

# B. Sum of Different Powers

- 终止状态:
- $k==0$ : 说明 $k$ 个1已经取完了, 注意ans需+1
- $k!=0 \ \&\& \ i<0$ : 直接return ans
  
- PS
- 也可以认为 $k>i+1$ 时就终止, 因为此时肯定无解了
- 不过本题的组合数用杨辉三角形生成, 即初始置0的二维数组  $f[31][31]$ ,  $f[i][0]=1$ ,  $f[i][j] = f[i-1][j-1] + f[i-1][j]$  ( $1 \leq j \leq i$ ),  $j>i$ 时 $f[i][j]=0$ , 所以即使不判断 $k>i+1$ 也不会对答案造成影响
- PPS 此解不是标程, 标程的做法绕了点弯路, 就不多说了

# E. Friend Boy

- 这道题好像有模板，原谅弱弱的我不知道（跑得都比我快）
  - 似乎有很多人wa了=v=（卡模板？！）
  - 题意：n个点，求最远两点间的距离
  - 最远的两点肯定在凸包上，而不在内部
  - 凸包上最远的两点肯定是对踵点对
  - 对踵点对：过这两点做一平行线，凸包上所有点都在这对平行线里面
- 
- 先求凸包
  - 然后把凸包的最低点和最高点取出来，做平行线，然后旋转平行线，直到和凸包的某一边重合，得到新的点，再求出新的距离，更新最大值。

## C. Perfect Number

- 完美数是能被自身所有非零数字整除的数
- 求给定闭区间  $[L, R]$  内完美数的个数

# C. Perfect Number

- 数位动态规划
- 整除所有非零数字，即整除它们的lcm，最大的lcm是2520
- $dp[i][j][k]$ 表示前面*i*位，对2520取模为*j*，非零数字的lcm为*k*的数的个数。
- 空间优化：考虑到非零数字的lcm必定是2520的一个约数，因此第三维大小可以缩减到2520约数的个数，共48个。
- 统计 $[1, R]$ ， $[1, L-1]$ 的完美数个数，相减即为答案。

## C. Perfect Number

- 数位dp可以用一个dfs记忆化搜索实现，参数记录当前状态：当前数位 $C$ ，模 $2520$ 的余数 $M$ ，数字的 $len$ 。
- 终态：处理完所有数位，若 $M$ 能被 $L$ 整除，则返回1
- 在dfs函数中添加一个flag参数，表示是否对当前位从0-9的所有数字进行处理，如果是，结果才写入dp数组中。

# G. Fencing Sheep

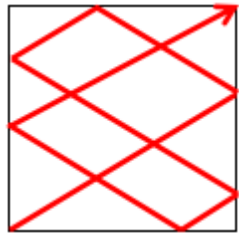
- 给定平面上 $m$ 个点，从原点为圆心，半径为 $r$ 的圆上从 $(r, \theta)$ 开始的 $n$ 个等距点中选取一个点集构成凸多边形包围所有点，求凸多边形最小面积。
- 将凸多边形视为有向边组成的环，对面积的贡献为边与圆心组成的有向三角形面积。
- 枚举凸多边形其中一个点，用 $O(n^2)$ 的DP求解。
- 总复杂度为 $O(n^3)$ 。

# A. Bulbasaur and Laser

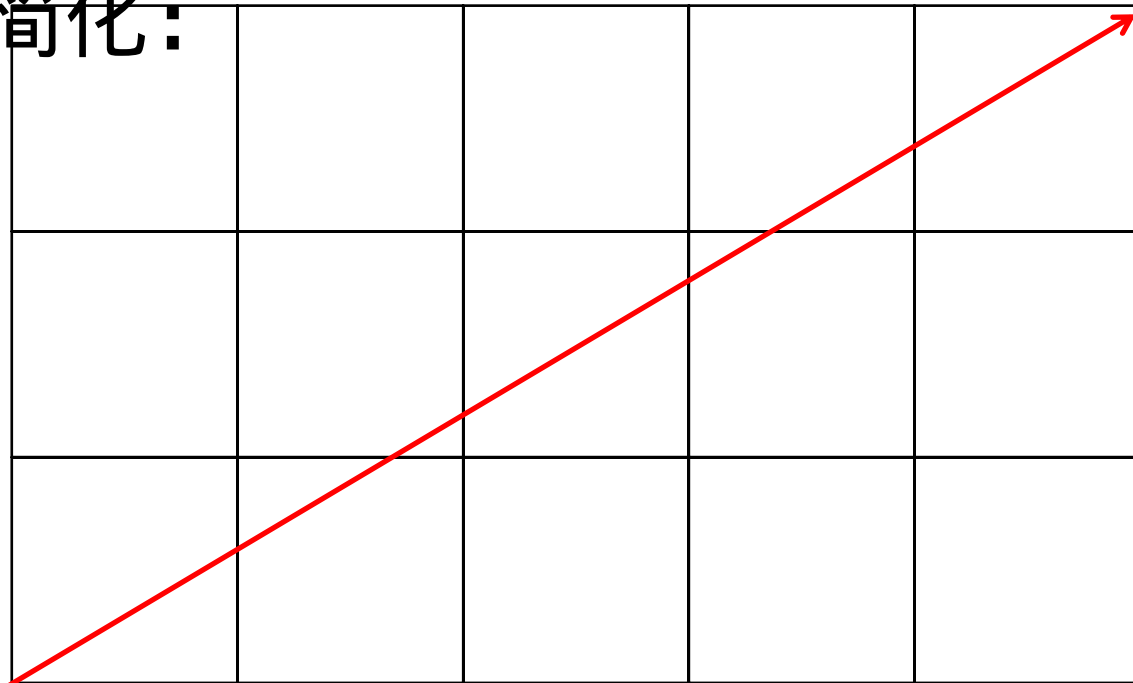
- 题意：
- 有一个长方形盒子，长宽分别为  $A$ ， $B$ ，内壁全部是镜面。盒子的左下方有一支激光笔，可以照向盒子内的任意角度。现在打开这个激光笔，但是光线要按照如下规则照射：
- 这束光必须恰好在盒子边缘反射  $D$  次，并且不能碰到任意一个角落（除了出发点以及结束点）。
- 这束光必须到达盒子右上角，并且结束反射。
- 求所有合法光路的长度平方和  $\text{mod } 10^9+7$ 。

# A. Bulbasaur and Laser

- Solution:
- 根据初中物理我们知道，光反射的图可以作如下等价简化：



=



# A. Bulbasaur and Laser

- Solution:
- 光线碰到一条线，就是反射一次。问题就变为：
- 光线要碰到 $D$ 次线，而且在到达终点之前不能碰到格点。
  
- 首先容易得知，如果 $D$ 为奇数则无解。如果 $D$ 为偶数，光要碰到线 $D$ 次，我们可以这样讨论：
- 光碰到水平线 $D$ 次，竖直线 $0$ 次；碰到水平线 $D-2$ 次，竖直线 $2$ 次； $\dots$ ；碰到水平线 $0$ 次，竖直线 $D$ 次。

# A. Bulbasaur and Laser

- Solution:
- 这样容易得到光路总长：

$$\begin{aligned} & \left( (D+1) \sqrt{\left(\frac{1}{D+1}A\right)^2 + B^2} \right)^2 + \left( (D-1) \sqrt{\left(\frac{3}{D-1}A\right)^2 + B^2} \right)^2 + \dots \\ & + \left( p \sqrt{\left(\frac{D+2-p}{p}A\right)^2 + B^2} \right)^2 + \dots + \left( \sqrt{((D+1)A)^2 + B^2} \right)^2 \\ & = (1^2 + 3^2 + \dots + (D+1)^2)(A^2 + B^2) \end{aligned}$$

- 但是，这中间还有一些不合法的光路（除起点和终点外光碰到格点）。
- 如果  $\gcd(D+2-p, p) > 1$ （不互质），那么这个光路是不合法的。

# A. Bulbasaur and Laser

- Solution:
- 由更相减损术得知，上面的条件等价于 $\gcd(D+2, p) > 1$ ，也就是说我们需要在答案的第一个因式中，扣掉所有符合条件的 $p^2$ 。
- 这样，问题就变成了怎么求符合要求的 $p^2$ 的和。
- 由于 $D \leq 10^9$ ，可知 $D+2$ 的质因数不会太多（最多大概10个）。那么，我们把 $D$ 的质因数求出来以后，用容斥原理就可以求得所有小于 $D+2$ ，且与 $D+2$ 不互质的奇数的平方和了。