

## 152. Writing $1/2$ as a sum of inverse squares

题目大意：问有多少种方式将  $\frac{1}{2}$  表示成  $2 \sim 80$  之间的不同数的倒数平方和。

题解：感觉除了暴力没啥好的性质。首先将所有倒数平方乘上  $\text{lcm}(2^2, \dots, 80^2)$  就转成了一个 meet-in-middle 问题。但是将近 80 个数太多了。不知道为什么就发现了有很多数是不可能选取的。具体来说，选取  $\text{lcm}$  的一个小约数，你会发现大部分的元素模它为 0，对于模它不为 0 的所有元素，直接  $2^n$  枚举一下组合，然后就会发现有些数永远不能出现在组合中，否则就没法凑出 0。随便选一些（其实是有一些规律的）约数筛完后，就只剩下 30 多个可选的元素了。

## 195. Inscribed circles of triangles with one angle of 60 degrees

题目大意：大约是要要求  $a^2 - ab + b^2 = c^2$  的正整数解。

题解：部分这样的三元二次齐次不定方程有很漂亮的解法。

$$\begin{aligned} &|a - b\omega|^2 = |a - \frac{b}{2} - \frac{b\sqrt{3}}{2}i|^2 = a^2 - ab + b^2 \end{aligned}$$

其中  $\omega = \frac{1 + \sqrt{3}i}{2}$  为  $\omega^3 + 1 = 0$  的解。

$$\begin{aligned} &(a^2 - ab + b^2)^2 = |a - b\omega|^4 \\ &= |a^2 - 2ab\omega + b^2\omega^2|^2 = |a^2 - b^2 - (2ab - b^2)\omega|^2 \\ &= (a^2 - b^2)^2 - (a^2 - b^2)(2ab - b^2) + (2ab - b^2)^2 \end{aligned}$$

枚举  $a, b$  即可得到通解（不会证充分性）。

## 251. Cardano Triplets

题目大意：求满足  $a + b + c \leq n$   $\sqrt[3]{a + b\sqrt{c}} + \sqrt[3]{a - b\sqrt{c}} = 1$  的正整数  $(a, b, c)$  数量。

题解：不妨设  $a + b\sqrt{c} = (\frac{1}{2} + t\sqrt{c})^3$  则  $a - b\sqrt{c} = (\frac{1}{2} - t\sqrt{c})^3$  因此有：

$$\begin{aligned} \frac{1}{8} + \frac{3}{4}t\sqrt{c} + \frac{3}{2}t^2c + t^3c\sqrt{c} &= a + b\sqrt{c} \\ \frac{1}{8} - \frac{3}{4}t\sqrt{c} + \frac{3}{2}t^2c - t^3c\sqrt{c} &= a - b\sqrt{c} \end{aligned}$$

两式相加、相减得

$$\frac{1}{8} + \frac{3}{2}t^2c = a \tag{1}$$

$$\frac{3}{4}t + t^3c = b \tag{2}$$

由式 1 可得  $t^2$  是有理数，由式 2 可得  $t$  是有理数。不妨设  $c$  无平方因子，那么显然  $t$  应该有  $\frac{2k+1}{Z}$  ( $k \in \mathbb{Z}$ ) 的形式。枚举  $c, t$  即可。

## 253. Tidying up

题目大意：有一个  $1 \times n$  的格子，随机一个  $1 \sim n$  的排列给它染色，求染色过程中连续子段最大值的期望。

题解：状压 dp 当然是要 TLE 的啦。

注意到连续的一段 1 可以压缩，除了开头和末尾之外的连续的 0，它们的顺序可以随意交换。

这样复杂度就是  $n$  的拆分数乘上很多个  $n$  了。

## 278. Linear Combinations of Semiprimes

$2pq - pq - pr - qr$

## 291. Panaitopol Primes

题目大意：设  $x, y \in \mathbb{N}^+$   $p = \frac{x^4 - y^4}{x^3 + y^3}$  求所有  $\leq n$  且为质数的  $p$  的和。

题解

$$\begin{aligned} p &= \frac{(x^2 + y^2)(x - y)}{x^2 - xy + y^2} \parallel p(x^2 - xy + y^2) = (x^2 + y^2)(x - y) \end{aligned}$$

因为  $p$  是质数，所以  $p \mid (x - y)$  或  $p \mid (x^2 + y^2)$  若  $p \mid (x - y)$  那么  $(x^2 + y^2) \mid (x^2 - xy + y^2)$  矛盾。因此  $p \mid (x^2 + y^2) \parallel (x - y) \mid (x^2 - xy + y^2)$  易得  $(x - y) \mid x^2 \parallel (x - y) \mid xy \parallel (x - y) \mid y^2$  设  $x^2 = a(x - y) \parallel xy = b(x - y) \parallel y^2 = c(x - y)$  由于  $(x - y)^2 = a(x - y) - 2b(x - y) + c(x - y)$  因此  $(x - y) = a + c - 2b$  又由于  $x^2 y^2 = ac(x - y)^2 = b^2(x - y)^2$  因此  $ac = b^2$  故

$$\begin{aligned} p &= \frac{(a + c)(x - y)^2}{(a + c - b)(x - y)} \parallel \& = \frac{(a + c)(a + c - 2b)}{a + c - b} \end{aligned}$$

设  $g = \gcd(a, b, c)$  有

$$p = g \frac{(a' + c')(a' + c' - 2b')}{a' + c' - b'}$$

不妨设质数  $q \mid \gcd(a' + c' - 2b', a' + c' - b')$  那么  $q \mid b'$  又因为  $a'c' = b'^2$  因此  $q \mid a'$  或  $q \mid c'$  从而  $q \mid a', b', c'$  矛盾。同理  $\gcd(a' + c', a' + c' - b') = 1$  因此  $(a' + c' - b') \mid g$  要使  $p$  为质数，必然有  $a' + c' - 2b' = 1$  以及  $g = a' + c' - b'$  联立  $a'c' = b'^2$  可得  $\sqrt{a'} - \sqrt{c'} = 1$  因此  $p = a' + c'$  有  $p = n^2 + (n + 1)^2$  ( $n \in \mathbb{N}^+$ ) 的形式。

## 319. Bounded Sequences

题目大意：定义整序列  $\{x_n\}$  满足要求当且仅当：

- $x_1 = 2$
- $\forall 1 < i \leq n, x_{i-1} < x_i$
- $\forall 1 \leq i, j \leq n, x_i^j < (x_{j+1})^i$

定义  $f(n)$  表示长度为  $n$  的满足要求的序列的数量，求  $f(10^{10})$

题解

$$\begin{aligned} x_i^j &< (x_{j+1})^i \\ \ln x_i^j &< i \ln(x_{j+1}) \\ \frac{\ln x_i}{j} &< \ln(x_{j+1}) \end{aligned}$$

那么序列合法，当且仅当  $\exists t$  使得  $\forall i, \frac{\ln x_i}{j} \leq t < \frac{\ln(x_{j+1})}{j}$  即  $e^{jt-1} < x_i \leq e^{jt}$  那么  $x_i = \lfloor e^{jt} \rfloor$  令  $i=1$  可得  $\ln 2 \leq t < \ln 3$

注意到  $e^{jt}$  关于  $t$  连续且单调递增，考虑  $t$  从  $\ln 2$  增加到  $\ln 3$  的过程，显然只有  $\exists i$  使得  $e^{jt}$  为整数的  $t$  才会产生一个新的序列。

设  $t = \frac{\ln z}{d}$   $z = \prod_{j=1}^e p_j^{s_j}$  且  $\gcd(s_1, \dots, s_e, d) = 1$  那么  $e^{jt}$  为整数，当且仅当  $d \mid e^{jt} = \prod_{j=1}^e p_j^{\frac{js_j}{d}}$  若  $d \nmid d$  就有  $\frac{d}{\gcd(i, d)} \mid s_j$  矛盾。

不妨设  $g(m)$  为  $0 \leq t < m$  的  $t$  的数量，则答案为  $g(\ln 3) - g(\ln 2)$  考虑枚举  $d$

$$\begin{aligned} g(m) &= \sum_{d=1}^m \sum_{u \mid d} \mu(u) (e^m)^{\frac{d}{u}} \\ &= \sum_{d=1}^m \sum_{u \mid d} \mu\left(\frac{d}{u}\right) (e^m)^u \\ &= \sum_{u=1}^m e^{\mu u} \sum_{u=1}^{\lfloor \frac{m}{u} \rfloor} \mu(u) \end{aligned}$$

然后杜教筛就可以  $\mathcal{O}(n^{\frac{2}{3}})$  解决啦。

## 355. Maximal coprime subset

题目大意：求  $\{1, 2, \dots, n\}$  的一个子集，使得其两两互质，且和最大。

题解：不容易发现，不会选取某个包含超过两种小质数  $\leq \sqrt{n}$  的数。大致是因为大质数非常多，因而能被小质数匹配到的相对很少，因此如果把两个小质数放在一起，不如让他们给大质数作贡献（很容易凑到接近  $n$  那么二分图最大权匹配即可。

## 423. Consecutive die throws

题目大意：连续投掷一枚均匀骰子  $n$  次，定义价值为相邻投掷结果相同的数量，定义  $C(n)$  为价值不超过  $\pi(n)$  小于等于  $n$  的质数数量) 的投掷结果数  $S(n) = \sum_{i=1}^n C(n)$  求  $S(5 \times 10^7)$

题解：首先求某一价值  $k$  的方案数  $f(n, k)$

$$\begin{aligned} f(n,k) &= \sum_{|T|=k} (-1)^{|T|-k} \binom{|T|}{k} \binom{n-1}{|T|} |\Sigma|^{n-|T|} \\ &= \sum_{|T|=k} (-1)^{|T|-k} \frac{|T|!}{k!(|T|-k)!} \frac{(n-1)!}{(|T|!(n-1-|T|)!)} |\Sigma|^{n-|T|} \\ &= \binom{n-1}{k} \sum_{|T|=k} (-1)^{|T|-k} \frac{(n-1-k)!}{(|T|-k)!(n-1-|T|)!} |\Sigma|^{n-|T|} \\ &= \binom{n-1}{k} \sum_{|T|=k} (-1)^{|T|-k} \binom{n-1-k}{|T|-k} |\Sigma|^{n-|T|} \\ &= \binom{n-1}{k} \sum_{t=0}^{n-1-k} (-1)^t \binom{n-1-k}{t} |\Sigma|^{n-t-k} = \binom{n-1}{k} (|\Sigma|-1)^{n-1-k} \end{aligned}$$

那么显然有

$$C(n) = |\Sigma| \sum_{k=0}^{\pi(n)} \binom{n-1}{k} (|\Sigma|-1)^{n-1-k}$$

对于这样的组合数前缀和，使用递推即可轻松解决。定义  $F(n,m) = \sum_{k=0}^m \binom{n}{k} (|\Sigma|-1)^{n-k}$  则有

$$\begin{aligned} F(n,m) &= \sum_{k=0}^m \binom{n}{k} (|\Sigma|-1)^{n-k} \\ &= \sum_{k=0}^m \binom{n-1}{k-1} (|\Sigma|-1)^{n-k} + \sum_{k=0}^m \binom{n-1}{k} (|\Sigma|-1)^{n-k} \\ &= \sum_{k=0}^{m-1} \binom{n-1}{k} (|\Sigma|-1)^{n-1-k} + (|\Sigma|-1) \sum_{k=0}^m \binom{n-1}{k} (|\Sigma|-1)^{n-1-k} \\ &= |\Sigma| F(n-1,m) - \binom{n-1}{m} (|\Sigma|-1)^{n-1-m} \end{aligned}$$

### 443. GCD sequence

题目大意：设  $f(4)=13, f(n)=f(n-1)+\gcd(n,f(n-1)) (n \geq 5)$  求  $f(10^{15})$

题解：可以猜测会有大段连续的  $1$ 。如果  $\gcd(n,f(n-1))=1$  那么下一个合法的位置应该和  $f(n-1)-n$  不互质，随便算算就好。实际只需要迭代几百次（很可能中间有一个大质数）。

### 479. Roots on the Rise

题目大意：设  $a_k, b_k, c_k$  是方程  $\frac{1}{x} = (\frac{k}{x})(k+x^2) - kx$  的三根，求  $\sum_{k=1}^{10^6} \sum_{p=1}^{10^6} (a_k+b_k)^p (b_k+c_k)^p (c_k+a_k)^p$

题解：方程化简为  $x^3 - kx^2 + \frac{1}{k}x - k = 0$  注意到  $(a_k+b_k)(b_k+c_k)(c_k+a_k) = (a_k+b_k+c_k)(a_k b_k + b_k c_k + c_k a_k) - a_k b_k c_k = 1 - k^2$  等比数列求和一下就好了。似乎很多情况下轮换对称式都能用根与系数的关系来表示呢。

就好了。似乎很多情况下轮换对称式都能用根与系数的关系来表示呢。

### 488. Unbalanced Nim

题目大意：给你三堆石子，每堆石子的数量互不相同，两人轮流取走石子，每次可以选择一堆，从中取走一个以上的石子，要求取完之后仍要满足每堆石子的数量互不相同，最后不能操作者输。设三堆石子的数量分别为  $a, b, c$  设  $F(n)$  表示满足  $0 < a < b < c < n$  的所有负态的  $(a+b+c)$  之和，求  $F(10^{18}) \bmod 10^9$

题解：先来研究负态满足的条件：

手动打表可以发现，负态为所有满足  $i \geq 0, 0 \leq j < 2^i, k \geq 1, 0 \leq u < 2^i$  的  $(2^i + j - 1, 2^{i+1}k + u - 1, 2^{i+1}k + 2^i + (j \oplus u) - 1)$ 。为了方便证明，不妨将三个数都加上 1，并稍微改写一下式子，得到：负态为所有满足  $i \geq 0, 0 \leq j < 2^i, k \geq 1, 0 \leq u < 2^i$  的  $(2^i + (j \oplus u), 2^{i+1}k + j, 2^{i+1}k + 2^i + u)$ 。这等价于下面的叙述：设  $a, b, c (a < b < c)$  的无前导 0 二进制表示分别为  $a = a'_n \dots a'_0, b = b'_n \dots b'_0, c = c'_n \dots c'_0$  且  $b$  和  $c$  最高的不相同的位为第  $i$  位，则  $(a, b, c)$  为负态的充要条件为  $n_b = n_c$  且  $a = b \oplus c$ 。下面我们用归纳法来证明这一结论：

显然  $(1, 2, 3)$  为负态，且满足上面的要求。

先证明不满足上面形式的状态是胜态：

- 若  $n_b < n_c$ 
  - 若  $n_a = n_b$  则  $(a \oplus b, a, b)$  是一个负态。
  - 若  $n_a < n_b$ 
    - 若  $b'_n = 1$  则  $(a, a \oplus b, b)$  是一个负态。
    - 若  $b'_n = 0$  则  $(a, b, a \oplus b)$  是一个负态。
- 若  $n_b = n_c$ 
  - 若  $a > b \oplus c$  则  $(b \oplus c, b, c)$  是一个负态。
  - 若  $a < b \oplus c$ 
    - 若  $n_a < i$ 
      - 若  $b'_n = 1$  则  $(a, a \oplus b, b)$  是一个负态。
      - 若  $b'_n = 0$  则  $(a, b, a \oplus b)$  是一个负态。
    - 若  $n_a = i$  我们来证明  $a \oplus c < b$  和  $a \oplus b < c$  至少有一个成立：

设  $a$  和  $b \oplus c$  最高的不相同的位为第  $j$  位，则有  $(a'_{n_c} \oplus c'_{n_c}) \cdots (a'_{j+1} \oplus c'_{j+1}) = b'_{n_c} \cdots b'_{j+1}$  和  $(a'_{n_b} \oplus b'_{n_b}) \cdots (a'_{j+1} \oplus b'_{j+1}) = c'_{n_b} \cdots c'_{j+1}$  均成立。又因为  $a < b \oplus c$  所以有  $a'_j = 0, b'_j \oplus c'_j = 1$  故  $a'_j \oplus c'_j < b'_j$  和  $a'_j \oplus b'_j < c'_j$  至少有一个成立，即  $a \oplus c < b$  和  $a \oplus b < c$  至少有一个成立。

- 若  $a \oplus c < b$  则  $(a, a \oplus c, c)$  是一个负态。
- 若  $a \oplus b < c$  则  $(a, b, a \oplus b)$  是一个负态。

再证明满足上面形式的状态是负态：

- 若从  $a$  中取石子，由于  $a$  是由  $b, c$  唯一确定的，故取走  $a$  中石子后肯定是胜态。
- 若从  $b$  中取石子
  - 若取完后  $b$  的位数小于  $c$  的位数，显然最大的两个数的位数不可能相等，也是一个胜态。
  - 若取完后  $b$  的位数等于  $c$  的位数，根据异或运算的性质  $b$  和  $c$  的异或值肯定发生了变化  $a$  也肯定不满足负态的要求。
- 若从  $c$  中取石子，与  $b$  类似可证。

最后的答案可以通过一个简单的数位  $dp$  得到，这里就不再赘述了。

## 495. Writing $n$ as the product of $k$ distinct positive integers

题目大意：设  $S(n, m)$  为将  $n$  表示成  $m$  个互不相同的整数乘积的方案数，求  $S(n, m)$ 。

题解：考虑容斥。枚举  $m$  的所有划分，表示每个子集中的所有整数相等，子集间是否相等没关系。注意到各个不同的位置本质相同，因此不需要真的枚举划分，而只需要枚举划分数即可。复杂度为  $P(m)$ 。注意最后答案要除以一个阶乘。若划分为整个集合，其容斥系数为

$$C(m) = \begin{cases} 1 & (m=1) \\ -\sum_{P \text{ is a partition of } M, P \neq \{M\}} \text{coe}(P) & (m>1) \end{cases}$$

其中  $\text{coe}(P)$  表示划分  $P$  的容斥系数。若划分并非是整个集合，那么  $\text{coe}(P) = \prod_{Q \in P} C(|Q|)$  可以证明，这样的容斥系数恰使得所有数互不相同的方案贡献为  $1$ ，其它方案贡献为  $0$ 。

计算某个方案时，可以注意到是一个无限背包  $dp$ 。

**update**：事实上，可以证明  $C(m) = (-1)^{m-1} (m-1)!$  考虑数学归纳法，枚举  $1$  所在的子集。注意到  $m \geq 2$  时，

$$\begin{aligned} \sum_{P \text{ is a partition of } M} \text{coe}(P) &= \sum_{P \text{ is a partition of } M, P \neq \{M\}} \text{coe}(P) + \sum_{P \text{ is a partition of } M, P \neq \{M\}} \text{coe}(P) \\ &= 0 \end{aligned}$$

因此  $C(m) = -C(m-1) \cdot \binom{m-1}{m-2} \cdot 1 = (-1)^{m-1} (m-1)!$

## 515. Dissonant Numbers

题目大意：对一个质数  $p$  定义  $S(i,p,0)=i^{-1} \pmod p$  定义  $S(n,p,k)=\sum_{i=1}^n S(i,p,k-1)$  求  $S(p-1,p,a)$

题解：可得

$$\begin{aligned} S(p-1,p,a) &= \sum_{i=1}^{p-1} \binom{a+p-2-i}{a-1} \cdot \frac{1}{i} = \sum_{i=1}^{p-1} \binom{a+p-2-i}{a-1} \cdot \frac{1}{p-i} = \sum_{i=1}^{p-1} \binom{a-2+i}{a-1} \cdot \frac{1}{i} \\ &= \sum_{i=1}^{p-1} \frac{(a-2+i)!}{(a-1)!i!} = \sum_{i=1}^{p-1} \frac{(a-2+i)!}{(a-2)!i!} = \frac{1}{(a-1)!} \sum_{i=1}^{p-1} \frac{(a-2+i)!}{i!} \\ &= \frac{1}{(a-1)!} \sum_{i=1}^{p-1} \binom{a-2+i}{i} = \frac{1}{(a-1)!} \left( \binom{a+p-2}{p-1} - 1 \right) \end{aligned}$$

## 545. Faulhaber's Formulas

[Von Staudt-Clausen theorem](#)

## 581. 47-smooth triangular numbers

[Størmer's theorem](#)

## 613. Pythagorean Ant

题目大意：有一个边长  $3,4,5$  的三角形，一只蚂蚁等概率随机地在三角形中一点，然后等概率选择一个方向沿射线走。问穿过斜边的概率。

题解：其实就是个二重积分，但是第二重好像很恶心的样子，所以就只积了一重，第二重数值积分：

$$\int_0^{\pi} \int_0^{\arctan \frac{3-y}{x} + \arctan \frac{y}{4-x}} \mathrm{d}y = \pi \int_0^{\arctan \frac{3-y}{x}} \left( \frac{3-y}{x} \arctan \frac{3-y}{x} - \frac{1}{2} \ln \left( 1 + \left( \frac{3-y}{x} \right)^2 \right) \right) \mathrm{d}x + \int_0^{\arctan \frac{y}{4-x}} \left( \frac{y}{4-x} \arctan \frac{y}{4-x} - \frac{1}{2} \ln \left( 1 + \left( \frac{y}{4-x} \right)^2 \right) \right) \mathrm{d}x + C$$

我爱 python 我爱 scipy

## 622. Riffle Shuffles

题目大意：设排列  $p=(0,n,1,n+1,2,n+2,\dots,n-1,2n-1)$  求出所有使得最小循环节为  $60$  的  $2n$  之和。

题解：显然  $p$  与  $p^{-1}$  的循环节长度相同  $p^{-1}=(0,2,4,\dots,2n-2,1,3,5,\dots,2n-1)$  注意到除了  $2n-1$  之外，满足  $p^{-1}(x)=2x \pmod{2n-1}$  但是  $2n-1$  本身即成一个环，可以不用考虑。

算一算可以发现，最小循环节长度即为最小的使得  $2^x \equiv 1 \pmod{2n-1}$  的  $x$ 。要使最小循环节为 60，那么要有  $2^{60} \equiv 1 \pmod{2n-1}$ ， $2^{30} \equiv -1 \pmod{2n-1}$ ， $2^{20} \equiv -1 \pmod{2n-1}$ ， $2^{12} \equiv -1 \pmod{2n-1}$  稍微算一下即可。

## 624. Two heads are better than one

题目大意：随机抛一枚硬币，当出现两次正面时停止。设  $P(n)$  表示停止时抛硬币的次数能被  $n$  整除的概率，求  $P(10^{18}) \pmod{10^9+9}$

题解：设  $f_H(x), f_T(x)$  表示当前未结束，且结尾为 H 或 T 的概率， $f_{HH}(x)$  表示当前已经结束的概率。那么可以写出生成函数方程：

$$\begin{aligned} f_{HH}(x) &= \frac{1}{2} x f_H(x) + x f_{HH}(x) \\ f_H(x) &= \frac{1}{2} x f_T(x) + \frac{1}{2} \\ f_T(x) &= \frac{1}{2} x (f_H(x) + f_T(x)) + \frac{1}{2} \end{aligned}$$

(2) 代入 (3) 可得  $f_T(x) = \frac{\frac{1}{2} + \frac{1}{4}x}{1 - \frac{1}{2}x - \frac{1}{4}x^2}$  代入 (2) 可得  $f_H(x) = \frac{\frac{1}{2}}{1 - \frac{1}{2}x - \frac{1}{4}x^2}$  代入 (1) 可得  $f_{HH}(x) = \frac{\frac{1}{4}x}{(1 - \frac{1}{2}x - \frac{1}{4}x^2)(1-x)}$  所求即为  $f_{HH}(x) = \frac{\frac{1}{4}x}{(1 - \frac{1}{2}x - \frac{1}{4}x^2)}$

因此有  $g_0=0, g_1=\frac{1}{4}, g_n=\frac{1}{2}g_{n-1}+\frac{1}{4}g_{n-2} (n \geq 2)$  可以解得特征方程的两个根为  $654248003, 845752011$ 。从而解得通项为  $361699202 \times 654248003^n + 638300807 \times 845752011^n$  最后等比数列求和一下就好了。

## 692. Siegbert and Jo

题目大意：一个游戏有  $n$  颗石子，两人轮流拿，每人最少拿一颗，最多拿上一个人拿的两倍。第一次拿没有限制。设  $f(n)$  表示先手最少拿几颗保证必胜，求  $\sum_{k=1}^n f(k)$

题解：这题出过很多次了，主要是  $f(n)$  的定义给了我另一个视角看待这个问题。  $f(n)$  本身其实是可以直接计算的，不需要分析胜负态。  $f(n)$  即为最小的  $i$  使得  $2i < f(n-i)$  答案打表找规律即可。

## 711. Binary Blackboard

题目大意：给出一个正整数  $n$  并在黑板上写下  $n$  的二进制表示，之后先手后手轮流在黑板上写正整数的二进制表示，并保证和不超过  $2n$  不能写时游戏结束。如果 1 的数量为奇数，先手胜，否则后手胜。分析胜负态。

题解：定义  $f(n) = \text{bitcnt}(n)$  若  $\exists x+y=n, y=2^{f(y)}-1, f(n)+f(x)+f(y) \equiv 1 \pmod{2}$  那么显然先手必胜，先手写上  $x$  后，不论后手写什么，先手写上  $y$  减它即可获胜。

考虑  $n$  最后连续的 1 的数量  $d$  分类讨论（以下都是所有位不全为 1 的情况）：

- 若  $d$  为奇数，且前面存在一个偶数位  $b$  为 1，那么令  $x=n-2^b+1$   $f(n)+f(x)+f(y)=2f(n)-1-d+1+b$  为一个奇数，因此先手胜。
- 若  $d$  为偶数，且前面存在一个奇数位  $b$  为 1，同理先手胜。

若全部位都为 1，后手只需把所有数拿走就可以获胜了。

剩余两种情况，不会证了。。。

- 若  $d$  为奇数，且前面所有为 1 的位均为奇数，先手胜。
- 若  $d$  为偶数，且前面所有为 1 的位均为偶数，先手负。

## 741. Binary grid colouring

题目大意：在一个  $n \times n$  的网格上黑白染色，使得每行每列均恰好有两个格子是黑的，求在旋转和对称等价的意义下不同的方案数。

题目大意：显然需要使用 Burnside 引理，总共需要计算 5 种情况，分别是无限制、旋转  $90^\circ/270^\circ$  相同、旋转  $180^\circ$  相同、沿对角线对称、水平或竖直对称。

解决这道题的关键思想是将其看做一个图的邻接矩阵（但是行顺序有关系），由于每一列有 2 个黑格子，相当于每个点的度数都是 2，也就是说图是由若干个环组成的。确定好边集后，行之间还可以任意排列，但是需要注意二元环的两条边交换没有意义，故每个二元环需要除 2。总而言之，通过枚举 1 所在的环，可以列出  $dp$  方程：

$$\begin{aligned} dp_i &= \sum_{j=2}^i \frac{A_{i-1}^{j-1}}{2} \cdot dp_{i-j} \\ &= (i-1)! \sum_{j=2}^i \frac{dp_{i-j}}{(i-j)!} \end{aligned}$$

答案是  $n! dp_n$  可以  $\mathcal{O}(n)$  计算。

旋转  $90^\circ/270^\circ$  时，若  $n$  为奇数，由于黑格子的数量模 4 总不为 0，因此无解。若  $n$  为偶数的时候，考虑左上一半格子，它旋转 4 下后要每行每列各有 2 个黑格子，可以证明这等价于第  $i$  行加第  $i$  列的黑格子数为 2。考虑第 1 行第 1 列的放置方式，分类讨论一下可以 dp 解决。

旋转  $180^\circ$  时，考虑将第  $i$  列和第  $n+1-i$  列看作同一个点。若  $n$  为偶数时与第一种情况大体相同，区别在于可以有自环，并且第  $i$  列和第  $n+1-i$  列是两种不同的方案。若  $n$  为奇数时较复杂。首先不妨将中间行和中间列的黑点都放在两侧。第一行有两种情况，填  $1/n$  或填其它。填  $1/n$  时，归约到了  $n-3$  的情况。否则不妨设填了 2，那么相当于 1 和 2 的度只能是 1，那么可以枚举一下 1-2 的这一条链中间的点，然后也能归约到偶数的情况。

沿对角线对称时与旋转  $90^\circ/270^\circ$  类似，而沿水平/垂直对称最为简单。

时间复杂度  $\mathcal{O}(n)$

From:  
<https://wiki.cvbbacm.com/> - **CVBB ACM Team**

Permanent link:  
[https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:intrepidword:zhongzihao:project\\_euler&rev=1613054870](https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:intrepidword:zhongzihao:project_euler&rev=1613054870) 

Last update: **2021/02/11 22:47**