

第一届(1986年)数学奥林匹克

国家集训队选拔试题解答

1. 四边形 $ABCD$ 内接于圆, $\triangle BCD$,

同理可证:

$$\angle I_D I_A I_B = \angle I_B I_C I_D = \angle I_A I_B I_C = \frac{\pi}{2}.$$

故 $I_A I_B I_C I_D$ 为矩形.

2. $a_1, a_2, \dots, a_n, b_1, b_2, \dots, b_n$ 是实数. 试证使对任何满足 $x_1 \leq x_2 \leq \dots \leq x_n$

的实数, 不等式 $\sum_{i=1}^n a_i x_i \leq \sum_{i=1}^n b_i x_i$ 都成立

的充分必要条件是

$$\sum_{i=1}^k a_i \geq \sum_{i=1}^k b_i, \quad (k=1, 2, \dots, n-1)$$

和 $\sum_{i=1}^n a_i = \sum_{i=1}^n b_i.$

证明 先证必要性:

令 $x_1 = x_2 = \dots = x_n = 1$, 得

$$\sum_{i=1}^n a_i \leq \sum_{i=1}^n b_i;$$

令 $x_1 = x_2 = \dots = x_n = -1$, 得

$$-\sum_{i=1}^n a_i \leq -\sum_{i=1}^n b_i.$$

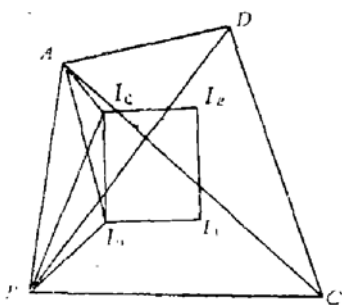
$$\text{故 } \sum_{i=1}^n a_i = \sum_{i=1}^n b_i.$$

令 $x_1 = x_2 = \dots = x_k = 0, x_{k+1} = x_{k+2} = \dots = x_n = 1$, 得

$$\sum_{i=k+1}^n a_i \leq \sum_{i=k+1}^n b_i.$$

又由 $\sum_{i=1}^n a_i = \sum_{i=1}^n b_i$, 可得

$\triangle ACD$,
 $\triangle ABD$,
 $\triangle ABC$ 的内心
依次记为 I_A ,
 I_B, I_C, I_D . 试
证: $I_A I_B I_C I_D$ 是
矩形.



证明 如图所示, 连 $AI_B, BI_C, AI_C,$
 BI_D . 有 $\angle I_C B I_D = \angle A B I_D - \angle A B I_C$

$$= \frac{1}{2}(\angle ABC - \angle ABD),$$

$$\angle I_C A I_D = \angle I_C A B - \angle I_D A B$$

$$= \frac{1}{2}(\angle BAD - \angle BAC).$$

又 $\because ABCD$ 内接于圆,

$$\therefore \angle ADB = \angle ACB.$$

$$\therefore \angle ABC + \angle BAC$$

$$= \angle ABD + \angle BAD.$$

则 $\angle I_C B I_D = \angle I_C A I_D$.

于是 $ABI_D I_C$ 内接于圆, 从而有

$$\angle I_C I_D B = \pi - \angle B A I_C = \pi - \frac{1}{2} \angle BAD$$

同理 $\angle I_A I_D B = \pi - \frac{1}{2} \angle DCB.$

$$\therefore \angle I_C I_D B + \angle I_A I_D B$$

$$= \pi - \frac{1}{2} \angle BAD + \pi - \frac{1}{2} \angle DCB$$

$$= 2\pi - \frac{1}{2}(\angle BAD + \angle DCB)$$

$$= \frac{3}{2}\pi.$$

$$\therefore \angle I_C I_D I_A = \frac{\pi}{2}.$$

$$\sum_{i=1}^k a_i \geq \sum_{i=1}^k b_i. \quad (i=1, 2, \dots, n-1)$$

再证充分性:

$$\text{令 } s_k = \sum_{i=1}^k (a_i - b_i),$$

$$(i=1, 2, \dots, n, s_0=0)$$

$$\text{则 } a_k - b_k = s_k - s_{k-1}. \quad (k=1, 2, \dots, n)$$

$$\text{且 } s_k \geq 0. \quad (k=1, 2, \dots, n-1, s_n=0)$$

对任何满足 $x_1 \leq x_2 \leq \dots \leq x_n$ 的实数

x_1, x_2, \dots, x_n , 有

$$\begin{aligned} & \sum_{i=1}^n a_i x_i - \sum_{i=1}^n b_i x_i \\ &= \sum_{i=1}^n (a_i - b_i) x_i \\ &= \sum_{i=1}^n (s_i - s_{i-1}) x_i \\ &= \sum_{i=1}^n s_i x_i - \sum_{i=1}^n s_{i-1} x_i \\ &= \sum_{i=1}^{n-1} s_i x_i - \sum_{i=1}^{n-1} s_i x_{i+1} \\ &= \sum_{i=1}^{n-1} s_i (x_i - x_{i+1}) \leq 0, \end{aligned}$$

$$\text{即 } \sum_{i=1}^n a_i x_i \leq \sum_{i=1}^n b_i x_i.$$

3. 自然数 A 的十进制表为 $\overline{a_n a_{n-1} \dots a_0}$.

$$\text{令 } f(A) = 2^n a_0 + 2^{n-1} a_1 + \dots + 2 a_{n-1} + a_n,$$

并记 $A_1 = f(A)$, $A_{i+1} = f(A_i)$. ($i=1, 2, \dots, n$) 求证:

i) 必有 $k \in N$, 使 $A_{k+1} = A_k$;

ii) 若 $A = 19^{86}$, 问上述 A_k 等于多少?

证明 i) $n=0$ 时. 对任意 k 有 $A_k = A$.

当 $n=1$ 时,

$$A - f(A) = 10a_1 + a_0 - 2a_0 - a_1$$

$$= 9a_1 - a_0 \geq 9 \times 1 - 9 = 0.$$

当 $n \geq 2$ 时,

$$A - f(A)$$

$$\geq 10^n - (2^n + 2^{n+1} + \dots + 2 + 1) \times 9$$

$$> 10^n (10^{n-1} - 2^{n+1} + 1)$$

$$> 10(2^{8n-3} - 2^{n+1} + 1)$$

$$> 0.$$

由上易知 $\{A_i\}$ 是递减的, 又对任意 $i \in N$, 有 $A_i \in N$. 故有 $k \in N$, 使 $A_{k+1} = A_k$.

$$\text{ii) } \because 10^n f(A) - A$$

$$= (20^n - 1)a_0 + (20^{n-1} - 1) \times 10a_1 + \dots + (20 - 1) \times 10^{n-1}a_{n-1}$$

以上每一项都被 19 整除,

$$\therefore 19 | (10^n f(A) - A).$$

即 若 $19 | A$, 则有 $19 | f(A)$.

又由于 $19 | 19^{86}$, 则 $19 | A_k$.

由前知, 当 $n \geq 2$ 时, $f(A) < A$.

$n=1$ 时, 仅当 $a_1=1, a_0=9$ 时才有

$$A = f(A).$$

故 $A_k = 19$.

4. 已知 $\triangle ABC$, $\angle C = 90^\circ$. 求证: 对于 $\triangle ABC$ 内任意 n 个点, 必可适当地记为 P_1, P_2, \dots, P_n , 使得

$$P_1 P_2^2 + P_2 P_3^2 + \dots + P_{n-1} P_n^2 \leq AB^2.$$

注: 可以把命题加强为: 必可适当地记为 P_1, P_2, \dots, P_n , 使得

$$AP_1^2 + P_1 P_2^2 + \dots + P_{n-1} P_n^2 + P_n B^2 \leq AB^2.$$

证明 只就加强命题来证. 应用数学归纳法.

当 $n=1$ 时, $\because \angle AP_1 B \geq 90^\circ$,

$$\therefore AP_1^2 + P_1 B^2 \leq AB^2, \text{ 命题成立.}$$

假设 $n < k$ 时命题成立, 下证 $n = k$ 时结论也成立.

过C引AB的垂线,垂足为D,不妨假设 $\triangle ADC$ 和 $\triangle BDC$ 中都有点.不然,如果k个点都在 $\triangle ADC$ 内,则从D点引AC边的垂线,这种作法可一直进行下去,直到把k个点分割在两个三角形内为止.

设 $\triangle ADC$ 内有s个点, $\triangle BDC$ 内有k-s个点,由归纳假设,可以分别标号这s个点和k-s个点,使得:

$$AP_1^2 + P_1P_2^2 + \cdots + P_{s-1}P_s^2 + P_sC^2 \leq AC^2, \quad (1)$$

$$CP_{s+1}^2 + P_{s+1}P_{s+2}^2 + \cdots + P_{k-1}P_k^2 + P_kB^2 \leq BC^2. \quad (2)$$

$$\text{又 } \because \angle P_sCP_{s+1} < \angle ACB = 90^\circ,$$

$$\therefore P_sP_{s+1}^2 < P_sC^2 + CP_{s+1}^2. \quad (3)$$

由(1),(2),(3)式,得

$$AP_1^2 + P_1P_2^2 + \cdots + P_{k-1}P_k^2 + P_kB^2 \leq AB^2.$$

于是命题成立.

5. 正方形ABCD边长为1, AB, AD上各有一点P, Q. 如果 $\triangle APQ$ 的周长为2, 求 $\angle PCQ$ 的度数.

解 设 $\angle BCP = \alpha$, $\angle DCQ = \beta$.

$$\because BP = \operatorname{tg} \alpha, QD = \operatorname{tg} \beta,$$

$$AP = 1 - \operatorname{tg} \alpha, AQ = 1 - \operatorname{tg} \beta.$$

$$\therefore PQ = 2 - AP - AQ = \operatorname{tg} \alpha + \operatorname{tg} \beta.$$

由 $AP^2 + AQ^2 = PQ^2$, 可知

$$(1 - \operatorname{tg} \alpha)^2 + (1 - \operatorname{tg} \beta)^2 = (\operatorname{tg} \alpha + \operatorname{tg} \beta)^2,$$

$$\text{整理得 } \operatorname{tg}(\alpha + \beta) = 1.$$

$$\text{又 } \because 0 \leq \alpha + \beta < 90^\circ, \therefore \alpha + \beta = 45^\circ.$$

$$\text{即 } \angle PCQ = 90^\circ - \alpha - \beta = 45^\circ.$$

6. 已知四面体ABCD, E, F, G分别在棱AB, AC, AD上, 记 $\triangle XYZ$ 的面积为 $S_{\triangle xyz}$. 周长为 $p_{\triangle xyz}$. 求证:

$$\text{i) } S_{\triangle EFG} \leq \max\{S_{\triangle ABC}, S_{\triangle ABD}, S_{\triangle ACD}, S_{\triangle BCD}\};$$

$$\text{ii) } p_{\triangle EFG} \leq \max\{p_{\triangle ABC}, p_{\triangle ABD}, p_{\triangle ACD}, p_{\triangle BCD}\}.$$

在证明前, 我们先给出两个引理.

引理1: 给定空间两直线l, m. P, Q, R为l上顺次三点, 它们到m的距离依次为 d_1, d_2, d_3 . 则 $d_2 \leq \max\{d_1, d_3\}$.

证明从略.

引理2: 给定两直线l, m及l上两点M, N. 设P, Q, R为m上顺次三点, 则 $QM + QN \leq \max\{PM + PN, RM + RN\}$.

引理2可通过将N点绕直线m旋转到平面MPQ上, 且N与M分别位于直线m两侧而使问题得到简化. 此处证明从略.

证明 设 $\triangle EFG$ 所在的平面为 π , 不妨设B点到 π 的距离最小, 则当B不与E重合时, 考虑过B点平行于 π 的平面 π' , 设 π' 与四面体ABCD交成 $\triangle BF'G'$. 其中F'位于AC上, G'位于AD上. 于是有

$$EF \parallel BF', EG \parallel BG', FG \parallel F'G'.$$

则 $\triangle EFG \sim \triangle BF'G'$.

显然 $S_{\triangle EFG} < S_{\triangle BF'G'}$;

$$p_{\triangle EFG} < p_{\triangle BF'G'}.$$

所以我们只须证明 $\triangle BF'G'$ 满足i)和ii)即可.

如图, 连接F'D. 设A, G', D到BF'的距离分别为 d_1, d_2, d_3 . 则由引理1知:

$$d_2 \leq \max\{d_1, d_3\}.$$

$$\text{则有 } S_{\triangle BF'G'} \leq \max\{S_{\triangle BF'A}, S_{\triangle BF'D}\} \leq \max\{S_{\triangle ABC}, S_{\triangle BCD}\}.$$

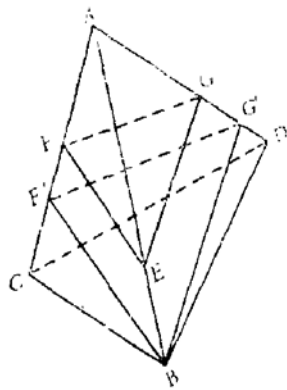
同理可证

$$S_{\triangle BF'D} \leq \max\{S_{\triangle ABD}, S_{\triangle BCD}\}.$$

于是

$$S_{\triangle BF'G'} \leq \max\{S_{\triangle ABC}, S_{\triangle ABD}, S_{\triangle ACD}, S_{\triangle BCD}\}.$$

问题i)即证.



运用引理2易得:

$$\begin{aligned} p_{\triangle BF'G} &\leq \max\{p_{\triangle ABF'}, p_{\triangle BDF'}\} \\ &\leq \max\{p_{\triangle ABC}, p_{\triangle ABD}, \\ &\quad p_{\triangle BCD}\}. \end{aligned}$$

则有 $p_{\triangle BF'G} \leq \max\{p_{\triangle ABC}, p_{\triangle ABD}, p_{\triangle ACD}, p_{\triangle BCD}\}$.

因此ii)成立.

7. 设 x_1, x_2, \dots, x_n 为实数 ($n \geq 3$).

令 $p = \sum_{i=1}^n x_i$, $q = \sum_{1 \leq i < k \leq n} x_i x_k$. 求证:

$$\text{i)} \quad \frac{n-1}{n} p^2 - 2q \geq 0;$$

$$\text{ii)} \quad \left| x_1 - \frac{p}{n} \right| \leq \frac{n-1}{n} \sqrt{p^2 - \frac{2n}{n-1} q} \quad (i=1, 2, \dots, n)$$

证明 i)

$$\because (n-1)p^2 - 2nq$$

$$= (n-1) \left(\sum_{i=1}^n x_i \right)^2 - 2n \left(\sum_{1 \leq i < k \leq n} x_i x_k \right)$$

$$= (n-1) \sum_{i=1}^n x_i^2 - 2 \sum_{1 \leq i < k \leq n} x_i x_k$$

$$= \sum_{1 \leq i < k \leq n} (x_i - x_k)^2 \geq 0.$$

$$\therefore \frac{n-1}{n} p^2 - 2q \geq 0.$$

$$\begin{aligned} \text{ii)} \quad \left| x_1 - \frac{p}{n} \right| &= \left| \frac{nx_1 - \sum_{i=1}^n x_i}{n} \right| \\ &= \left| \frac{(x_1 - x_1) + \dots + (x_1 - x_n)}{n} \right| \\ &= \frac{n-1}{n} \left| \frac{(x_1 - 1) + \dots + (x_1 - x_{n-1})}{n-1} + \frac{(x_1 - x_{n+1}) + \dots + (x_1 - x_n)}{n-1} \right| \\ &\leq \frac{n-1}{n} \sqrt{\frac{(x_1 - x_1)^2 + \dots + (x_1 - x_n)^2}{n-1}} \\ &\leq \frac{n-1}{n} \sqrt{\frac{\sum_{1 \leq i < k \leq n} (x_i - x_k)^2}{n-1}} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &= \frac{n-1}{n} \sqrt{\frac{(n-1)p^2 - 2nq}{n-1}} \\ &= \frac{n-1}{n} \sqrt{p^2 - \frac{2n}{n-1} q}. \end{aligned}$$

8. 以任意方式将圆周上 $4k$ 个点标上 $1, 2, \dots, 4k$, 求证:

i) 可以用 $2k$ 条两两不交的弦联结这 $4k$ 个点, 使得每条弦的两端的标数之差不超过 $3k-1$;

ii) 对于任意的自然数 k , i) 中的数 $3k-1$ 不能再减少.

证明 i) 将 $1, 2, \dots, 4k$ 这 $4k$ 个数分成 A, B 两组.

$$A = \{1, 2, \dots, k, 3k+1, 3k+2, \dots, 4k\};$$

$$B = \{k+1, k+2, \dots, 3k\}.$$

则 A 中任一数与 B 中任一数的绝对值不大于 $3k-1$. 因此只须证明可以用 $2k$ 条两两不交的弦联结 A, B 中的数, 弦的一端在 A 中, 另一端在 B 中. 为此, 所证化归为证明下面的引理.

引理 圆周上有 $2n$ 个点, 其中 n 个为“红点”, 另外 n 个为“蓝点”, 则可以用 n 条两两不相交的弦联结这 $2n$ 个点, 使每条弦的两端点不同色.

证明 用归纳法:

当 $n=1$ 时, 引理显然成立.

假设 $n=k$ 时引理成立. 则 $n=k+1$ 时, 一定能找到相邻的两点, 设为 P, Q , 它们的颜色不相同. 将 P, Q 用弦联结起来, 然后去掉 P, Q 两点, 还剩 $2k$ 个点, 有 k 个“红点”, k 个“蓝点”, 由假设可以用 k 条两两不相交的弦联结这 $2k$ 个点, 使每条弦的两端点不同色. 注意到 P, Q 是相邻的两点, 故弦 PQ 不可能与其余 k 条弦相交. 这样我们就证明了 $n=k+1$ 时引理也成立. 从而引理对一切自然数 n 都成立.

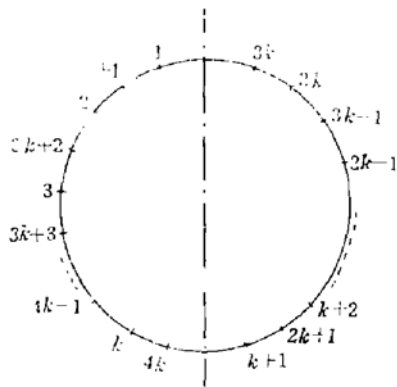
ii) 对圆周上 $4k$ 个点依次编号为 $1, 2, \dots, 4k$. 再填上适当的数, 填法如下: 编号: $1, 2, 3, 4, 5, \dots, 2k-2, 2k-1, 2k,$

填数: $1, 3k+1, 2, 3k+2, 3, \dots, 4k-1, k, 4k$;

编号: $2k+1, 2k+2, 2k+3, \dots, 4k-2,$

$4k-1, 4k$;

填数: $k+1, 2k+1, k+2, \dots, 3k-1, 2k, 3k$.



A, B 定义同i), 则从填数过程能够证明: 若 A 中的两数间连有一弦, 则 A 中必有相邻两数, 它们间有一弦相连, 且两数之差不小于 $3k-1$.

若 A 中任两数间没有弦相连, 则 A 中的数只能“平行”地与 B 中的数相连(否则弦将相交), 所以必有1和 $3k$ 相连, 从而两数之差为 $3k-1$.

这就说明了i) 中的数 $3k-1$ 不能再减少.

(南开大学数学奥林匹克研究小组供解)

(上接32页)

$$\begin{aligned} & 2R(\sin 2x + \sin 3x + \sin 4x) \\ &= \frac{81}{\sin x} [2\sin x \cos x + (3\sin x - 4\sin^3 x) \\ & \quad + 4\sin x \cos x (1 - 2\sin^2 x)] \\ &= 81[2\cos x + (3 - 4\sin^2 x) + 4\cos x(1 - \sin^2 x)] \\ &= 81\left[\frac{5}{3} + \left(3 - \frac{11}{9}\right) + \frac{10}{3}\left(1 - \frac{11}{18}\right)\right] \\ &= 135 + 243 - 99 + 270 - 165 = 384. \end{aligned}$$

15. 把每一项 $l_k = \sqrt{(2k-1)^2 + a_k^2}$ 都看做为是一个直角三角形的斜边, 其两直角边长为 $2k-1$ 和 a_k . 把这些直角三角形放在一起形成一个梯子, 记 A, B 分别为其始点和终点.

从 A 到 B 的距离为

$$\begin{aligned} & \sqrt{\left(\sum_{k=1}^n a_k\right)^2 + \left(\sum_{k=1}^n (2k-1)\right)^2} \\ &= \sqrt{17^2 + n^4}. \end{aligned}$$

而 $\sum_{k=1}^n t_k$ 是从 A 到 B 沿斜边走的长度, 所以

以 $\sum_{k=1}^n t_k \geq \sqrt{17^2 + n^4}$. 且可选取 a_k 使等号成立.

故 $S_n = \sqrt{17^2 + n^4}$.

当 S_n 为整数, 则

$$17^2 = S_n^2 - n^4 = (S_n - n^2)(S_n + n^2).$$

$$\text{由} \begin{cases} S_n + n^2 = 17^2 \\ S_n - n^2 = 1, \end{cases} \text{解得 } S_n = 145, n = 12.$$

(天津市于樵供稿)

更 正

本刊1991年第一期《漫谈获胜策略》一文作者来信更正: 第18页右栏第2行: “2) 规定取得最后火柴者败, 若 (n_1, n_2, n_3) 不为3-平衡态, 则先者有获胜策略。”后面应加上: “(其中 n_1, n_2, n_3 不全为1)”.