# 1 equation

### 1.1 30% 数据

暴力,这时答案本身很小,所以只需要写一个 dfs。

#### 1.2 70% 数据

这个问题等价于"将m个相同的球放进n个不同的盒子中"的方案数,所以:

$$ans = \binom{n+m-1}{m}$$

(记得课上讲的夹棍法吗?) 后者可以用递推公式算:

$$\binom{n}{m} = \binom{n-1}{m-1} + \binom{n-1}{m}$$

也可以暴力乘+逆元。

$$\binom{n}{m} = \frac{n!}{m!(n-m)!}$$

复杂度后者好点(因为模数不同,前者每次都要推一遍)

### 1.3 余下 30% 数据

用公式推应该会超时,只能用后面那个,求逆元可以用扩展欧几里得,也可以欧拉定理(注意题目中  $\varphi(pq)=(p-1)(q-1)$ )。当然也可以在在模 p 和模 q 时答案求出来,再用中国剩余定理合并。

# 2 power

# 2.1 10% 数据

暴力循环

# 2.2 30% 数据

普通二进制快速幂

# 2.3 70% 数据

高精度 + 二进制快速幂

# 2.4 100% 数据

十进制快速幂,类比二进制,从低到高维护好  $3^{10^i}$  。

### 3 comb

### 3.1 30% 数据

暴力算出组合数, 用递推公式

### 3.2 100% 数据

题目就是求:

$$p \mid \binom{n}{i}$$

即:

$$\binom{n}{i} \equiv 0 \; (mod \; p)$$

的i的个数。想到可能和Lucas有关,我们先把问题转化成求:

$$p \nmid \binom{n}{i}$$

的 i 的个数。由 Lucas 定理:

$$\binom{n}{m} \equiv \binom{n_1}{m_1} \binom{n_2}{m_2} \cdots \binom{n_s}{m_s} \pmod{p}$$

其中  $n_1n_2...n_s$  和  $m_1m_2...m_s$  是 n 和 m 的 p 进制分解。容易发现:只要右 边每一项模意义下都非 0,那么右边乘起来都非零,这样的数 m 有:

$$(n_1+1)(n_2+1)\cdots(n_s+1)$$

个,这就是不满足条件的数的个数,那么答案就是:

$$(n+1) - (n_1+1)(n_2+1)\dots(n_s+1)$$