

第五届陈省身杯全国高中数学奥林匹克解答

1. 联结 AO, AH .

因为 A, B_1, H, C_1 四点共圆, 且 $OH \parallel B_1C_1$,

所以,

$$\begin{aligned}\angle OHC_1 &= \angle HC_1B_1 = \angle HAB_1 \\ &= 90^\circ - \angle ACB.\end{aligned}$$

又因为 B, C, B_1, C_1 四点共圆, 所以,

$$\angle AHC_1 = \angle AB_1C_1 = \angle ABC.$$

$$\begin{aligned}\text{故 } \angle AHO &= \angle OHC_1 + \angle AHC_1 \\ &= 90^\circ - \angle ACB + \angle ABC.\end{aligned}$$

由 $\angle OAB = \angle CAH = 90^\circ - \angle ACB$, 知

$$\begin{aligned}\angle OAH &= \angle BAC - \angle OAB - \angle CAH \\ &= \angle BAC - 2(90^\circ - \angle ACB) \\ &= \angle ACB - \angle ABC.\end{aligned}$$

$$\text{则 } \angle AHO + \angle OAH = 90^\circ.$$

从而, $\angle AOH = 90^\circ$.

设 $\triangle ABC$ 的外接圆半径为 R . 则

$$AH = 2R\cos A.$$

由 $AO = AH\cos \angle OAH$, 知

$$R = 2R\cos A \cdot \cos(C - B)$$

$$\Rightarrow 2\cos A \cdot \cos(C - B) = 1$$

$$\Rightarrow \cos(A + C - B) + \cos(A - C + B) = 1$$

$$\Rightarrow \cos 2B + \cos 2C + 1 = 0.$$

$$\begin{aligned}2. \text{ 令 } f_n &= \frac{x_1x_2}{x_3} + \frac{x_2x_3}{x_4} + \cdots + \frac{x_{n-2}x_{n-1}}{x_n} + \\ &\quad \frac{x_{n-1}x_n}{x_1} + \frac{x_nx_1}{x_2} - x_1 - x_2 - \cdots - x_n.\end{aligned}$$

下面用数学归纳法证明 $f_n \geq 0$.

当 $n = 3$ 时,

$$\begin{aligned}f_3 &= \frac{x_1x_2}{x_3} + \frac{x_2x_3}{x_1} + \frac{x_3x_1}{x_2} - x_1 - x_2 - x_3 \\ &= \left(\frac{x_1x_2}{2x_3} + \frac{x_2x_3}{2x_1}\right) + \left(\frac{x_1x_2}{2x_3} + \frac{x_3x_1}{2x_2}\right) + \left(\frac{x_3x_1}{2x_2} + \frac{x_2x_3}{2x_1}\right) - \\ &\quad x_1 - x_2 - x_3\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}&= \frac{x_2}{2} \left(\frac{x_1}{x_3} + \frac{x_3}{x_1} - 2\right) + \frac{x_1}{2} \left(\frac{x_2}{x_3} + \frac{x_3}{x_2} - 2\right) + \\ &\quad \frac{x_3}{2} \left(\frac{x_1}{x_2} + \frac{x_2}{x_1} - 2\right) \\ &\geq 0,\end{aligned}$$

当且仅当 $x_1 = x_2 = x_3$ 时, 等号成立.

假设 $n = k$ 时成立, 即

$$f_k = \frac{x_1x_2}{x_3} + \frac{x_2x_3}{x_4} + \cdots + \frac{x_kx_1}{x_2} - x_1 - x_2 - \cdots - x_k \geq 0.$$

当 $n = k + 1$ 时,

$$\begin{aligned}f_{k+1} &= \frac{x_1x_2}{x_3} + \frac{x_2x_3}{x_4} + \cdots + \frac{x_{k+1}x_1}{x_2} - \\ &\quad x_1 - x_2 - \cdots - x_{k+1} \\ &= f_k + \frac{x_{k-1}x_k}{x_{k+1}} + \frac{x_kx_{k+1}}{x_1} + \frac{x_{k+1}x_1}{x_2} - \\ &\quad \frac{x_{k-1}x_k}{x_1} - \frac{x_kx_1}{x_2} - x_{k+1} \\ &= f_k + x_{k-1}x_k \left(\frac{1}{x_{k+1}} - \frac{1}{x_1}\right) + x_{k+1} \left(\frac{x_k}{x_1} - 1\right) + \\ &\quad \frac{x_1}{x_2} (x_{k+1} - x_k) \\ &\geq f_k + x_k^2 \left(\frac{1}{x_{k+1}} - \frac{1}{x_1}\right) + x_{k+1} \left(\frac{x_k}{x_1} - 1\right) + \\ &\quad \frac{x_1}{x_k} (x_{k+1} - x_k)\end{aligned}$$

$$= f_k + (x_{k+1} - x_k) \left(\frac{x_1}{x_k} + \frac{x_k}{x_1} - \frac{x_k + x_{k+1}}{x_{k+1}}\right)$$

$$\geq 0,$$

当且仅当 $x_{k+1} - x_k = 0$ 或 $\frac{x_1}{x_k} + \frac{x_k}{x_1} - \frac{x_k + x_{k+1}}{x_{k+1}} = 0$, 且 $f_k = 0$ 时, 等号成立, 即 $x_1 = x_2 = \cdots = x_n$.

3. 先证明一个引理.

引理 记 $f(n)$ 为闭区间 $[2, n+1]$ 上的素数个数. 则对任意的 $0 \leq k \leq f(n)$, 存在连

续 n 个正整数, 其中恰有 k 个素数.

证明 记 $F(n, l)$ 为闭区间 $[l, n+l-1]$ 上的素数个数.

当 $l, n+l$ 均为素数或均不为素数时,

$$F(n, l+1) = F(n, l);$$

当 l 为素数且 $n+l$ 不为素数时,

$$F(n, l+1) = F(n, l) - 1;$$

当 l 不为素数且 $n+l$ 为素数时,

$$F(n, l+1) = F(n, l) + 1.$$

故 $F(n, l)$ 关于正整数 l 在 \mathbf{N} 内连续变化.

显然, $F(n, 2) = f(n)$,

$$F(n, (n+1)!+2) = 0.$$

因此, 对任意的 $0 \leq k \leq f(n)$, 存在 $j \in \mathbf{Z}_+$, 使得 $F(n, j) = k$.

引理得证.

注意到, $2014 = 2 \times 19 \times 53$, $f(2014) > 100$.

于是, 存在 $a, b, c \in \mathbf{Z}_+$, 使得

$$F(2014, a) = 2,$$

此时, $(a - \frac{1}{2}, a + 2013 \frac{1}{2})$ 的内部恰有 2 个素数,

$$F(2014, b) = 19,$$

此时, $(b - \frac{1}{2}, b + 2013 \frac{1}{2})$ 的内部恰有 19 个素数,

$$F(2014, c) = 53,$$

此时, $(c - \frac{1}{2}, c + 2013 \frac{1}{2})$ 的内部恰有 53 个素数.

因此, 边长为 2014 的立方体

$$\left[a - \frac{1}{2}, a + 2013 \frac{1}{2} \right] \times$$

$$\left[b - \frac{1}{2}, b + 2013 \frac{1}{2} \right] \times$$

$$\left[c - \frac{1}{2}, c + 2013 \frac{1}{2} \right]$$

的内部恰有 $2 \times 19 \times 53 = 2014$ 个素点.

4. 将 n 个点记为 A_1, A_2, \dots, A_n . 设激光行进的路径为 a_1, a_2, \dots , 其中, $a_i \in \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$.

考虑相邻两点所组成的集合

$$\{(a_i, a_{i+1}) \mid i = 1, 2, \dots\},$$

其为无限集, 但其取值至多有 $n(n-1)$ 个.

$$\text{故必有 } (a_i, a_{i+1}) = (a_j, a_{j+1}) (i < j).$$

$$\text{因此, } a_{i+2} = a_{j+2}.$$

依此类推, 则路径从 a_i 开始循环, 且由激光行进方式, 知 $(a_i, a_{i+1}) = (a_j, a_{j+1})$ 可导出 $a_{i-1} = a_{j-1}$. 依此类推, 知该路径从 a_1 开始循环, 即激光行进的路径组成有向回路.

线段 $A_i A_i$ ($i = 2, 3, \dots, n$) 与半径充分小的 $\odot A_1$ 的交点 (逆时针) 依次记为 $A_{11}, A_{12}, \dots, A_{1(n-1)}$.

类似定义 A_{ij} ($i = 1, 2, \dots, n$; $j = 1, 2, \dots, n-1$).

记 $\angle A_{ij} A_i A_{i(j+1)} = \alpha_{ij}$, 其中, $i = 1, 2, \dots, n$; $j = 1, 2, \dots, n-1$, $A_{in} = A_{i1}$.

$$\text{则 } \sum_{j=1}^{n-1} \alpha_{ij} = 2\pi.$$

若激光从点 A_{ij} 到 A_i , 则下一步必在 A_i 逆时针旋转 α_{ij} 角度, 从点 A_i 到 $A_{i(j+1)}$, 此步骤可逆 (即若激光从点 A_i 到 $A_{i(j+1)}$, 则上一步必从点 A_{ij} 到 A_i). 故每条路径可由其中一步 (a_i, a_{i+1}) 推导得到.

从而, 不同的环路所包含的 $\angle A_{ij} A_i A_{i(j+1)}$ 不会相同, 即每个 α_{ij} 至多在一个路径中出现. 故不同的有向环路有有限个, 记为 P_t ($t = 1, 2, \dots, \mu$).

对任意一条环路 P_t , 激光行进一周后, 其仍为原方向.

$$\text{故 } \sum_{a_{ij} \in P_t} \alpha_{ij} = k_t \pi (k_t \in \mathbf{Z}_+, t = 1, 2, \dots, \mu).$$

$$\text{从而, } \sum_{t=1}^{\mu} k_t \pi \leq \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^{n-1} \alpha_{ij} = 2n\pi.$$

$$\text{故 } \mu \leq 2n.$$

5. 设 EF 与 BC 交于点 H .

对直线 GCQ 和 $\triangle HED$, 应用梅涅劳斯定

理得

$$\frac{HG}{GE} \cdot \frac{EQ}{QD} \cdot \frac{DC}{CH} = 1. \quad ①$$

对直线 PBF 和 $\triangle HED$, 应用梅涅劳斯定理得

$$\frac{HF}{FE} \cdot \frac{EP}{PD} \cdot \frac{DB}{BH} = 1. \quad ②$$

① × ② 得

$$\frac{HG}{GE} \cdot \frac{EQ}{QD} \cdot \frac{DC}{CH} \cdot \frac{HF}{FE} \cdot \frac{EP}{PD} \cdot \frac{DB}{BH} = 1. \quad ③$$

由相交弦定理和切割线定理得

$$HB \cdot HC = HF \cdot HG,$$

$$EG \cdot EF = EA^2,$$

$$DB \cdot DC = DA^2.$$

$$\text{代入式③得 } \frac{DA^2}{EA^2} \cdot \frac{EQ}{QD} \cdot \frac{EP}{PD} = 1.$$

$$\begin{aligned} \text{故 } AD^2(AQ + AE)(AP - AE) \\ = AE^2(AQ - AD)(AP + AD). \end{aligned}$$

整理得

$$\begin{aligned} (AD + AE)[AP \cdot AQ(AD - AE) + \\ AD \cdot AE(AP - AQ)] = 0 \\ \Rightarrow AP \cdot AQ(AD - AE) = AD \cdot AE(AQ - AP). \end{aligned}$$

因此, $AD = AE$ 的充分必要条件为 $AP = AQ$.

【注】本题的背景是广义蝴蝶定理: 当 $\odot O$ 的弦退化为一点 A 时, 弦所在的直线就是过点 A 的切线 l . 若 D, E 为 l 上的两个点, 且 $AD = AE$, 过 D, E 分别作 $\odot O$ 的割线 DCB, EGF , 直线 FB, GC 与 l 分别交于点 P, Q , 则 $AP = AQ$. 反之亦然.

6. 不等式左边

$$\begin{aligned} &= (x + y + z)(x^2 + y^2 + z^2 - xy - yz - xz) \\ &= \frac{(x + y + z)((x - z)^2 + (y - z)^2 + (z - x)^2)}{2}. \end{aligned}$$

不妨设 $x \geq y \geq z \geq 0$.

若 $x = y$ 或 $y = z$, 对于任意实数 c , 不等式均成立.

若 $x > y > z \geq 0$, 固定 $x - y, y - z$, 则 $z - x$ 固定.

要使得 c 最大, 应使左边最小, 即 $x + y + z$ 最小.

因为 $x + y + z = (x - y) + 2(y - z) + 3z$, 所以, 当 $z = 0$ 时, 左边最小.

下面讨论 $x > y > z = 0$ 的情形.

原式变为 $x^3 + y^3 \geq cxy(x - y)$.

令 $t = \frac{x}{y}$ ($t > 1$). 则 $t^3 + 1 \geq ct(t - 1)$.

故 $c_{\max} = f(t)_{\min}$, 其中, $f(t) = \frac{t^3 + 1}{t(t - 1)}$.

设 $f(t)$ 在 t_0 处取得最小值. 则

$$f'(t_0) = \frac{t_0^4 - 2t_0^3 - 2t_0 + 1}{t_0^2(t_0 - 1)^2} = 0.$$

$$\text{故 } \left(t_0 + \frac{1}{t_0}\right)^2 - 2\left(t_0 + \frac{1}{t_0}\right) - 2 = 0.$$

$$\text{解得 } t_0 = \frac{1 + \sqrt{3} + \sqrt{2\sqrt{3}}}{2}.$$

$$\text{从而, } c_{\max} = f(t_0) = \left(\frac{\sqrt{6} + 3\sqrt{2}}{2}\right)^{\frac{1}{4}} \sqrt{3}.$$

7. 记 n 被 k ($1 \leq k \leq n$) 除所得的余数为 $r_k(n)$.

于是, $r_k(n) = n - k\left[\frac{n}{k}\right]$, 其中, $[x]$ 表示

不超过实数 x 的最大整数.

$$\text{则 } r(m) = \sum_{k=1}^m r_k(m)$$

$$= \sum_{k=1}^m \left(m - k\left[\frac{m}{k}\right]\right) = m^2 - \sum_{k=1}^m k\left[\frac{m}{k}\right].$$

$$\text{故 } r(m) = r(m-1)$$

$$\Leftrightarrow \sum_{k=1}^m k\left[\frac{m}{k}\right] - \sum_{k=1}^{m-1} k\left[\frac{m-1}{k}\right] = 2m - 1$$

$$\Leftrightarrow m + \sum_{k=1}^{m-1} k\left(\left[\frac{m}{k}\right] - \left[\frac{m-1}{k}\right]\right) = 2m - 1$$

$$\Leftrightarrow m + \sum_{\substack{k \mid m \\ 1 \leq k \leq m-1}} k = 2m - 1$$

$$\Leftrightarrow \sum_{\substack{k \mid m \\ 1 \leq k \leq m}} k = 2m - 1. \quad ①$$

式①左边就是 m 的所有正约数之和 $\sigma(m)$.

设 $m = \prod_{i=1}^t p_i^{\alpha_i}$ (素数 $p_1 < p_2 < \dots < p_t, \alpha_i \in \mathbf{Z}_+$).

$$\text{故 } \sigma(m) = \prod_{i=1}^t (1 + p_i + \dots + p_i^{\alpha_i}) \\ = 2m - 1. \quad (2)$$

若 m 的奇素因子 p_i 的指数 α_i 为奇数, 则 $1 + p_i + \dots + p_i^{\alpha_i}$ 为偶数, 与式(2)矛盾.

因此, m 中奇素因子的指数必为偶数, 即 $m = 2^s a^2$ ($s \in \mathbf{N}, a$ 为正奇数).

显然, $m = 2^s$ ($s \in \mathbf{N}$) 满足式①.

下设 $a > 1$, 由 $1 < m \leq 2014$, 得

$$m \in \{p^{2\alpha}, 2^\alpha p^{2\beta} \mid p \text{ 为奇素数}\} \cup B,$$

其中, $B = \{3^2 \times 5^2, 3^2 \times 7^2, 3^2 \times 11^2, 3^2 \times 13^2,$

$$5^2 \times 7^2, 2 \times 3^2 \times 5^2, 2^2 \times 3^2 \times 5^2,$$

$$2 \times 3^2 \times 7^2, 2^2 \times 3^2 \times 7^2\}.$$

若 $m = p^{2\alpha}$, 则

$$\text{式(2)} \Leftrightarrow \frac{p^{2\alpha+1}-1}{p-1} = 2p^{2\alpha}-1$$

$$\Leftrightarrow p^{2\alpha+1}-2p^{2\alpha}-p+2=0$$

$$\Leftrightarrow (p-2)(p^{2\alpha}-1)=0$$

$$\Leftrightarrow p=2 \text{ 或 } 1,$$

矛盾.

若 $m = 2^\alpha p^{2\beta}$, 则

$$\text{式(2)} \Leftrightarrow (2^{\alpha+1}-1) \frac{p^{2\beta+1}-1}{p-1} = 2^{\alpha+1} p^{2\beta} - 1$$

$$\Leftrightarrow p^{2\beta+1}-2^{\alpha+1}p^{2\beta}+2^{\alpha+1}-p=0$$

$$\Leftrightarrow (p-2^{\alpha+1})(p^{2\beta}-1)=0$$

$$\Leftrightarrow p=2^{\alpha+1} \text{ 或 } 1,$$

矛盾.

若 $m \in B$, 经检验, 均不满足式②.

综上, 所求 $m = 2^s$ ($s \in \mathbf{Z}_+, s \leq 10$).

8. 记初始状态恰有 i ($i=1, 2, \dots, n$) 个球的盒子编号为 i , 且某步操作后该盒子中球数为 x_i .

当 $n=3l$ 时, 将 n 个盒子根据编号分成三组:

$$\{1, 4, \dots, 3l-2\}, \{2, 5, \dots, 3l-1\}, \\ \{3, 6, \dots, 3l\}.$$

显然, 每次操作恰涉及各组中一个盒子. 记三组盒子中球数总和依次为 X, Y, Z .

显然, 每次操作均使得 X, Y, Z 要么同时增加 1, 要么同时减少 1.

在初始状态 $X < Y < Z$, 操作过程中始终保持 $X < Y < Z$, 因此, 对任意的正整数 k , 均不可能经过有限次操作, 使得 $n=3l$ 个盒子中均恰有 k 个球, 即满足题意的正整数 k 不存在.

在初始状态 n 个盒子中球数总和为

$$1 + 2 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2},$$

每次操作球数总和要么增加 3, 要么减少 3, 在模 3 的意义下球数总和不变.

当 $n=3l+1$ 时, 符合题意的正整数 k 必满足

$$\frac{(3l+1)(3l+2)}{2} \equiv (3l+1)k \pmod{3}$$

$$\Leftrightarrow k \equiv 1 \pmod{3}.$$

当 $n=3l+2$ 时, 符合题意的正整数 k 必满足

$$\frac{(3l+2)(3l+3)}{2} \equiv (3l+2)k \pmod{3}$$

$$\Leftrightarrow k \equiv 0 \pmod{3}.$$

下面证明:

(i) 当 $k \equiv 1 \pmod{3}$ 时, 可经过有限次操作, 使得 $n=3l+1$ 个盒子中均恰有 k 个球.

(ii) 当 $k \equiv 0 \pmod{3}$ 时, 可经过有限次操作, 使得 $n=3l+2$ 个盒子中均恰有 k 个球.

事实上, 从某盒子开始按逆时针方向依次 1 个盒子放入(取出)1 个球, 连续放入(取出)3n 个球相当于 n 次操作, 其结果为每个盒子均恰放入(取出)了 3 个球, 因此, 只需构造有限次操作, 使得 n 个盒子中的球数相同.

(i) 选择一个球数最多的盒子, 在其他盒子中各放入 1 个球(相当于 l 次操作), 相对而言其结果类似于从球数最多的那个盒子中

取走 1 个球,因此,可经过有限次操作,使得 $n = 3l + 1$ 个盒子中的球数相同.

(ii) 选择一个球数最少的盒子,从它开始按逆时针方向依次 1 个盒子放入 1 个球,连续放入 $3l + 3$ 个球(相当于 $l + 1$ 次操作),

其结果为那个盒子放入了 2 个球,其他盒子均恰放入 1 个球,相对而言其结果类似于从球数最少的那个盒子中放入 1 个球,因此,可经过有限次操作,使得 $n = 3l + 2$ 个盒子中的球数相同.