

第二届陈省身杯全国高中数学奥林匹克解答

1. 证法 1 如图 1, 设 AE 与 BC 、 BG 与 CA 、 AE 与 BG 分别交于点 A_1 、 B_1 、 H . 则 H 为 $\triangle ABC$ 的垂心, 点 A_1 、 B_1 分别在 $\odot O_2$ 、 $\odot O_1$ 上.

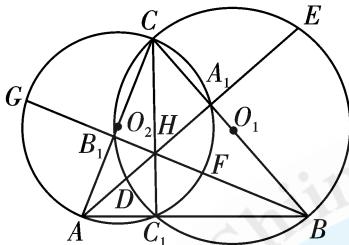


图 1

因为 BC 、 CA 分别是 DE 、 FG 的中垂线, 所以, $CD = CE$, $CF = CG$.

注意到, $\angle BEC = \angle AGC = 90^\circ$.

由射影定理得

$$CE^2 = CB \cdot CA_1, CG^2 = CA \cdot CB_1.$$

又因为 A 、 B 、 A_1 、 B_1 四点共圆, 所以,

$$CA \cdot CB_1 = CB \cdot CA_1.$$

从而, $CD = CE = CG = CF$, 即 E 、 F 、 D 、 G 四点共圆, 且圆心为 C .

证法 2 如图 1, 设 AE 与 BG 交于点 H . 则 H 为 $\triangle ABC$ 的垂心.

延长 CH 与 AB 交于点 C_1 .

由相交弦定理得

$$DH \cdot HE = CH \cdot HC_1 = FH \cdot HG.$$

因此, E 、 F 、 D 、 G 四点共圆.

因为 BC 、 CA 分别是 DE 、 FG 的中垂线, 所以, BC 与 CA 的交点 C 即为过点 E 、 F 、 D 、 G 的圆的圆心.

2. 对于正整数 n , 易知

$$n - 1, n - 2, \dots, \left[\frac{n}{2} \right] + 1$$

这 $\left[\frac{n-1}{2} \right]$ 个数不可能为 n 的正因子, 即

$$d(n) \leq n - \left[\frac{n-1}{2} \right] \leq \frac{n}{2} + 1.$$

$$\text{则 } a_{n+1} \leq \frac{\left[\frac{3}{2}a_n \right]}{2} + 1 + 2011 \leq \frac{3}{4}a_n + 2012.$$

下面用数学归纳法证明:

$$a_n \leq \max\{A, 8048\}.$$

当 $n=1$ 时, 命题显然成立.

设当 $n=k$ 时, 命题成立.

则当 $n=k+1$ 时,

$$a_{k+1} \leq \frac{3}{4} \max\{A, 8048\} + 2012$$

$$\leq \frac{3}{4} \max\{A, 8048\}.$$

所以, 对任意 $n \in \mathbb{Z}_+$ 命题均成立.

由此, $\{a_n\}$ 为有界的正整数数列.

于是, 存在 $m, k \in \mathbb{Z}_+$, 使得 $a_m = a_{m+k}$.

因此, $a_{m+1} = a_{m+k+1}, \dots, a_{m+l} = a_{m+k+l}$.

故 $\{a_n\}$ 是从 a_m 项开始周期为 k 的数列.

3. 设 $p = k^2 + r$, 其中, k, r 是整数, 且满足 $0 \leq r \leq 2k$.

因为 $\frac{\sqrt{p} - 31}{75}$ 是 $\frac{1}{x}$ 的小数部分, 所以,

$$0 \leq \frac{\sqrt{p} - 31}{75} < 1 \Rightarrow 31 \leq \sqrt{p} < 106.$$

由 p 为素数, 知 \sqrt{p} 为无理数, 且

$$\lfloor \sqrt{p} \rfloor = k.$$

于是, $x = \sqrt{p} - k$ ($0 < x < 1$).

由于 $\frac{1}{x} > 1$, 设

$$\frac{1}{x} = \frac{1}{\sqrt{p} - k} = N + \frac{\sqrt{p} - 31}{75} \quad (N \geq 1).$$

$$\text{则 } \frac{\sqrt{p} + k}{r} = N + \frac{\sqrt{p} - 31}{75}.$$

由无理部分、有理部分分别相等得

$$\frac{1}{r} = \frac{1}{75}, \frac{k}{r} = \frac{75N - 31}{75}$$

$$\Rightarrow r = 75, k = 75N - 31.$$

若 $N \geq 2$, 则 $k \geq 75 \times 2 - 31 = 119$.

于是, $[\sqrt{p}] = k \geq 119$, 与 $31 \leq \sqrt{p} < 106$

矛盾.

因此, $N = 1, k = 44$.

故 $p = 44^2 + 75 = 2011$, 且 2011 为素数.

4. 不能.

把棋子按字典序重新编号, 即 (i, j) 编号为 $(i-1)n+j$. 棋盘的格子也按字典序编号, 第 i 行第 j 列为 $(i-1)n+j$. 标准状态就是第 k 枚棋子在第 k 个格子中.

按格子的编号从小到大记录格子中棋子的编号, 空格不记录. 于是, 得到 $n^2 - 1$ 个数的一个排列.

下面分情形讨论.

(1) 当 n 为奇数时, 移动空格左右两侧的棋子, 对应的排列不变, 移动空格上下两侧的棋子, 相当于对排列做了一个 n 轮换. 由于 n 为奇数, 则 n 轮换是偶置换. 因而, 排列的奇偶性不变.

(2) 当 n 为偶数时, 移动空格左右两侧的棋子, 排列仍不变, 移动空格上下两侧的棋子, 排列的奇偶性互换, 同时, 空格所在行数的奇偶性也互换.

综上, 对标准状态下, 把编号 $(n, n-2)$ 与 $(n, n-1)$ 的两枚棋子换位, 是无法移动到标准状态的.

5. 先证明: O 为 $\triangle DEF$ 的垂心.

如图 2, 设 H 为 $\triangle DEF$ 的垂心, DH 与 EF 、 EH 与 FD 、 FH 与 DE 分别交于点 L 、 M 、 N .

$$\begin{aligned} \text{由 } \angle EHF &= 180^\circ - \angle EDF \\ &= 180^\circ - \angle EAF, \end{aligned}$$

知 A, E, H, F 四点共圆.

$$\text{于是, } \angle FAH = \angle FEH.$$

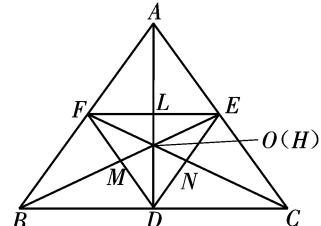


图 2

类似地, 由 B, D, H, F 四点共圆得

$$\angle FBH = \angle FDH.$$

因为 D, E, L, M 四点共圆, 所以,

$$\angle FEM = \angle FDL.$$

$$\text{于是, } \angle FAH = \angle FBH.$$

$$\text{因此, } HA = HB.$$

$$\text{类似地, } HB = HC.$$

$$\text{从而, } H \text{ 为 } \triangle ABC \text{ 的外心 } O.$$

$$\text{设 } \angle OBC = \angle OCB = \alpha,$$

$$\angle OCA = \angle OAC = \beta,$$

$$\angle OAB = \angle OBA = \gamma.$$

$$\text{则 } \alpha + \beta + \gamma = 90^\circ.$$

$$\text{因为 } BE \perp DF, \text{ 所以, } \angle BFD = 90^\circ - \gamma.$$

$$\text{由 } \angle BFC = 2\beta + \gamma, \text{ 得}$$

$$\begin{aligned} \angle DFC &= 2\beta + \gamma - (90^\circ - \gamma) \\ &= 2(\beta + \gamma) - 90^\circ = 90^\circ - 2\alpha. \end{aligned}$$

$$\text{又因为 } CF \perp DE, \text{ 所以,}$$

$$\begin{aligned} \angle DFC &= 90^\circ - \angle FDE = 90^\circ - \angle BAC \\ &= 90^\circ - (\beta + \gamma) = \alpha. \end{aligned}$$

$$\text{于是, } 90^\circ - 2\alpha = \alpha \Rightarrow \alpha = 30^\circ.$$

$$\text{类似地, } \beta = \gamma = 30^\circ.$$

$$\text{故 } \angle BAC = \angle CBA = \angle ACB = 60^\circ.$$

$$\text{因此, } \triangle ABC \text{ 为正三角形.}$$

$$6. \text{ 当 } x = y = z = 0 \text{ 时, 不等式显然成立.}$$

$$\text{当 } x, y, z \text{ 不全为 0 时, 将不等式变形为}$$

$$-\frac{3}{2} \leq \frac{3xy + yz + zx}{x^2 + y^2 + 2z^2} \leq \frac{3 + \sqrt{13}}{4}.$$

$$\text{设 } F(x, y, z) = \frac{3xy + yz + zx}{x^2 + y^2 + 2z^2}.$$

$$\text{下面求 } F(x, y, z) \text{ 的值域.}$$

$$\text{当 } z = 0 \text{ 时,}$$

$$F(x, y, z) = \frac{3xy}{x^2 + y^2} \in \left[-\frac{3}{2}, \frac{3}{2} \right],$$

原不等式成立.

当 $z \neq 0$ 时,

$$\begin{aligned} Fx^2 - (3y+z)x + (F(y^2 + 2z^2) - yz) &= 0, \\ \Delta &= (3y+z)^2 - 4F(F(y^2 + 2z^2) - yz) \\ &= 9y^2 + 6yz + z^2 - 4F^2y^2 - 8F^2z^2 + 4Fyz \\ &= (9 - 4F^2)y^2 + (6z + 4Fz)y + (z^2 - 8F^2z^2). \end{aligned}$$

当 $F = \pm \frac{3}{2}$ 时, 原不等式成立.

当 $F \neq \pm \frac{3}{2}$, 即任意 $y \in \mathbf{R}$ 时, $\Delta \geq 0$.

下面分两种情形讨论.

(1) 当 $\Delta = 0$ 时,

$$\begin{aligned} \Delta_1 &= (6z + 4Fz)^2 - 4(9 - 4F^2)(z^2 - 8F^2z^2) \geq 0. \\ \text{则 } (3 + 2F)^2 - (9 - 4F^2)(1 - 8F^2) &= -32F^4 + 80F^2 + 12F \\ &= -4F(2F+3)(4F^2 - 6F - 1) \\ &= -4^2F(2F+3)\left(F - \frac{3 - \sqrt{13}}{4}\right)\left(F - \frac{3 + \sqrt{13}}{4}\right) \\ &\geq 0. \end{aligned}$$

$$\text{故 } F \in \left(-\frac{3}{2}, \frac{3 - \sqrt{13}}{4}\right] \cup \left[0, \frac{3}{2}\right) \cup \left(\frac{3}{2}, \frac{3 + \sqrt{13}}{4}\right].$$

(2) 当 $\Delta > 0$ 时,

$$\begin{cases} 9 - 4F^2 > 0, \\ \Delta_2 = (6z + 4Fz)^2 - 4(9 - 4F^2)(z^2 - 8F^2z^2) < 0 \end{cases} \Rightarrow F \in \left(\frac{3 - \sqrt{13}}{4}, 0\right).$$

$$\text{综上, } F \in \left[-\frac{3}{2}, \frac{3 + \sqrt{13}}{4}\right].$$

当 $x = -y, z = 0$ 时, $F = -\frac{3}{2}$;

当 $x = \frac{20 + 6\sqrt{13}}{9 + \sqrt{13}}z, y = \frac{9 + \sqrt{13}}{3\sqrt{13} - 7}z$ 时,

$$F = \frac{3 + \sqrt{13}}{4}.$$

7. 用反证法.

假设命题不真, 即存在

$$1 \leq A < B < C < D < E < F < G < H < I \leq 9000,$$

其中, 任意四个数不满足题目中的不等式.

显然, $A \geq 1, B \geq A + 1 \geq 2, D \geq C + 1$.

则 $4 + C = 1 + 2 + (C + 1) \leq A + B + D$.

于是, $A + B + D > 4C$, 即

$$D \geq 4C - (A + B) + 1$$

$$= 2C + (C - A) + (C - B) + 1$$

$$\geq 2 \times 3 + 2 + 1 + 1 = 10.$$

由 $E \geq D + 1$, 得

$$4 + D = 1 + 2 + (D + 1) \leq A + B + E.$$

于是, $A + B + 4 > 4D$, 即

$$E \geq 4D - (A + B) + 1$$

$$\geq 4(4C - (A + B) + 1) - (A + B) + 1$$

$$= 16C - 5(A + B) + 5$$

$$\geq 6 \times 3 + 5 \times 2 + 5 \times 1 + 5 = 38.$$

类似地,

由 $4 + E = 1 + 2 + (E + 1) \leq A + B + F$, 得

$$F \geq 4E - (A + B) + 1$$

$$\geq 4(16C - 5(A + B) + 5) - (A + B) + 1$$

$$= 64C - 21(A + B) + 21$$

$$= 22C + 21(C - B) + 21(C - A) + 21$$

$$\geq 22 \times 3 + 21 \times 2 + 21 \times 1 + 21 = 150.$$

由 $4 + F = 1 + 2 + (F + 1) \leq A + B + G$, 得

$$G \geq 4F - (A + B) + 1$$

$$\geq 4(64C - 21(A + B) + 21) - (A + B) + 1$$

$$= 256C - 85(A + B) + 85$$

$$= 86C + 85(C - A) + 85(C - B) + 85$$

$$\geq 86 \times 3 + 85 \times 2 + 85 \times 1 + 85 = 598.$$

由 $4 + G = 1 + 2 + (G + 1) \leq A + B + H$, 得

$$H \geq 4G - (A + B) + 1$$

$$\geq 4(256C - 85(A + B) + 85) - (A + B) + 1$$

$$= 1024C - 341(A + B) + 341$$

$$= 342C + 341(C - A) + 341(C - B) + 341$$

$$\geq 342 \times 3 + 341 \times 2 + 341 \times 1 + 341$$

$$= 2390.$$

由 $4 + H = 1 + 2 + (H + 1) \leq A + B + I$, 得

$$I \geq 4H - (A + B) + 1$$

$$\begin{aligned}
&\geq 4(1024C - 341(A+B) + 341) - (A+B) + 1 \\
&= 4096C - 1365(A+B) + 1365 \\
&= 1366C + 1365(C-A) + 1365(C-B) + 1365 \\
&\geq 1366 \times 3 + 1365 \times 2 + 1365 \times 1 + 1365 \\
&= 9558.
\end{aligned}$$

矛盾.

8. 准备 n^2 ($n=8$) 张卡片, 正面卡号依次为 $1, 2, \dots, n^2$, 背面对应写有该数在密码中的位置(从左数). 当然, 操作人事先不知道背面数.

首先, 将 n^2 张卡片分成 n 组(每组 n 张), 前 n 次操作将每组卡号各输入一次, 即可知道每组卡片背面数的大小顺序(也记为卡片的大小顺序).

将每组卡片按从小到大排成一列放到桌面上, 得到 $n \times n$ 数表 (a_{ij}) , 其中, a_{ij} 为第 j 组第 i 张卡片的卡号, 其对应的背面数为 b_{ij} .

其次, 再输入两次, 分别为

$$\{a_{1j} | j = 1, 2, \dots, n\}, \{a_{nj} | j = 1, 2, \dots, n\}.$$

将这 $2n$ 张卡片称为“原卡”(前者为“原小卡”, 后者为“原大卡”). 则

$$\min_{1 \leq i \leq n} b_{1j} = \min_{1 \leq j \leq n} \min_{1 \leq i \leq n} b_{ij} = \min_{1 \leq i, j \leq n} b_{ij},$$

$$\max_{1 \leq i \leq n} b_{nj} = \max_{1 \leq j \leq n} \max_{1 \leq i \leq n} b_{ij} = \max_{1 \leq i, j \leq n} b_{ij}.$$

从而, 知道 $\{b_{ij}\}$ 中最小数、最大数所在的卡号(即密码首尾两个数). 从桌面上拿去这两张卡片, 将前(后)者下(上)面的卡片移到其位上(称为“新小(大)卡”).

然后, 将这两个新卡与原小(大)卡中 $\frac{n}{2}-1$ 个较小(大)卡的卡号输入, 即可知道余下 n^2-2 个 b_{ij} 中的最小数、最大数所在的卡号(即密码中第 $2, n^2-1$ 个数).

类似地, 按照下面两种操作方法可将所有卡片按背后数从小到大排列, 其正面卡号组成密码.

操作 A: 当新小、大卡的个数均小于 $\frac{n}{2}$ 时, 将这些新卡与原卡中若干个较小(大)卡

组成 $\frac{n}{2}$ 个较小卡和 $\frac{n}{2}$ 个较大卡(即在桌面上第 $1, n$ 行各取 $\frac{n}{2}$ 个) 输入后, 即可知道桌面上所有卡的最小卡、最大卡所在的卡号. 拿去这两张卡片, 将前(后)者下(上)面的卡片移到其位上(称为新小(大)卡).

操作 B: 当新小(或大)卡的个数为 $\frac{n}{2}$ 时,

将第 1 (或 n) 行上所有卡片(即 $\frac{n}{2}$ 个原小(或大)卡和 $\frac{n}{2}$ 个新小(或大)卡, 将其都改称为原卡) 的卡号输入后, 即可知道桌面上所有卡的最小(或大)卡所在的卡号. 去掉该卡片, 将其下(或上)面的卡片移到其位上(称为新小(或大)卡).

操作的可行性是显然的, 且除了前 n 次操作, 所有的操作均可视为操作 A、B 之一, 其中, 第 $n+1, n+2$ 次操作可视为操作 B, 第 $n+3$ 次操作可视为操作 A.

设操作 A、B 分别进行 x, y 次后卡片被拿光.

因为每次操作 A 拿走 2 张卡片, 每次操作 B 拿走 1 张卡片, 最后一次操作至多拿走 n 张卡片, 故

$$2x + y \leq n^2 - n + 2.$$

注意到, 每次操作 A 新卡数至多增加 2, 每次操作 B 新卡数减少 $\frac{n}{2}-1$.

若最后一次操作为操作 B, 则

$$2x + 2 \geq \left(\frac{n}{2}-1\right)(y-2) + 1; \quad ①$$

若最后一次操作为操作 A, 则

$$2(x-1) + 2 \geq \left(\frac{n}{2}-1\right)(y-2). \quad ②$$

由式①、②

$$\Rightarrow 2x + y - 1 \geq \frac{n}{2}(y-2)$$

$$\Rightarrow n^2 - n + 1 \geq \frac{n}{2}(y - 2)$$

$$\Rightarrow \frac{y}{2} \leq n + \frac{1}{n}.$$

故操作总次数为

$$n + x + y = n + \frac{(2x + y) + y}{2}$$

$$\leq n + \frac{n^2 - n + 2}{2} + n + \frac{1}{n}$$

$$= \frac{(n+1)(n+2)}{2} + \frac{1}{n} = 45 \frac{1}{8}$$

$$\Rightarrow n + x + y \leq 45.$$

【注】操作中若某列提前拿空，可从其他列第 2 ~ $n - 1$ 行中任取一张卡片补上。

