

第三届陈省身杯全国高中数学奥林匹克解答

1. 由熟知的性质, 知 O_2 为 $\odot O$ 的弧 \widehat{BC} 的中点, 且 A, I, O_2 三点共线.

如图1, 设 AD 与 $\odot O$ 的第二个交点为 O'_2 .

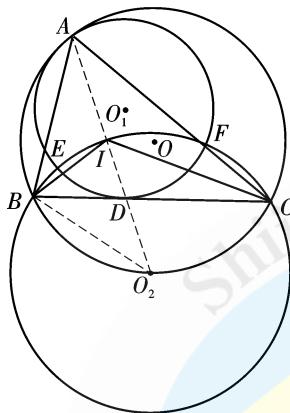


图1

因为 A 是 $\odot O_1$ 与 $\odot O$ 的位似中心, 所以, BC 与过 O'_2 且与 $\odot O$ 相切的直线平行.

于是, 点 O'_2 与 O_2 重合.

联结 O_2B .

$$\begin{aligned} \angle O_2BD &= \angle O_2BC \\ &= \angle CAO_2 = \angle O_2AB, \end{aligned}$$

$$\text{则 } \triangle O_2BD \sim \triangle O_2AB \Rightarrow \frac{O_2B}{O_2A} = \frac{O_2D}{O_2B}.$$

又 $O_2E^2 = O_2B^2 = O_2D \cdot O_2A$, 知 O_2E 与 $\odot O_1$ 切于点 E .

因此, $\angle O_2EO_1 = 90^\circ$.

类似地, $\angle O_2FO_1 = 90^\circ$.

所以, O_1, E, O_2, F 四点共圆.

2. 由于原不等式左边任意两个括号的和为正, 故三个括号中至多一个非正.

因此, 不妨假设三个括号均为正.

$$\text{令 } k = abc, a^3 = \frac{kx}{y}, b^3 = \frac{ky}{z}, c^3 = \frac{kz}{x}.$$

则原式左边

$$= \frac{(k^2x+z-ky)(k^2y+x-kz)(k^2z+y-kx)}{k^3xyz}.$$

$$\begin{aligned} \text{令 } k^2x+z-ky &= u, k^2y+x-kz = v, \\ k^2z+y-kx &= w. \end{aligned}$$

$$\text{则 } x = \frac{ku+v}{k^3+1}, y = \frac{kv+w}{k^3+1}, z = \frac{kw+u}{k^3+1}.$$

故原式左边

$$= \frac{uvw(1+k^3)^3}{k^3(ku+v)(kv+w)(kw+u)}.$$

注意到,

$$\begin{aligned} (ku+v)(kv+w)(kw+u) &= (1+k^3)uvw + (v^2w + w^2u + u^2v)k^2 + \\ &\quad (w^2v + v^2u + u^2w)k \\ &\geq (1+k^3)uvw + 3uvwk^2 + 3uvwk \\ &= uvw(k+1)^3. \end{aligned}$$

则原式左边

$$\leq \frac{(1+k^3)^3}{k^3(k+1)^3} = \left(k + \frac{1}{k} - 1\right)^3.$$

3. 由(2)知对任意 $i, j (0 \leq i < j \leq 2012)$ 及 $m = 3^\alpha \times 11^\beta \times 61^\gamma (\alpha, \beta, \gamma \in \{0, 1\})$, 有

$$a_i \equiv a_j \pmod{m} \Leftrightarrow i \equiv j \pmod{m}. \quad ①$$

令

$$A_i = \{x \in \mathbb{N} | 0 \leq x \leq 2012, x \equiv i \pmod{3}\} (i=0,1,2),$$

$$A_{ij} = \{x \in A_i | x \equiv j \pmod{11}\} (j=0,1,\dots,10),$$

$$A_{ijk} = \{x \in A_{ij} | x \equiv k \pmod{61}\} (k=0,1,\dots,60).$$

由式①知对 $i = 0, 1, 2$ 所有 $a_n (n \in A_i)$ 模 3 同余(该余数记为 i'), 有一一映射

$$f_1: A_i \rightarrow A_{i'}.$$

类似地, 有一一映射

$$f_2: A_{ij} \rightarrow A_{i'j'}, f_3: A_{ijk} \rightarrow A_{i'j'k'}.$$

故有 $(3!) (11!) (61!)$ 种排列满足条件.

下面构造一种方法得到所有的排列.

设双射 $f: (i, j, k) \rightarrow (i', j', k')$, 其中,

$$0 \leq i, i' \leq 2, 0 \leq j, j' \leq 10, 0 \leq k, k' \leq 60.$$

若 n 满足

$$\begin{cases} n \equiv i \pmod{3}, \\ n \equiv j \pmod{11}, \\ n \equiv k \pmod{61}, \end{cases}$$

则取 a_n 为满足

$$\begin{cases} a_n \equiv i' \pmod{3}, \\ a_n \equiv j' \pmod{11}, \\ a_n \equiv k' \pmod{61} \end{cases}$$

的数.

由中国剩余定理知其解唯一.

显然, $(a_0, a_1, \dots, a_{2012})$ 满足条件(1)、(2).

故 $N = (3!)(11!)(61!)$.

于是, $p = 67$.

4. 一方面, $\{1, 2, \dots, n+2\}$ 的好子集可以分成两类: 包含 1 的和不包含 1 的.

因为 $\{1, 2, \dots, n+2\}$ 的不包含 1 的好子集中每个元素均减去 1, 即为 $\{1, 2, \dots, n+1\}$ 的好子集, $\{1, 2, \dots, n+1\}$ 的好子集中每个元素均加上 1, 即为 $\{1, 2, \dots, n+2\}$ 的不包含 1 的好子集, 所以, $\{1, 2, \dots, n+2\}$ 的不包含 1 的好子集与 $\{1, 2, \dots, n+1\}$ 的好子集一一对应, 其个数为 $A(n+1)$.

因此, $\{1, 2, \dots, n+2\}$ 的包含 1 的好子集个数恰为 $A(n+2) - A(n+1)$.

另一方面, $\{1, 2, \dots, n+1\}$ 的好子集可以分成两类: 包含 1 的和不包含 1 的.

因为 $\{1, 2, \dots, n+1\}$ 的不包含 1 的好子集中每个元素均减去 1, 即为 $\{1, 2, \dots, n\}$ 的好子集, $\{1, 2, \dots, n\}$ 的好子集中每个元素均加上 1, 即为 $\{1, 2, \dots, n+1\}$ 的不包含 1 的好子集, 所以, $\{1, 2, \dots, n+1\}$ 的不包含 1 的好子集与 $\{1, 2, \dots, n\}$ 的好子集一一对应, 其个数为 $A(n)$.

因此, $\{1, 2, \dots, n+1\}$ 的包含 1 的好子集个数恰为 $A(n+1) - A(n)$.

故 $\{1, 2, \dots, n+2\}$ 的包含 1 且不包含 $n+2$ 的好子集个数恰为 $A(n+1) - A(n)$.

综上, $\{1, 2, \dots, n+2\}$ 的包含 1 且包含 $n+2$ 的好子集个数恰为

$$\begin{aligned} & A(n+2) - A(n+1) - [A(n+1) - A(n)] \\ &= A(n+2) - 2A(n+1) + A(n). \end{aligned}$$

原命题等价于 $\{1, 2, \dots, 100\}$ 至少有六个包含 1 且包含 100 的好子集.

下面给出 $\{1, 2, \dots, 100\}$ 包含 1 且包含 100 的六个好子集:

$$\begin{aligned} & \{1, 2, \dots, 99, 100\}, \{1, 4, \dots, 97, 100\}, \\ & \{1, 10, \dots, 91, 100\}, \{1, 12, \dots, 89, 100\}, \\ & \{1, 34, 67, 100\}, \{1, 100\}. \end{aligned}$$

5. 设 $\odot O, \odot O'$ 的半径分别为 r, r' , 且不妨设 $r < r'$, l 的选取如图 2 所示.

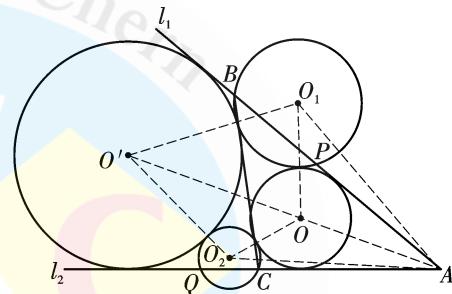


图 2

设直线 l_1, l_2 交于点 A , $\odot O_1, \odot O_2$ 的半径分别为 R_1, R_2 .

则 A, O, O' 三点共线, 且

$$OO_1 = r + R_1, O'O_1 = r' + R_1,$$

$$OO_2 = r + R_2, O'O_2 = r' + R_2.$$

在 $\triangle OO' O_1$ 中, 由斯特瓦尔特定理得

$$\begin{aligned} AO_1^2 &= \frac{O'A \cdot OO_1^2 - AO \cdot O'O_1^2}{O'O} + O'A \cdot AO \\ &= \frac{O'A(r+R_1)^2 - AO(r'+R_1)^2}{O'O} + O'A \cdot AO. \end{aligned}$$

类似地,

$$AO_2^2 = \frac{O'A(r+R_2)^2 - AO(r'+R_2)^2}{O'O} + O'A \cdot AO.$$

故 $AO_1^2 - AO_2^2$

$$= \frac{O'A(R_1^2 - R_2^2 + 2r(R_1 - R_2)) - AO(R_1^2 - R_2^2 + 2r'(R_1 - R_2))}{O'O}$$

$$= \frac{O'O(R_1^2 - R_2^2) + 2(R_1 - R_2)(O'A \cdot r - AO \cdot r')}{O'O}.$$

由 $\sin \frac{A}{2} = \frac{r}{AO} = \frac{r'}{O'A}$
 $\Rightarrow O'A \cdot r - AO \cdot r' = 0$
 $\Rightarrow AO_1^2 - AO_2^2 = R_1^2 - R_2^2$
 $\Rightarrow AO_1^2 - R_1^2 = AO_2^2 - R_2^2$.
 又 $AO_1^2 - R_1^2 = AP \cdot AB$,
 $AO_2^2 - R_2^2 = AQ \cdot AC$,
 从而, $AP \cdot AB = AQ \cdot AC$.

因此, B, P, C, Q 四点共圆.

6. 令 $a = \frac{9x^2}{x^2 + y^2 + z^2}, b = \frac{9y^2}{x^2 + y^2 + z^2},$
 $c = \frac{9z^2}{x^2 + y^2 + z^2}, x + y + z = 1$.

则原不等式变为

$$x^2 + y^2 + z^2 \geq 9(x^2y^2 + y^2z^2 + z^2x^2).$$

因为 $a \geq 1$, 所以,

$$\begin{aligned} 9x^2 &= a(x^2 + y^2 + z^2) \geq x^2 + y^2 + z^2 \\ &\geq \frac{(x+y+z)^2}{3} = \frac{1}{3}. \end{aligned}$$

从而, $x \geq \frac{1}{3\sqrt{3}}$.

类似地, $y \geq \frac{1}{3\sqrt{3}}, z \geq \frac{1}{3\sqrt{3}}$.

不妨设 $x \geq y \geq z$. 则

$$\frac{1}{3\sqrt{3}} \leq z \leq \frac{1}{3},$$

$$\frac{1}{3} \leq \frac{x+y}{2} = \frac{1-z}{2} \leq \frac{3\sqrt{3}-1}{6\sqrt{3}}.$$

令 $f(x, y, z)$

$$= x^2 + y^2 + z^2 - 9(x^2y^2 + y^2z^2 + z^2x^2).$$

则 $f(x, y, z) - f\left(\frac{x+y}{2}, \frac{x+y}{2}, z\right)$
 $= \frac{(x-y)^2}{2} \left(1 - 9z^2 + \frac{9}{8}(x+y)^2 + \frac{9}{2}xy\right) \geq 0$

故只需证明在 $t \in \left(\frac{1}{3}, \frac{3\sqrt{3}-1}{6\sqrt{3}}\right)$ 时,

$$f(t, t, 1-2t) \geq 0.$$

$$\text{而 } f(t, t, 1-2t)$$

$$\begin{aligned} &= 2t^2 + (1-2t)^2 - 9(t^4 + 2t^2(1-2t)^2) \\ &= (3t-1)^2(1+2t-9t^2) \geq 0 \\ &\Leftrightarrow \frac{1-\sqrt{10}}{9} < t < \frac{1+\sqrt{10}}{9}. \end{aligned}$$

故只要验证 $\frac{3\sqrt{3}-1}{6\sqrt{3}} < \frac{1+\sqrt{10}}{9}$. 显然.

7. 显然, $x_2 = 7$, 且对任意正整数 n, x_n 为正整数.

由高斯函数的性质得

$$\begin{aligned} 4x_n + \sqrt{11}x_n &> x_{n+1} = 4x_n + [\sqrt{11}x_n] \\ &> 4x_n + \sqrt{11}x_n - 1. \end{aligned}$$

上式两边同乘以 $4 - \sqrt{11}$ 得

$$\begin{aligned} 5x_n &> (4 - \sqrt{11})x_{n+1} > 5x_n - (4 - \sqrt{11}) \\ &\Rightarrow 4x_{n+1} - 5x_n < \sqrt{11}x_{n+1} \\ &< 4x_{n+1} - 5x_n + (4 - \sqrt{11}) \\ &\Rightarrow [\sqrt{11}x_{n+1}] = 4x_{n+1} - 5x_n \\ &\Rightarrow x_{n+2} = 4x_{n+1} + [\sqrt{11}x_{n+1}] \\ &= 4x_{n+1} + (4x_{n+1} - 5x_n) \\ &= 8x_{n+1} - 5x_n. \end{aligned}$$

显然, $x_{n+2} \equiv x_n \pmod{2}$,

$x_{n+2} \equiv 3x_{n+1} \pmod{5}$.

由 $x_1 = 1, x_2 = 7$, 可利用第二数学归纳法容易证明: 对任意正整数 n 有

$$x_n \equiv 1 \pmod{2}.$$

由 $x_2 = 7$, 可利用第一数学归纳法容易证明: 对任意大于或等于 2 的正整数 n 有

$$x_n \equiv 2 \times 3^{n-2} \pmod{5}.$$

因为 $x_{2012} \equiv 1 \pmod{2}$,

$$x_{2012} \equiv 2 \times 3^{2010} \equiv 2 \times 3^2 \equiv 3 \pmod{5},$$

所以, x_{2012} 的个位数字为 3.

8. 显然, L 为 $i, \sqrt{3}i$ ($i = 1, 2, \dots, n$) 中 n 个取正号、 n 个取负号的数之和.

为使 L 取最大值, 则上述 $2n$ 个数中较大的 n 个数取正号, 较小的 n 个数取负号.

设 $\sqrt{3}i$ ($i = 1, 2, \dots, a$) 及 j ($j = 1, 2, \dots, b$) 取负号, 其余取正号. 则

$$\begin{cases} a+b=n, \\ \sqrt{3}(a+1) > b, \\ b+1 > \sqrt{3}a \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} a = \left\lceil \frac{n+1}{\sqrt{3}+1} \right\rceil, \\ b = n-a. \end{cases}$$

$$\text{故 } L_{\max} = \sqrt{3} \left(\frac{n(n+1)}{2} - a(a+1) \right) + \left(\frac{n(n+1)}{2} - b(b+1) \right).$$

下面求满足 L_{\max} 时的 $(x_1, x_2, \dots, x_n) = A$ 的个数.

$$\text{令 } I_1 = \{1, 2, \dots, a\},$$

$$I_2 = \{a+1, a+2, \dots, b\},$$

$$I_3 = \{b+1, b+2, \dots, n\}.$$

由取正负号的情形知有下列性质.

(1) $I_j (j=1, 3)$ 中数在 A 中两两不相邻.

否则, 设 $x_i, x_{i+1} \in I_j$. 则由 $|x_i - \sqrt{3}x_{i+1}|$, 知 $x_i, \sqrt{3}x_{i+1}$ 异号, 矛盾.

(2) I_3 中数在 A 中的后一个数不属于 I_2 .

否则, 设 $x_i \in I_3, x_{i+1} \in I_2$, 则由 $|x_i - \sqrt{3}x_{i+1}|$, 知 $x_i, \sqrt{3}x_{i+1}$ 异号, 矛盾.

(3) I_3 中数在 A 中的后一个数属于 I_1 .

(4) I_2 中数在 A 中可以相邻.

由(1)~(4)知, 将 A 中各数依次排在一个圆周上, I_3 与 I_1 中各取一数彼此相邻, 共

有 a 组, 将圆周分成 a 段, I_2 中数随意放入其中, 所得到的任一排列满足条件.

所以, 满足 L_{\max} 时的排列 (x_1, x_2, \dots, x_n) 的个数为 $n((n-a-1)!) (a!)$.

最后用调整法求 L_{\min} .

将 $\sqrt{3}i (i=1, 2, \dots, n)$ 取正号, $j (j=1, 2, \dots, n)$ 取负号.

若某个 $\sqrt{3}i_0$ 变成负号, 则某个 $j_0 (j_0 > \sqrt{3}i_0)$ 需变成正号, 这是由于

$$|j_0 - \sqrt{3}i_0| = j_0 - \sqrt{3}i_0.$$

从而, 这 $2n$ 个数之和变大.

又 $|j - \sqrt{3}| = j - \sqrt{3} (j \neq 1)$, 故 $\sqrt{3}$ 必取负号.

为使 L 最小, 则 2 取正号, 其余符号不变.

$$\text{故 } L_{\min} = \sqrt{3} \left(\frac{n(n+1)}{2} - 2 \times 1 \right) -$$

$$\left(\frac{n(n+1)}{2} - 2 \times 2 \right)$$

$$= (\sqrt{3} - 1) \frac{n(n+1)}{2} + 4 - 2\sqrt{3}.$$

当 $(x_1, x_2, \dots, x_n) = (n, n-1, \dots, 1)$ 时, 取最小值.