

## 2020 年捷克-波兰-斯洛伐克数学竞赛

## 试题解答与评析

刘家瑜

(湖南省雅礼中学, 410007)

指导教师: 申东

6 道试题整体难度合适, 层次感较好. 第 1 题和第 5 题与全国高中联赛第 1, 2 题的难度相当, 第 2 题和第 4 题与冬令营第 1, 4 题的难度相当, 第 6 题与冬令营第 2, 5 题难度相当, 第 3 题与冬令营第 3 题难度相当. 题型优美, 证法经典.

## I. 试题

1. 设  $ABCD$  是一个平行四边形,  $P$  是其两条对角线的交点,  $M$  是  $AB$  边的中点, 点  $Q$  满足  $QA$  与  $\triangle MAD$  的外接圆相切, 且  $QB$  与  $\triangle MBC$  的外接圆也相切. 证明:  $Q, M, P$  共线.

2. 给定一个正整数  $n$ , 若对一个实数  $x$ , 存在  $n$  个正整数  $a_1, a_2, \dots, a_n$  满足

$$x = \frac{1}{a_1} + \frac{1}{a_2} + \dots + \frac{1}{a_n},$$

则我们称  $x$  为  $n$ -好的. 求所有正整数  $k$ , 满足下述条件:

设  $a, b$  是两个实数, 满足闭区间  $[a, b]$  中存在无数个 2020-好的实数, 则区间  $[a, b]$  中至少存在一个  $k$ -好的实数.

3. 黑板上写有  $1, 2, \dots, 2020$  这些数字, 甲乙两个人在玩如下的游戏: 首先, 甲挑选两个有整除关系的数, 并用一条线段将这两个数连接起来; 接着乙也选两个有整除关系但是没有互相连接过的数, 并用一条线段将这两个数连接起来; 然后甲再继续这样的操作, 直到黑板上出现了一个三角形, 且 2020 是这个三

---

修订日期: 2020-11-04.

角形的一个顶点(即 2020 连接了两个本就相连的数). 这个游戏中, 画最后一条线段的人赢(即完成这个三角形的人赢), 请问甲乙两个人谁有必胜策略?

4. 给定一个实数  $\alpha$ , 求所有的函数  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ , 满足对任意  $x, y \in \mathbb{R}$  都有

$$(x+y)(f(x)-f(y)) = \alpha(x-y)f(x+y).$$

5. 对任意正整数  $n$ , 我们记  $d(n)$  为满足

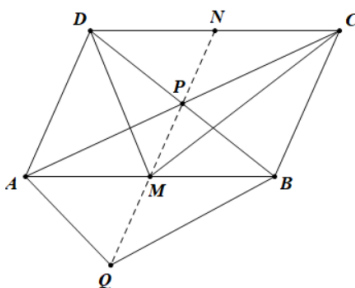
$$(x+1)^2 - xy(2x - xy + 2y) + (y+1)^2 = n$$

的正整数对  $(x, y)$  的对数. 求最小的一个正整数  $n$  满足  $d(n) = 61$ .

6. 在锐角  $\triangle ABC$  中, 点  $P$  满足  $PB, PC$  都与  $\triangle ABC$  的外接圆相切. 设  $X, Y$  分别是  $AB, AC$  边上的两个动点, 满足  $\angle XPY = 2\angle BAC$ , 且  $P$  在  $\triangle AXY$  内, 设  $Z$  是  $A$  关于  $XY$  的对称点. 证明:  $\triangle XYZ$  的外接圆过一个定点.

## II. 解答与评注

1. 设  $ABCD$  是一个平行四边形,  $P$  是其两条对角线的交点,  $M$  是  $AB$  边的中点, 点  $Q$  满足  $QA$  与  $\triangle MAD$  的外接圆相切, 且  $QB$  与  $\triangle MBC$  的外接圆也相切. 证明:  $Q, M, P$  共线.



**证明 1** 在平行四边形  $ABCD$  中,  $AC, BD$  交点为  $P$ , 故  $P$  为  $AC, BD$  中点. 又  $M$  为  $AB$  中点, 故  $MP$  过  $DC$  中点  $N$ , 且  $MN \parallel BC$ . 又

$$AM = MB, \angle AMN = \angle ABC.$$

因此  $\triangle AMN \cong \triangle MBC$ . 同理可证:  $\triangle BMN \cong \triangle MAD$ .

在直线  $MN$  上取点  $Q'$ , 使得  $A, B, N, Q'$  共圆  $Q' \neq N$ . 则

$$\angle ABQ' = \angle ANM = \angle MCB.$$

故  $Q'B$  与  $\triangle MBC$  外接圆相切. 同理:  $Q'A$  与  $\triangle MAD$  外接圆相切. 故  $Q' = Q$ , 即  $Q, M, P$  共线. 证毕.  $\square$

**证明 2** 在  $PM$  延长线上取  $Q'$ , 使得

$$MQ' \cdot DA = AM^2. \quad (*)$$

则

$$\angle DAM = \angle AMQ', \quad \frac{AM}{MQ'} = \frac{DA}{AM}.$$

故  $\triangle AMQ' \sim \triangle DAM$ . 因此  $\angle ADM = \angle MAQ'$ . 从而  $Q'A$  与  $\triangle MAD$  外接圆相切. 注意到

$$(*) \Leftrightarrow MQ' \cdot BC = BM^2,$$

同理可得  $Q'B$  与  $\triangle MBC$  外接圆相切. 故  $Q' = Q$ , 即  $Q, M, P$  共线. 证毕.  $\square$

**评注** 两种证法都是同一法. 当直接证明比较困难时, 我们不妨尝试转换视角, 本题中先得到  $Q(Q')$  相关性质, 再从这些性质出发, 证明直线与圆相切相对容易, 最后利用两直线交点的唯一性得证.

**2.** 给定一个正整数  $n$ , 若对一个实数  $x$ , 存在  $n$  个正整数  $a_1, a_2, \dots, a_n$  满足

$$x = \frac{1}{a_1} + \frac{1}{a_2} + \dots + \frac{1}{a_n},$$

则我们称  $x$  为  $n$ -好的. 求所有正整数  $k$ , 满足下述条件:

设  $a, b$  是两个实数, 满足闭区间  $[a, b]$  中存在无数个 2020-好的实数, 则区间  $[a, b]$  中至少存在一个  $k$ -好的实数.

**解** 若闭区间  $[a, b]$  中存在无数个  $n$ -好的实数, 则称该区间具有性质  $P_n (n \in \mathbb{N}_+)$ . 先证明: 正整数  $k \leq 2018$  不满足题设条件. 注意到

$$x_i = \underbrace{1 + 1 + \dots + 1}_{2019} + \frac{1}{i} \quad (i \in \mathbb{N}_+)$$

均为 2020-好的实数, 令  $a = 2019, b = 2020$ , 则闭区间  $[2019, 2020]$  具有性质  $P_{2020}$ . 而对任意  $k$ -好的 ( $k \leq 2018$ ) 实数  $x'$  有

$$x' \leq \underbrace{1 + 1 + \dots + 1}_{2018} = 2018 < 2019,$$

从而  $x' \notin [2019, 2020]$ , 故满足条件的正整数  $k \geq 2019$ .

再证明: 对任意正整数  $k \geq 2019$ , 具有性质  $P_{2020}$  的闭区间  $[a, b]$  中均存在  $k$ -好的实数. 注意到, 对任意  $a_l \in \mathbb{N}_+$ , 都有

$$\frac{1}{a_l} = \frac{1}{a_l + 1} + \frac{1}{a_l(a_l + 1)}.$$

所以当

$$x = \frac{1}{a_1} + \cdots + \frac{1}{a_{l-1}} + \frac{1}{a_l}$$

为  $l$ -好的实数时, 它一定也是  $l+1$ -好的实数.

故只需证明: 具有性质  $P_{2020}$  的闭区间  $[a, b]$  均存在 2019-好的实数. ①

为方便记, 我们将具有性质  $P_{2020}$  的闭区间  $[a, b]$  记为  $[a_{2020}, b_{2020}]$ . 该区间中存在 2020-好的实数, 显然有  $b_{2020} > 0$ . 当  $a_{2020} \leq 0 < b_{2020}$  时, 令

$$x = \underbrace{\frac{1}{2019n} + \cdots + \frac{1}{2019n}}_{2019} = \frac{1}{n}, \quad (\text{其中 } n > \frac{1}{b_{2020}}),$$

则  $x \in [a_{2020}, b_{2020}]$  且为 2019-好的实数, 命题 ① 成立.

当  $0 < a_{2020} < b_{2020}$  时, 闭区间  $[a_{2020}, b_{2020}]$  中任一个 2020-好的实数  $x$  均可以表示为

$$x = \frac{1}{c_1} + \frac{1}{c_2} + \cdots + \frac{1}{c_{2020}} \quad (c_1 \leq c_2 \leq \cdots \leq c_{2020}, c_i \in \mathbb{N}_+, 1 \leq i \leq 2020), \quad ②$$

于是, 有

$$\frac{1}{b_{2020}} < c_1 \leq \frac{2020}{a_{2020}} \quad (\text{因为 } \frac{1}{c_1} < x \leq b_{2020}, \frac{2020}{c_1} \geq x \geq a_{2020}).$$

故  $c_1$  只能取有限的几个正整数值, 而形如 ② 的实数  $x$  有无穷多个, 故存在一个正整数  $t_{2020} \in (\frac{1}{b_{2020}}, \frac{2020}{a_{2020}}]$ , 使得满足  $c_1 = t_{2020}$  对应的实数  $x$  有无穷多个.

令

$$a_{2019} = a_{2020} - \frac{1}{t_{2020}}, \quad b_{2019} = b_{2020} - \frac{1}{t_{2020}}.$$

可知闭区间  $[a_{2019}, b_{2019}]$  具有性质  $P_{2019}$ . 显然也有  $b_{2019} > 0$ . 当  $a_{2019} \leq 0 < b_{2019}$  时, 类似地, 存在  $x \in [a_{2019}, b_{2019}]$  且为 2018-好的实数, 从而对应地有

$$\left(x + \frac{1}{t_{2020}}\right) \in [a_{2020}, b_{2020}]$$

且为 2019-好的实数, 命题 ① 成立.

当  $0 < a_{2019} < b_{2019}$  时, 同上讨论, 存在一个正整数

$$t_{2019} \in \left(\frac{1}{b_{2019}}, \frac{2019}{a_{2019}}\right],$$

可类似地定义

$$a_{2018} = a_{2019} - \frac{1}{t_{2019}}, \quad b_{2018} = b_{2019} - \frac{1}{t_{2019}} \cdots$$

重复上述讨论, 并依次定义  $a_i, b_i, t_i (i = 2020, 2019, \cdots, 2)$  及  $a_1, b_1 (t_i \in \mathbb{N}_+)$ . 由定义知, 闭区间  $[a_1, b_1]$  具有性质  $P_1$ , 显然有  $b_1 > 0$ . 又闭区间  $[a_1, b_1]$  中有无穷多个 1-好的实数, 这些实数均可表示为  $x = \frac{1}{n} (n \in \mathbb{N}_+)$ , 故可取  $n$  为任意大的正

整数, 由  $a_1 \leq \frac{1}{n}$  恒成立得,  $a_1 \leq 0$ . 即  $a_1 \leq 0 < b_1$ , 从而对应地有

$$\left( \frac{1}{t_2} + \frac{1}{t_3} + \cdots + \frac{1}{t_{2020}} \right) \in [a_{2020}, b_{2020}]$$

且为 2019-好的实数, 命题①成立.

综上所述, 命题①成立. 故所求的  $k$  为一切不小于 2019 的正整数.  $\square$

**评注** 本题中我们依次取出符合条件的子区间, 相当于递降的手法.

**3.** 黑板上写有  $1, 2, \dots, 2020$  这些数字, 甲乙两个人在玩如下的游戏: 首先, 甲挑选两个有整除关系的数, 并用一条线段将这两个数连接起来; 接着乙也选两个有整除关系但是没有互相连接过的数, 并用一条线段将这两个数连接起来; 然后甲再继续这样的操作, 直到黑板上出现了一个三角形, 且 2020 是这个三角形的一个顶点(即 2020 连接了两个本就相连的数). 这个游戏中, 画最后一条线段的人赢(即完成这个三角形的人赢), 请问甲乙两个人谁有必胜策略?

**解** 甲有必胜策略.

我们将数字  $i, j$  为端点的线段记为边  $(i, j)$  (不考虑顺序), 由题可知,  $i | j$  或  $j | i$ . 若  $i, j$  都整除 2020, 则称边  $(i, j)$  为“好边”, 否则, 称其为“闲边”. 连接所有顶点间的好边和闲边, 得到图  $G$ . 注意到, 以 2020 为顶点的任一三角形的三边均为好边. 首先证明如下引理:

**引理 1** 图  $G$  中的闲边有偶数条.

**证明** 不妨设边  $(i, j)$  满足:  $1 \leq i < j \leq 2020$ , 则  $i | j$ . 图  $G$  中边数之和等于

$$\sum_{j=1}^{2020} (d(j) - 1) \equiv \sum_{j=1}^{2020} (d(j)) \equiv 44 \equiv 0 \pmod{2}, \quad \textcircled{1}$$

其中  $d(n)$  表示  $n$  的正约数的个数. 注意到  $44^2 < 2020 < 45^2$ , 且  $2 \nmid d(n) \Leftrightarrow n$  为完全平方数. 又边  $(i, j)$  ( $1 \leq i < j \leq 2020$ ) 为好边当且仅当  $j | 2020$ , 所以, 图  $G$  中好边数之和等于

$$\sum_{j|2020} (d(j) - 1) = 42, \quad \textcircled{2}$$

其中, ②式左边的  $j$  可取  $1, 2, 4, 5, 10, 20, 101, 202, 404, 505, 1010, 2020$ . 结合①, ②可得, 图  $G$  中的闲边有偶数条. 引理 1 得证.

游戏过程中, 在符合条件的两个顶点间连接线段的操作相当于在图  $G$  中选择(不允许重复)一条边. 若某次操作中乙选择了一条闲边, 轮到甲时, 他选择另一条闲边, 即当且仅当乙选闲边时甲才选闲边, 由引理 1 知, 甲可以确保其总能选到闲边.

设图  $G$  的所有好边及相关顶点构成的子图为  $G'(E, V)$  (其中边数  $E = 42$ , 顶点集合  $V = \{1, 2, 4, 5, 10, 20, 101, 202, 404, 505, 1010, 2020\}$ ). 由上可知, 只需考虑在图  $G'$  中, 甲、乙两人进行选边操作(甲先手)的情形.

两人在图  $G'$  中选边操作时, 有如下引理 2.

**引理 2** 后手某次操作后(双方都未获胜), 若

$$(1, 2020) (4, 2020), (505, 2020)$$

这三条边中恰被选择了 2 条或 0 条, 则先手有该轮不败(双方按先后各操作一次称为一轮)的选边方法.

**证明** 后手某次操作后(双方都未获胜), 设顶点  $A_1, A_2, \dots, A_s$  (设这些顶点构成集合  $A, 2020 \notin A$ ) 与顶点 2020 间的边均已经被选择(由引理的条件知,  $1, 4, 505$  中恰有 2 个或 0 个属于  $A$ ), 而顶点  $B_1, B_2, \dots, B_t$  (设这些顶点构成集合  $B, 2020 \notin B$ ) 与顶点 2020 间的边都没有被选择, 显然有  $s + t = 11$ .

(1) 若顶点  $A_1, A_2, \dots, A_s$  间存在好边, 先手选择其中一条即可获胜;

(2) 若  $A, B$  之间某条好边如  $(A_1, B_1)$  已经被选, 先手选择  $(B_1, 2020)$  即可获胜;

(3) 否则, 注意到  $B$  与顶点 2020 间好边的条数为  $t (= 11 - s)$ ,  $AB$  之间好边的条数为

$$\begin{aligned} \sum_{m=1}^s \left( \sum_{\substack{l|A_m \\ l \neq A_m}} 1 + \sum_{\substack{A_m|l \\ l|2020 \\ l \neq A_m, 2020}} 1 \right) &= \sum_{m=1}^s \left( d(A_m) + d\left(\frac{2020}{A_m}\right) - 3 \right) \\ &= -3s + \sum_{m=1}^s \left( d(A_m) + d\left(\frac{2020}{A_m}\right) \right). \end{aligned}$$

所以这两类好边的条数总和等于

$$11 - 4s + \sum_{m=1}^s \left( d(A_m) + d\left(\frac{2020}{A_m}\right) \right) \equiv 1 \pmod{2}.$$

(这是因为,  $2 \nmid d(A_m) + d\left(\frac{2020}{A_m}\right) \Leftrightarrow A_m = 1, 4, 505$ , 但  $1, 4, 505$  中恰有 2 个或 0 个属于  $A$ ). 结合  $E = 42$  可得, 图  $G'$  中上述两类以外的边(即  $A$  与顶点 2020 间的边和  $B$  内部顶点之间好边)条数也为奇数. 而操作过程中, 后手总是选择第偶数条边, 先手选第奇数条边, 从而, 先手总能在  $B_1, B_2, \dots, B_t$  之间选边, 确保其该轮不败(因为集合  $B$  与顶点 2020 间的边都没有被选择).

引理 2 得证.

最后说明: 甲有必胜策略. (下面只需考虑在图  $G'$  中进行操作即可) 第一步, 甲选边  $(1, 2)$ . 接下来, 两人显然都不会选择边  $(1, 2020)$  和  $(2, 2020)$  之一(否则,

另一人选这两边中余下的一条即可获胜).

(1) 若乙始终不选择以 4 或 505 为顶点的边, 则甲也始终不选择这些边. 从而, 甲, 乙操作均不会涉及到  $(1, 2020)$  以及 4 或 505 为顶点的边, 这可以视为  $(4, 2020)$  和  $(505, 2020)$  两条边都已经被选出, 即相当于  $4, 505 \in A$ , 且  $1 \in B$  的情形, 由引理 2 知, 甲有策略确保其不败;

(2) 否则, 可分下列三种情形:

(i) 若某轮中乙首次选择了边  $(4, 2020)$ ,  $(505, 2020)$  之一, 甲接着选择这两边中余下的一条, 注意到 4 与 505 互不整除, 且以 4 或 505 为顶点的其它好边均未被选出, 所以乙在接下来的一次操作中无法获胜, 且乙操作之后, 有  $4, 505 \in A$ ,  $1 \in B$ , 由引理 2 知, 甲有策略确保其不败;

(ii) 若某轮中乙首次选择了好边  $(4, k)$  ( $k \in \{1, 2, 20, 404\}$ ), 甲接着选择边  $(1, 505)$ , 此后的操作中, 若乙始终不选择边  $(4, 2020)$ , 和  $(505, 2020)$ , 有  $1, 4, 505 \in B$ , 由引理 2 知, 甲有策略确保其不败; 若乙选择边  $(4, 2020)$ , 或  $(505, 2020)$ , 甲对应的选择边  $(k, 2020)$ ,  $(1, 2020)$  即可获胜.

(iii) 若某轮中乙首次选择了好边  $(505, n)$  ( $n \in \{1, 5, 101, 1010\}$ ), 类似 (ii) 可知, 甲有策略确保其不败.

综上所述, 每轮甲均有不败的策略. 而操作的次数有限, 最终必分出胜负, 故甲必胜. 证毕.  $\square$

**评注** 本题为游戏操作问题, 困难较大. 难以直接给出“取胜”具体的操作, 正难则反, 找到“不败”策略, 再结合“操作次数有穷”亦可获得最终胜利.

4. 给定一个实数  $\alpha$ , 求所有的函数  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ , 满足对任意  $x, y \in \mathbb{R}$  都有

$$(x+y)(f(x)-f(y))=\alpha(x-y)f(x+y).$$

**解** 记  $(x+y)(f(x)-f(y))=\alpha(x-y)f(x+y)$  为 (\*) 式.

(1) 当  $\alpha=0$  时,  $(x+y)(f(x)-f(y))=0$  有  $x+y \neq 0$ ,  $f(x)=f(y)$ . 故

$$f(0)=f(x)(x \neq 0) \Rightarrow f(x) \equiv c(c \text{ 为常数}, x \in \mathbb{R}),$$

代入 (\*) 式检验知, 其为原方程的解.

(2) 当  $\alpha \neq 0, 1$  时, 在 (\*) 式中, 令  $x+y=0(x \neq 0)$ , 得  $\alpha \cdot (2x) \cdot f(0)=0$  故  $f(0)=0$ . 再在 (\*) 式中令  $y=0$  有  $xf(x)=\alpha xf(x)$ . 而  $\alpha \neq 1$ , 故  $xf(x)=0$ . 令  $x \neq 0$  有  $f(x)=0$ , 因此  $f(x) \equiv 0(x \in \mathbb{R})$ . 代入 (\*) 式检验知, 其为原方程的解.

(3) 当  $\alpha=1$  时, 考虑到方程组  $a+b=f(1)$ ,  $4a+2b=f(2)$  必存在解  $(a, b)$ .

记  $g(x) = f(x) - ax^2 - bx$ , 则  $g(1) = g(2) = 0$ . 在 (\*) 式中代入  $f(x) = g(x) + ax^2 + bx$  得:

$$(x+y)(g(x) - g(y)) = (x-y)g(x+y). \quad \textcircled{1}$$

在①中令  $x+y=0$ ,  $x \neq 0$  有  $g(0) = 0$ . 又在①中分别令  $y=1, 2$  得:

$$(x+1)g(x) = (x-1)g(x+1), \quad \textcircled{2}$$

$$(x+2)g(x) = (x-2)g(x+2), \quad \textcircled{3}$$

在②中以  $x+1$  代替  $x$  得:

$$(x+2)g(x+1) = xg(x+2). \quad \textcircled{4}$$

由②, ③, ④知:

$$((x+1)g(x))((x-2)g(x+2))((x+2)g(x+1)) = (xg(x+2))((x+2)g(x))(x-1)g(x+1),$$

整理得:

$$2(x+2)g(x)g(x+1)g(x+2) = 0.$$

在上式中分别取  $x \neq -2, -1, 0, 1, 2$  知,  $g(x)g(x+1)g(x+2)$  中必有一个为 0.

又由②, ③, ④有

$$g(x) = g(x+1) = g(x+2) = 0 (x \neq -2, -1, 0, 1, 2)$$

$$\Rightarrow g(x) = 0 (x \neq 0, 1, 2) (\text{注意 } x = -3 \text{ 则 } g(-3) = g(-2) = g(-1) = 0).$$

结合  $g(0) = g(1) = g(2) = 0$  知  $g(x) \equiv 0 (x \in \mathbb{R})$ . 故

$$f(x) = ax^2 + bx (a, b \in \mathbb{R}) (x \in \mathbb{R}).$$

经检验, 这组解满足 (\*) 式. 故综上所述, 当  $\alpha = 0$ ,  $f(x) \equiv c (c \in \mathbb{R} \text{ 为常数}, x \in \mathbb{R})$ ;

当  $\alpha \neq 0, 1$ ,  $f(x) \equiv 0 (x \in \mathbb{R})$ ;

当  $\alpha = 1$ ,  $f(x) = ax^2 + bx (a, b \in \mathbb{R} \text{ 为常数}, x \in \mathbb{R})$ .

当  $\alpha = 1$  时另法: (\*) 式中以  $x+y$  代替  $x$ ,  $-y$  代替  $y$  有:

$$x(f(x+y) - f(-y)) = (x+2y)f(x). \quad \textcircled{5}$$

⑤与 (\*) 相加有

$$x(f(x+y) - f(-y)) + (x+y)(f(x) - f(y)) = (x+2y)f(x) + (x-y)f(x+y),$$

故

$$yf(x+y) - yf(x) - yf(y) = x(f(y) + f(-y)). \quad \textcircled{6}$$



在⑥中交换  $x, y$  有:

$$x(f(x+y) - f(x) - f(y)) = y(f(x) + f(-x)). \quad \text{⑦}$$

令  $xy \neq 0$ , 利用⑥⑦可得

$$\frac{y(f(x) + f(-x))}{x} = \frac{x(f(y) + f(-y))}{y} (= f(x+y) - f(x) - f(y)),$$

故

$$\frac{f(x) + f(-x)}{x^2} = \frac{f(y) + f(-y)}{y^2}, (\text{若 } xy \neq 0).$$

因此可设  $\frac{f(x)+f(-x)}{x^2} = t$  ( $t$  为常值,  $t \in \mathbb{R}$ ) ( $x \neq 0$ ). 代入⑥有

$$f(x+y) - f(x) - f(y) = xyt (y \neq 0) \quad \text{⑧}$$

⑧再代回 (\*) 有

$$(x+y)(f(x) - f(y)) = (x-y)(f(x) + f(y) + xyt) (y \neq 0).$$

展开有

$$2yf(x) = 2xf(y) + (x-y)xyt,$$

故

$$\frac{f(x)}{x} = \frac{f(y)}{y} + \frac{(x-y)t}{2} (xy \neq 0),$$

即

$$\frac{f(x)}{x} - \frac{xt}{2} = \frac{f(y)}{y} - \frac{yt}{2} (xy \neq 0).$$

设

$$\frac{f(x)}{x} - \frac{xt}{2} = c(c)(x \neq 0),$$

有

$$f(x) = \frac{t}{2}x^2 + cx (x \neq 0).$$

又在 (\*) 式中代入  $x+y=0, x \neq 0$ , 有  $f(0)=0$ . 因此  $f(x) = \frac{tx^2}{2} + cx (x \in \mathbb{R})$ .  
经检验, 这是 (\*) 的解. □

**评注** 本题对于函数方程基本功较好的同学难度不大,  $\alpha = 1$  的情形即为 2012 年新加坡数学奥林匹克(第二轮)试题.

5. 对任意正整数  $n$ , 我们记  $d(n)$  为满足

$$(x+1)^2 - xy(2x - xy + 2y) + (y+1)^2 = n$$

的正整数对  $(x, y)$  的对数. 求最小的一个正整数  $n$  满足  $d(n) = 61$ .

解 注意到

$$(x+1)^2 - xy(2x - xy + 2y) + (y+1)^2 = (xy - x - y - 1)^2 + 1,$$

所以  $(xy - x - y - 1)^2 = n - 1$ , 于是, 可设  $n - 1 = k^2 (k \in \mathbb{N})$ .

若  $k = 0$ , 则

$$xy - x - y - 1 = 0 \Rightarrow (x-1)(y-1) = 2,$$

仅有正整数解  $(x, y) = (2, 3)(3, 2)$ , 与  $d(n) = 61$  相违.

若  $k = 1$ , 则  $xy - x - y - 1 = 1$  或  $-1$ , 类似可得  $(x, y) = (2, 2), (2, 4), (4, 2)$  也与  $d(n) = 61$  相违.

若  $k = 2$ , 则  $(1, x), x \in \mathbb{N}_+$  均为该方程的解, 这与  $d(n)$  有限矛盾.

因此可设  $k > 2$ , 而

$$xy - x - y - 1 = (x-1)(y-1) - 2 \geq -2 > -k,$$

故  $xy - x - y - 1 = k$ . 因此  $(x-1)(y-1) = k+2$ , 即

$$x = 1 + \frac{k+2}{y-1}.$$

所以  $y-1$  为  $k+2$  的正因子, 且对每个  $k+2$  的正因子  $a$ ,  $y-1 = a$ ,  $x-1 = \frac{k+2}{a}$  均为满足要求的解, 故  $(x, y)$  解的个数等于  $k+2$  的正因子数 ( $= 61$ ).

注意到 61 为奇质数, 因此

$$k+2 = P_1^{\alpha_1} \cdots P_t^{\alpha_t},$$

其中  $P_1 \cdots P_t$  为互异素数,  $\alpha_1 \cdots, \alpha_t \in \mathbb{N}_+$ . 此时

$$(\alpha_1 + 1) \cdots (\alpha_t + 1) = 61 \Rightarrow t = 1, \alpha_1 = 60.$$

因此  $k+2 = P^{60}$  ( $P$  为素数). 故  $k+2 \geq 2^{60}$ , 则

$$n = k^2 + 1 \geq (2^{60} - 2)^2 + 1.$$

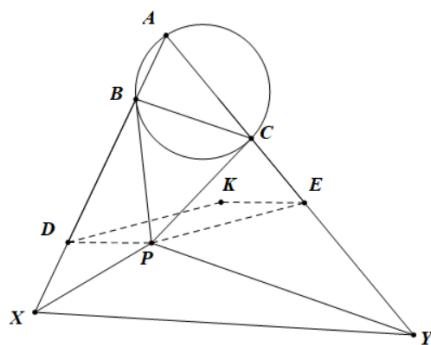
$n = (2^{60} - 2)^2 + 1$  时,  $k+2 = 2^{60}$ . 此时  $d(n) = 61$ , 故  $n_{\min} = (2^{60} - 2)^2 + 1$ .

证毕. □

评注 本题难度不大. 题设左式的配方是解决问题的关键.

6. 在锐角  $\triangle ABC$  中, 点  $P$  满足  $PB, PC$  都与  $\triangle ABC$  的外接圆相切. 设  $X, Y$  分别是  $AB, AC$  边上的两个动点, 满足  $\angle XPY = 2\angle BAC$ , 且  $P$  在  $\triangle AXY$  内, 设  $Z$  是  $A$  关于  $XY$  的对称点. 证明:  $\triangle XYZ$  的外接圆过一个定点.

证明 1 由于  $BP$  与  $\odot ABC$  相切, 故  $\angle XBP = 180^\circ - \angle ABP = \angle ACB$ . 于



是, 可在  $BX$  上取点  $D$ , 使得  $\triangle DPB \sim \triangle ABC$ . 同理, 可在  $CY$  上选点  $E$ , 使得  $\triangle ECP \sim \triangle ABC$ . 因为  $DB = AC \cdot \frac{PB}{BC}$  为定值, 所以  $D$  为定直线  $AX$  上一个定点, 同理可证,  $E$  为定直线  $AY$  上一个定点.

作平行四边形  $DPEK$ , 则  $K$  也为定点, 下证:  $K$  在  $\odot XYZ$  上.

由于  $\angle XPY = 2\angle BAC$ , 而  $\angle BPC = 180^\circ - 2\angle BAC$ . 故

$$\angle DPX + \angle EPY = 360^\circ - \angle BPD - \angle BPC - \angle CPE - \angle XPY = \angle BAC.$$

又  $\angle DPX + \angle DXP = \angle BDP = \angle BAC$ , 故  $\angle DXP = \angle EPY$ .

同理  $\angle DPX = \angle EYP$ . 因此

$$\triangle DXP \sim \triangle EPY. \quad (**)$$

有

$$\frac{DP}{DX} = \frac{EP}{EP} \Rightarrow \frac{EK}{DX} = \frac{EY}{DK}.$$

又  $\angle KDP = \angle KEP$  (因为  $DPEK$  为平行四边形),  $\angle PDX = \angle PEY$  (由 (\*\*)).

所以

$$\angle XDK = \angle KEK \Rightarrow \triangle XDK \sim \triangle KEY. \quad (***)$$

注意

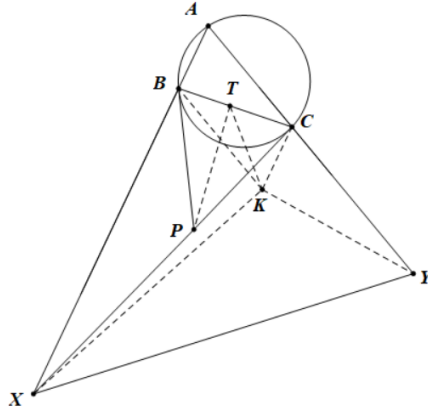
$$\angle DKE = \angle DPE = \angle BPD + \angle BPC + \angle CPE = 360^\circ - 3\angle BAC,$$

$$\begin{aligned} \angle BDK &= 180^\circ - \angle BAC - \angle AEP \text{ (由 } DK \parallel EP) \\ &= 180^\circ - \angle BAC - \angle BAC = 180^\circ - 2\angle BAC. \end{aligned}$$

因此

$$\begin{aligned} \angle XKY &= \angle DKE - \angle DKX - \angle EKY = \angle DPE - \angle DKX - \angle DXK \text{ (由 (***))} \\ &= \angle DPE - \angle BDK = 180^\circ - \angle BAC = 180^\circ - \angle XZY. \end{aligned}$$

故  $K$  在  $\odot XYZ$  上, 证毕. □



**证明 2** 取点  $K$  满足  $ABKC$  为平行四边形, 下证: 此定点  $K$  在  $\odot XYZ$  上.  
注意

$$\angle XBP = \angle ACB, \angle YCP = \angle ABC, \angle XPY = 2\angle BAC = 180^\circ - \angle BPC,$$

故

$$\angle BPX + \angle CPY = 360^\circ - \angle XPY - \angle BPC = 180^\circ.$$

因此

$$\begin{aligned} \angle BXP + \angle CYP &= 360^\circ - \angle XBP - \angle BPX - \angle PCY - \angle YPC & \text{①} \\ &= \angle BAC = \angle BKC. \end{aligned}$$

所以可在线段  $BC$  上取点  $T$ , 使得  $\angle BKT = \angle BXP$ , 则有  $\angle CYP = \angle CKT$  (用到①). 又注意到

$$\angle TBK = \angle ACB = \angle PBX, \angle TCK = \angle ABC = \angle PCY.$$

因此

$$\triangle BXP \sim \triangle BKT, \triangle CKT \sim \triangle CYP.$$

进一步可得  $\triangle BXK \sim \triangle BPT$ ,  $\triangle CYK \sim \triangle CPT$ . 因此

$$\angle BXK + \angle CYK = \angle BPT + \angle CPT = \angle BPC,$$

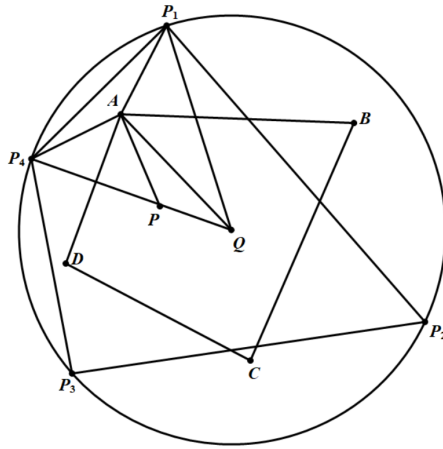
故

$$\begin{aligned} \angle XKY &= \angle AXK + \angle AYK + \angle BAC \\ &= \angle BPC + \angle BAC \\ &= 180^\circ - \angle BAC \\ &= 180^\circ - \angle XZY. \end{aligned}$$

因此  $K$  在  $\odot XYZ$  上, 证毕. □

**证明 3** 我们先证如下引理.

**引理** 在凸四边形  $ABCD$  中(字母与原题无关), 点  $P$  存在等角共轭点  $Q$  的充要条件为  $\angle APD + \angle CPB = 180^\circ$ .



**证明** 设  $P$  关于  $AB, BC, CD, DA$  的对称点分别为  $P_1, P_2, P_3, P_4$ .

(1) 必要性: 由点  $P, Q$  互为等角共轭点, 可得

$$\angle P_4AQ = \angle PAD + \angle QAD = \angle BAD,$$

同理可得  $\angle P_1AQ = \angle BAD$ , 故  $\angle P_1AQ = \angle P_4AQ$ . 又  $AP_1 = AP = AP_4$ , 因此  $\triangle P_4AQ \cong \triangle P_1AQ$ , 有  $QP_4 = QP_1$ . 同理

$$QP_1 = QP_2, QP_2 = QP_3, QP_3 = QP_4.$$

因此  $P_1, P_2, P_3, P_4$  共圆  $Q$ . 故  $\angle P_4P_1P_2 + \angle P_2P_3P_4 = 180^\circ$ . 考虑到

$$\angle P_4P_1P_2 = \angle P_4P_1P + \angle PP_1P_2 = \frac{1}{2}(\angle PAP_4 + \angle PBP_2) = \angle PAD + \angle PBC.$$

同理  $\angle P_2P_3P_4 = \angle PDA + \angle PCB$ . 因此

$$\angle P_4P_1P_2 + \angle P_2P_3P_4 = 360^\circ - \angle APD - \angle BPC,$$

即  $\angle APD + \angle BPC = 180^\circ$ .

(2) 充分性: 由  $\angle APD + \angle BPC = 180^\circ$ , 同(1)可得  $\angle P_4P_1P_2 + \angle P_2P_3P_4 = 180^\circ$ , 故  $P_1, P_2, P_3, P_4$  共圆. 取此圆圆心  $Q$ , 也有  $\triangle AP_4Q \cong \triangle AP_1Q$ . 因此

$$\begin{aligned} \angle P_4AQ = \angle P_1AQ &\Rightarrow \angle PAD + \angle QAD = \angle PAB + \angle QAB \\ &\Rightarrow AP, AQ \text{ 为 } \angle BAD \text{ 中一对等角共轭线.} \end{aligned}$$

对  $\angle ABC, \angle BCD, \angle CDA$  类似考虑, 知  $Q$  为  $P$  的等角共轭点.

综合(1)(2)知引理得证.

回到原题. 注意到  $\angle XPY = 2\angle BAC = 180^\circ - \angle BPC$ , 故在凸四边形

$BCYX$  中对点  $P$  使用引理可得,

$$\angle XKY = 180^\circ - \angle BAC = 180^\circ - \angle XZY$$

其中,  $K, P$  互为等角共轭点. 因此  $K$  在  $\odot XYZ$  上, 证毕. □

**评注** 本题为动点问题, 一般策略是寻求变化中的不变量, 如线段的相关代数关系或恒成立的相似. 当然, 对某些特殊点的性质 (如证法 3) 进行研究也常常能够得到一些妙解.