

2020 年 USEMO 试题解析

石泽晖¹ 董子超²

(1. 长春吉大附中实验学校, 130021; 2. 卡内基梅隆大学, 15213)

USEMO 是美国数学奥林匹克 (USAMO) 的一个练习赛, 第 2 届 USEMO 于 2020 年 10 月 24 日、25 日两天进行. 本次比赛共 6 道题, 其中 1,2,4,5 难度适中, 较适合联赛训练; 3,6 较难, 适合国赛训练. 我们在下文中给出了这次 USEMO 的解答和评析, 请读者批评指正.

I. 试 题

1. 求所有能被写成

$$\frac{[x,y] + [y,z]}{[x,z]}$$

形式的正整数, 其中 x, y, z 是三个正整数, $[a, b]$ 是指正整数 a, b 的最小公倍数.

2. 甲, 乙两人玩一个游戏. 首先, 乙选择集合 $\{1, 2, \dots, 2020\}$ 的一族子集 \mathcal{F} , 并让甲知道这个子集族是什么. 然后, 甲和乙轮流从集合 $\{1, 2, \dots, 2020\}$ 中挑选数字, 已选过的数字不能再被挑选. 甲先挑选, 乙后挑选, 一直进行到所有数字都挑完为止 (即每人挑 1010 轮). 如果甲能挑完 \mathcal{F} 中某个集合中的所有元素, 则甲赢, 否则乙赢. 试求所有能确保乙有必胜策略的 \mathcal{F} 中, $|\mathcal{F}|$ 的最大可能值.

3. 在锐角 $\triangle ABC$ 中, O, H 分别是外心和垂心. 记 Γ 为 $\triangle ABC$ 的外接圆, N 为 OH 的中点. 考虑由 Γ 在 B, C 处的两条切线以及过点 H 且垂直于 AN 的直线组成的三角形, 并记该三角形的外接圆为 ω_A , 类似定义 ω_B, ω_C . 证明: $\omega_A, \omega_B, \omega_C$ 的根心在 OH 上.

4. 设函数 $f : \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$ 满足对任意 $x, y \in \mathbb{R}^+$, 都有

$$f(x + f(y) + xy) = xf(y) + f(x + y).$$

证明: 对任意正实数 x , 均有 $f(x) = x$.

修订日期: 2021-02-07.

5. 凸 200 边形 $A_1A_2 \cdots A_{200}$ 的所有边被相间地涂成了红蓝两色. 假设所有红边延长相交可以形成一个正 100 边形, 所有蓝边延长相交也可以形成一个正 100 边形. 证明: 凸 200 边形 $A_1A_2 \cdots A_{200}$ 的 50 条对角线 $A_1A_{101}, A_3A_{103}, \dots, A_{99}A_{199}$ 共点.

6. 证明: 对任意奇数 $n > 1$, 均存在两个正整数 a, b , 使得多项式 $Q(x) = (x+a)^2 + b$ 同时满足如下三个条件:

- (i) $(a, n) = (b, n) = 1$;
- (ii) $Q(0)$ 可以被 n 整除;
- (iii) $Q(1), Q(2), Q(3), \dots$ 中每个数均有一个不能整除 n 的素因子.

II. 解 答

题 1 求所有能被写成

$$\frac{[x, y] + [y, z]}{[x, z]}$$

形式的正整数, 其中 x, y, z 是三个正整数, $[a, b]$ 是指正整数 a, b 的最小公倍数.

解 1 (沈月恒) 记 $d_0 = (x, y, z), d_1 = \frac{(y, z)}{d_0}, d_2 = \frac{(x, z)}{d_0}, d_3 = \frac{(x, y)}{d_0}$, 且

$$x_1 = \frac{x}{d_0 d_2 d_3}, \quad y_1 = \frac{y}{d_0 d_1 d_3}, \quad z_1 = \frac{z}{d_0 d_1 d_2},$$

易知 x_1, y_1, z_1 均为整数, 且两两互素. 这说明:

$$[x, y] = x_1 y_1 d_0 d_1 d_2 d_3, \quad [y, z] = y_1 z_1 d_0 d_1 d_2 d_3, \quad [x, z] = x_1 z_1 d_0 d_1 d_2 d_3,$$

由此可以得到:

$$\frac{[x, y] + [y, z]}{[x, z]} = \frac{x_1 y_1 + y_1 z_1}{x_1 z_1}.$$

一方面, 若 $\frac{x_1 y_1 + y_1 z_1}{x_1 z_1} = m$ 为正整数, 则 $x_1 \mid (x_1 y_1 + y_1 z_1), z_1 \mid (x_1 y_1 + y_1 z_1)$,

从而 $x_1 \mid y_1 z_1, z_1 \mid x_1 y_1$, 由 x_1, y_1, z_1 两两互素可知: $x_1 = z_1 = 1$, 从而

$$\frac{[x, y] + [y, z]}{[x, z]} = m = 2y_1$$

为偶数.

另一方面, 对任意的正偶数 $n = 2k$, 取 $x = 1, y = k, z = 1$, 则

$$\frac{[x, y] + [y, z]}{[x, z]} = \frac{k+k}{1} = 2k = n,$$

这说明, 一切正偶数 n , 均能被写成 $\frac{[x, y] + [y, z]}{[x, z]}$ 形式.

结合以上两方面可知, 所有正偶数即为所求. □

解 2 记 $v_2(x) = \alpha, v_2(y) = \beta, v_2(z) = \gamma$, 其中 $v_2(a)$ 为正整数 a 的素因子 2 的个数.

首先, 我们证明: 若 $\frac{[x,y]+[y,z]}{[x,z]}$ 为正整数, 则其必为偶数.

由对称性, 不妨设 $\alpha \geq \gamma$. 分两种情况讨论:

(1) $\beta \geq \alpha$, 此时有 $\beta \geq \alpha \geq \gamma$. 易知

$$v_2([x,y]) = \max\{v_2(x), v_2(y)\} = \max\{\alpha, \beta\} = \beta.$$

同理

$$v_2([y,z]) = \max\{v_2(y), v_2(z)\} = \max\{\beta, \gamma\} = \beta.$$

故

$$v_2([x,y] + [y,z]) \geq \beta + 1.$$

而 $v_2([x,z]) = \max\{v_2(x), v_2(z)\} = \max\{\alpha, \gamma\} \leq \beta$, 因此

$$v_2\left(\frac{[x,y] + [y,z]}{[x,z]}\right) \geq \beta + 1 - \beta = 1,$$

这说明 $\frac{[x,y]+[y,z]}{[x,z]}$ 为偶数.

(2) $\beta < \alpha$. 此时易知 $v_2([x,y]) = \alpha, v_2([x,z]) = \alpha$. 由 $\frac{[x,y]+[y,z]}{[x,z]}$ 为正整数, 可知 $v_2([y,z]) \geq \alpha$. 从而

$$v_2([y,z]) = \max\{v_2(y), v_2(z)\} = \max\{\beta, \gamma\} \geq \alpha,$$

注意到 $\alpha > \beta, \alpha \geq \gamma$, 故 $\alpha = \gamma$, 也即 $v_2([y,z]) = \alpha$, 又 $v_2([x,y]) = \alpha$, 故

$$v_2([x,y] + [y,z]) \geq \alpha + 1,$$

进而

$$v_2\left(\frac{[x,y] + [y,z]}{[x,z]}\right) \geq \alpha + 1 - \alpha = 1,$$

这说明 $\frac{[x,y]+[y,z]}{[x,z]}$ 为偶数.

结合 (1),(2) 可知, 若 $\frac{[x,y]+[y,z]}{[x,z]}$ 为正整数, 则其必为偶数.

其次, 对任意的正偶数 $n = 2k$, 取 $x = 1, y = k, z = 1$, 则

$$\frac{[x,y] + [y,z]}{[x,z]} = \frac{k+k}{1} = 2k = n,$$

这说明一切正偶数 n 均能被写成 $\frac{[x,y]+[y,z]}{[x,z]}$ 形式.

综上知, 所有正偶数即为所求. □

评注 本题为简单题. 通过一些尝试探索不难猜到答案为全体正偶数并完成构造. 对于证明的部分, 一种较代数的想法是设出所有的最大公约数关系, 从而

代入化简表达式, 说明它只取偶数值; 另一种较组合的想法是对分子, 分母中素因子 2 的个数计数, 说明它只取偶数值. 在本题中, 两种解法皆奏效.

题 2 甲, 乙两人玩一个游戏. 首先, 乙选择集合 $\{1, 2, \dots, 2020\}$ 的一族子集 \mathcal{F} , 并让甲知道这个子集族是什么. 然后, 甲和乙轮流从集合 $\{1, 2, \dots, 2020\}$ 中挑选数字, 已选过的数字不能再被挑选. 甲先挑选, 乙后挑选, 一直进行到所有数字都挑完为止 (即每人挑 1010 轮). 如果甲能挑完 \mathcal{F} 中某个集合中的所有元素, 则甲赢, 否则乙赢. 试求所有能确保乙有必胜策略的 \mathcal{F} 中, $|\mathcal{F}|$ 的最大可能值.

解 (王孝文) 记集合 $S = \{1, 2, \dots, 2020\}$, 子集 $A_i = \{2i - 1, 2i\}$ ($i = 1, 2, \dots, 1010$). 考虑子集族

$$|\mathcal{F}| = \{A \mid A \subseteq S, \text{ 且 } A_1, A_2, \dots, A_{1010} \text{ 中至少有一个是 } A \text{ 的子集}\}.$$

首先, 我们计算 $|\mathcal{F}|$. 由 \mathcal{F} 的定义可知: 对 \mathcal{F} 中每个元素 A , 均存在最小的 i , 使得 $A_i = \{2i - 1, 2i\} \subseteq A$. 而对每个最小的 i , 集合 $A_j = \{2j - 1, 2j\}$ ($1 \leq j < i$) 中的两个元素有 3 种满足 i 为最小的取法: 均不取, 或任取其一. 而集合 S 中每个大于 $2i$ 的元素可取可不取, 共 2 种取法, 均能满足 A 的定义. 故对每一个 i ($1 \leq i \leq 1010$), 共对应了 $3^{i-1} \cdot 2^{2020-2i}$ 个 A . 因此:

$$|\mathcal{F}| = \sum_{i=1}^{1010} 3^{i-1} \cdot 2^{2020-2i} = 2^{2018} \cdot \sum_{i=0}^{1009} \left(\frac{3}{4}\right)^i = 2^{2020} - 3^{1010}.$$

其次, 给出此时乙的必胜策略: 当甲挑选 $2i - 1$ ($1 \leq i \leq 1010$) 时, 乙就挑选 $2i$ ($1 \leq i \leq 1010$); 当甲挑选 $2i$ ($1 \leq i \leq 1010$) 时, 乙就挑选 $2i - 1$ ($1 \leq i \leq 1010$). 事实上, 由子集族 \mathcal{F} 的定义可知, 对每个集合 $A \in \mathcal{F}$, 均存在一个 i ($1 \leq i \leq 1010$), 使得 $A_i = \{2i - 1, 2i\} \subseteq A$. 由乙的挑数策略可知, A_i 中的两个元素中必有一个无法被甲取到, 故甲无法挑完 \mathcal{F} 中任何一个集合的所有元素. 乙必胜.

最后, 我们证明所有满足条件的 \mathcal{F} , 均有 $|\mathcal{F}| \leq 2^{2020} - 3^{1010}$.

考虑甲前 k 次的挑选方式.

由于甲前 k 次挑选共 $2020 \cdot (2020 - 2) \cdots (2020 - 2(k - 1))$ 种选择. 而 S 的任意 k 元集合在以上选择中至多出现 $k!$ 次 (全排列的种类数), 故甲至少能挑完

$$\frac{2020 \cdot (2020 - 2) \cdots (2020 - 2(k - 1))}{k!} = 2^k \cdot C_{1010}^k$$

个 k 元集合. 对 k ($1 \leq k \leq 1010$) 如上考虑, 可得甲至少能挑出

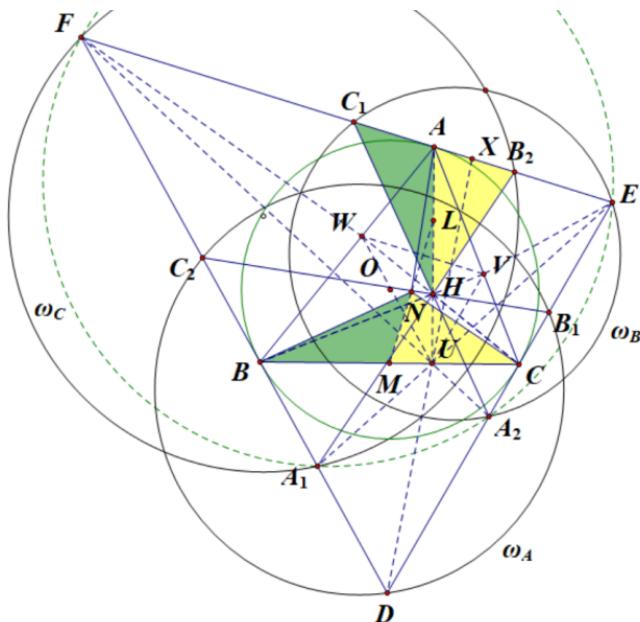
$$\sum_{k=0}^{1010} 2^k C_{1010}^k = (2 + 1)^{1010} = 3^{1010}$$

个集合. 这说明 $|\mathcal{F}| \leq 2^{2020} - 3^{1010}$.

综上, $|\mathcal{F}|$ 的最大值为 $2^{2020} - 3^{1010}$. □

评注 本题为中档题. 首先, 我们需要做较多的尝试探索猜出答案与构造, 一种可能的方式是将 2020 改成较小的数, 如 4,5,6,7,8 等等, 并试探乙选不同的子集族所得的结果. 在猜出答案后, 本题的证明也是不那么平凡的. 事实上, 我们计算了甲逐步所能控制的集合个数的下界, 进而估计了乙所选集合族的上界. 这个方法是自然的, 但是在思考问题的时候, 这样的贪心算法却容易被忽视. 本题的构造与证明浑然天成, 既出乎意料, 又合乎情理, 是一道难得的好题.

题 3 在锐角 $\triangle ABC$ 中, O, H 分别是外心和垂心. 记 Γ 为 $\triangle ABC$ 的外接圆, N 为 OH 的中点. 考虑由 Γ 在 B, C 处的两条切线以及过点 H 且垂直于 AN 的直线组成的三角形, 并记该三角形的外接圆为 ω_A , 类似定义 ω_B, ω_C . 证明: $\omega_A, \omega_B, \omega_C$ 的根心在 OH 上.



证明 (邹听雨) 如图所示, 过 H 作 AN, BN, CN 的垂线, 分别交 DE, DF, EF 于 $A_2, B_1, A_1, C_2, B_2, C_1$. 记 $\triangle ABC$ 的三边长分别为 a, b, c , 外接圆半径为 R .

记 BC 中点 M , AH 中点 L , 则由九点圆的性质可知 LM 为 $\triangle ABC$ 九点圆的直径, 由九点圆与外接圆的位似比为 $1:2$, 可知 $LM = R$. 由卡诺定理可知, $LM \parallel OA$. 所以 $LM \perp AB_2$, $MC \perp AH$, $NC \perp B_2H$, 从而有 $\triangle AHB_2 \sim \triangle MCN$. 同理有 $\triangle AHC_1 \sim \triangle MBN$.

于是有 $\frac{AB_2}{AH} = \frac{NM}{MC} = \frac{R}{a}$, 注意到 $AH = 2OM = 2R \cos A$, 可知:

$$AB_2 = \frac{2R^2 \cos A}{a} = \frac{R \cos A}{\sin A} = R \cot A.$$

同理

$$AC_1 = R \cot A = AB_2,$$

以及

$$BA_1 = BC_2 = R \cot B, CB_1 = CA_2 = R \cot C.$$

设 AH 交 BC 于点 U , 下证 A_1, U, E 三点共线. 容易知道

$$A_1D = BD - BA_1 = R \tan A - R \cot B,$$

$$DE = DC + CE = R \tan A + R \tan B,$$

$$CU = b \cos C = 2R \sin B \cos C, BU = 2R \sin C \cos B.$$

故

$$\begin{aligned} \frac{BA_1}{A_1D} \cdot \frac{DE}{EC} \cdot \frac{CU}{UB} &= \frac{R \cot B}{R(\tan A - \cot B)} \cdot \frac{R(\tan A + \tan B)}{R \tan B} \cdot \frac{2R \sin B \cos C}{2R \sin C \cos B} \\ &= \frac{(\tan A + \tan B) \cot B \cot C}{(\tan A - \cot B) \tan B \cot B} \\ &= \frac{\tan A + \tan B}{\tan A \tan B - 1} \cdot \cot C = 1, \end{aligned}$$

在 $\triangle BCD$ 中应用 Menelaus 定理的逆定理, 可得 A_1, U, E 三点共线. 同理, A_2, U, F 三点共线.

又易知 $\angle FBU = \angle ECU$, 且

$$\frac{FB}{BU} = \frac{R \tan C}{2R \sin C \cos B} = \frac{1}{2 \cos B \cos C},$$

同理

$$\frac{EC}{CU} = \frac{1}{2 \cos B \cos C},$$

故 $\triangle FBU \sim \triangle ECU$, 从而 $\angle DFU = \angle DEU$, 故 E, F, A_1, A_2 四点共圆, 于是

$$DA_1 \cdot DF = DA_2 \cdot DE,$$

这说明 D 在 ω_B, ω_C 的根轴上.

设 DU 交 EF 于 X , 则

$$\begin{aligned} \frac{FX}{XE} &= \frac{DF \sin \angle XDF}{DE \sin \angle XDE} = \frac{R(\tan A + \tan C)}{R(\tan A + \tan B)} \cdot \frac{BU}{UC} \\ &= \frac{(\tan A + \tan C) \cot B}{(\tan A + \tan B) \cot C} = \frac{\tan A \tan C - 1}{\tan A \tan B - 1} \\ &= \frac{\tan C - \cot A}{\tan B - \cot A} = \frac{R(\tan C - \cot A)}{R(\tan B - \cot A)} = \frac{FC_1}{EB_2}. \end{aligned}$$

由比例性质可知

$$\frac{FX}{XE} = \frac{FC_1}{EB_2} = \frac{C_1X}{B_2X}.$$

于是

$$FX \cdot B_2X = EX \cdot C_1X,$$

这说明 X 在 ω_B, ω_C 的根轴上. 故 DU 为 ω_B, ω_C 的根轴. 同理: EV 为 ω_A, ω_C 的根轴, FW 为 ω_A, ω_B 的根轴. 由蒙日定理可得: DU, EV, FW 三线共点于 $\omega_A, \omega_B, \omega_C$ 的根心, 亦为 $\triangle DEF$ 与 $\triangle UVW$ 的位似中心. 再注意到 O 为 $\triangle DEF$ 的内心, H 为 $\triangle UVW$ 的内心, 由位似可知: $\omega_A, \omega_B, \omega_C$ 的根心在 OH 上. \square

评注 本题为难题. 首先图中有很多垂直, 可以考虑用垂直导出相似, 进而通过计算确定 A_1 等点的具体位置; 其次由精确图发现两组共线, 并可以通过计算证明, 从而确定根轴上的一个点 D ; 再次由精确图可知 U 也在根轴上, 但不好直接证明, 于是考虑作出 DU 上另一点 X , 转而证明 X 在根轴上, 从而刻画出根轴; 最后我们通过熟知的位似完成证明.

题 4. 设函数 $f : \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$ 满足对任意 $x, y \in \mathbb{R}^+$, 都有

$$f(x + f(y) + xy) = xf(y) + f(x + y). \quad (1)$$

证明: 对任意正实数 x , 均有 $f(x) = x$.

证明 1 (沈月恒) 我们分几步完成证明:

若存在某个 $y_0 > 0$ 使得 $f(y_0) < y_0$, 取 $x = 1 - \frac{f(y_0)}{y_0}$, $y = y_0$ 得 $xf(y) = 0$, 这与 $x > 0, f(y) > 0$ 矛盾! 因此, 我们得到

结论 1 对任意正实数 y , 均有 $f(y) \geq y$.

定义 $g(x) = f(x) - x$, 则由结论 1 知 $g(x)$ 的值域为 $[0, +\infty)$. 此时 (1) 式可化为

$$g(x + y + xy + g(y)) = (x - 1)g(y) + g(x + y). \quad (2)$$

由 x, y 的任意性, 交换 x, y 得

$$g(x + y + xy + g(x)) = (y - 1)g(x) + g(x + y). \quad (3)$$

将 (2),(3) 式作差得

$$g(x + y + xy + g(y)) - (x - 1)g(y) = g(x + y + xy + g(x)) - (y - 1)g(x)$$

对任意正实数 x, y 均成立.

因此, 若 $g(x) = g(y)$, 则有

$$(x - 1)g(y) = (y - 1)g(x).$$

这说明

结论 2 若互异的正实数 a, b , 使得 $g(a) = g(b)$, 则 $g(a) = g(b) = 0$.

在 (2) 式中, 代入 $x = 1$ 得

$$g(g(y) + 2y + 1) = g(y + 1) \quad (4)$$

对任意正实数 y 均成立. 由于 $g(y) \geq 0$, 我们发现 $g(y) + 2y + 1 > y + 1$. 从而由结论 2 得 $g(y + 1) = 0$ 对任意正实数 y 均成立. 因此, 我们得到

结论 3 对任意实数 $y > 1$, 均有 $g(y) = 0$.

在 (2) 式中, 代入任意 $x = x_0 > 1$, 则 $x_0 + y + x_0y + g(y) > 1$, 由结论 2 知

$$0 = g(x_0y + x_0 + y + g(y)) = (x_0 - 1)g(y) + g(x_0 + y)$$

对任意正实数 y 均成立. 因为 g 非负, 且 $x_0 > 1$, 所以 $g(y) = g(x_0 + y) = 0$ 对任意正实数 y 均成立, 这就完成了证明. \square

证明 2 同法一, 我们得到结论 1, 及 (2) 式. 接下来我们采用反证法证明.

若存在正实数 y_0 , 使得 $g(y_0) > 0$, 在 (2) 式中, 令 $y = y_0$, 则

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} g(x) = \lim_{x \rightarrow +\infty} g(x(1 + y_0) + (g(y_0) + y_0)) \geq \lim_{x \rightarrow +\infty} (x - 1)g(y_0),$$

故

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} g(x) = +\infty.$$

在 (2) 式中, 令 $x = 1$, 可得

$$g(g(y) + 2y + 1) = g(y + 1). \quad (3)$$

在 (3) 式中, 令 $y = x - 1$, 得

$$g(g(x - 1) + 2x - 1) = g(x). \quad (4)$$

取如下序列 $\{x_n\}_{n=1}^{+\infty}$:

$$x_1 = 2, x_{n+1} = g(x_n - 1) + 2x_n - 1 \quad (n \geq 1).$$

反复利用 (4) 式可得: $g(x_1) = g(x_2) = g(x_3) = \dots$ 为定值, 不妨记该定值为 c .

注意到 $g(x) \geq 0$, 故 $x_{n+1} \geq 2x_n - 1 (n \geq 1)$, 而 $x_1 = 2$, 故序列 $\{x_n\}_{n=1}^{+\infty}$ 单调递增, 且 $\lim_{n \rightarrow +\infty} x_n = +\infty$.

由 $\lim_{x \rightarrow +\infty} g(x) = +\infty$ 可知, 存在 M , 使得 $\forall x \geq M$, 均有 $g(x) > c$; 由于

$\lim_{n \rightarrow +\infty} x_n = +\infty$, 故存在 $x_n > M$, 因此 $g(x_n) > c$. 这与 $g(x_n)$ 为定值 c 矛盾.

综上, 对任意正实数 x , 都有 $f(x) = x$. □

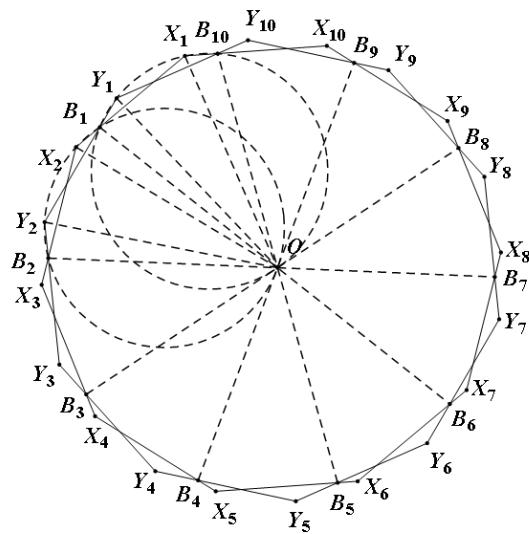
评注 本题为中档题. 一方面, 我们从条件出发. 函数的定义域中没有 0, 考虑 $x = 1, y = 1, x = y$ 等等较特殊的取值看起来也不太能较好地化简条件得到信息. 注意到条件式两边的每一项都有 f , 所以我们尝试能否消掉其中的一些项. 在这个尝试的过程中, 我们便不难得到结论 1. 另一方面, 我们从结论出发, 作代换 $g(x) = f(x) - x$ 是自然的, 而代入条件式后发现 g 的关系中关于 x, y 的对称性较高, 所以我们尝试交换 x, y 作差, 消掉大部分项, 我们便得到了结论 2. 事实上, 结论 2 很好用, 因为有了它, 我们配凑 $g(a) = g(b)$ 就能得到大量信息, 于是完成证明就不难了. 法二我们尝试用分析语言说明问题. 一方面易知 $g(x)$ 无上界, 另一方面在得到 $g(x)$ 不是单射后, 通过迭代得到一个单调递增无上界, 且 $g(x)$ 在其上为定值的子序列 $\{x_n\}_{n=1}^{+\infty}$, 从而产生矛盾.

题 5. 凸 200 边形 $A_1A_2 \cdots A_{200}$ 的所有边被相间地涂成了红蓝两色. 假设所有红边延长相交可以形成一个正 100 边形, 所有蓝边延长相交也可以形成一个正 100 边形. 证明: 凸 200 边形 $A_1A_2 \cdots A_{200}$ 的 50 条对角线 $A_1A_{101}, A_3A_{103}, \dots, A_{99}A_{199}$ 共点.

证明 不妨记所有红边延长相交构成的正 100 边形为 $X_1X_2 \cdots X_{100}$, 所有蓝边延长相交构成的正 100 边形为 $Y_1Y_2 \cdots Y_{100}$, 且

$$X_iX_{i+1} \cap Y_iY_{i+1} = A_{2i-1} = B_i, \quad i = 1, 2, \dots, 100,$$

这里下标 mod 100 处理. (为简化, 我们以 10 替代 100 作如下示意图)



设这两个正 100 边形的旋转相似中心为 O , 我们断定 $B_1B_{51}, B_2B_{52}, \dots, B_{50}B_{100}$ 必共点于 O . 为此, 我们证明更强结论:

对任意 $i = 1, 2, \dots, 100$, 均有 $\angle B_iOB_{i+1} = \frac{\pi}{50}$, 这里 $B_{101} = B_1$.

事实上, 注意到 O 为旋转相似中心, 故有

$$\triangle X_iOX_{i+1} \sim \triangle Y_iXY_{i+1},$$

由此可知

$$\angle X_{i+1}B_iY_{i+1} = \angle X_{i+1}OY_{i+1},$$

这说明 O, B_i, Y_{i+1}, X_{i+1} 共圆.

同理可知 O, B_i, X_i, Y_i 共圆, 从而有 $O, B_i, Y_{i+1}, B_{i+1}, X_{i+1}$ 共圆, 因此

$$\begin{aligned}\angle B_iOB_{i+1} &= \pi - \angle B_iY_{i+1}B_{i+1} \\ &= \pi - \angle Y_iY_{i+1}Y_{i+1} \\ &= \pi - \frac{49}{50}\pi = \frac{\pi}{50}, \quad i = 1, 2, \dots, 100.\end{aligned}$$

故 $B_1B_{51}, B_2B_{52}, \dots, B_{50}B_{100}$ 共点于 O , 也即 $A_1A_{101}, A_3A_{103}, \dots, A_{99}A_{199}$ 共点于 O . 证毕! \square

评注 本题为中档题. 首先题中的 100 边形是无法画图的, 这样的几何问题并不常见. 在解题过程中, 我们只好试着将 100 改成 3,4,5 等较小的数作图, 并尝试在图形中发掘重要的巧合. 值得一提的是, 要证明 100 条直线共点, 所共的点很可能是某种巧合点, 如果观察图中的一个局部 $B_{10}B_1B_2X_1X_2Y_1Y_2$, 我们发现这是相交两圆的经典构型, 于是圆 $(B_1Y_1X_1B_{10})$ 与圆 $(B_1X_2Y_2B_2)$ 的异于 B_1 的交点 O 便关联了丰富的旋转位似信息, 它就是“高度可疑”的共点处. 事实上, 我们切换视角, 改变 O 的定义方式, 即考虑两个 100 边形的旋转位似中心, 就可以一劳永逸的解决问题. 另外, 本题的共点证明部分, 也可以通过复数法计算.

题 6. 证明: 对任意奇数 $n > 1$, 均存在两个正整数 a, b , 使得多项式 $Q(x) = (x + a)^2 + b$ 同时满足如下三个条件:

- (i) $(a, n) = (b, n) = 1$;
- (ii) $Q(0)$ 可以被 n 整除;
- (iii) $Q(1), Q(2), Q(3), \dots$ 中每个数均有一个不能整除 n 的素因子.

证明 设 n 的所有素因子从小到大依次为 p_1, p_2, \dots, p_k , 我们分几步完成证明.

结论 1 存在素数 q_1, q_2, \dots, q_k , 使得对任意 $1 \leq i \leq k$, 有

$$\left(\frac{p_j}{q_i} \right) = \begin{cases} 1 & (j \neq i), \\ -1 & (j = i). \end{cases}$$

证明 任取一个 $\mod p_j$ ($1 \leq j \leq k$) 的二次剩余 d_j , 和一个 $\mod p_j$ 的非二次剩余 e_j . 由中国剩余定理及 Dirichlet 定理, 存在素数 q_i 满足以下同余方程组

$$\begin{cases} q_i = 1 \pmod{4}, \\ q_i = e_i \pmod{p_i}, \\ q_i = d_j \pmod{p_j} (j \neq i). \end{cases}$$

结合二次互反律, 有

$$\begin{aligned} \left(\frac{p_j}{q_i} \right) &= \left(\frac{q_i}{p_j} \right) \cdot (-1)^{\frac{(p_j-1)(q_i-1)}{4}} = \left(\frac{q_i}{p_j} \right) = \left(\frac{d_j}{p_j} \right) = 1 (j \neq i), \\ \left(\frac{p_i}{q_i} \right) &= \left(\frac{q_i}{p_i} \right) \cdot (-1)^{\frac{(p_i-1)(q_i-1)}{4}} = \left(\frac{q_i}{p_i} \right) = \left(\frac{e_i}{p_i} \right) = -1. \end{aligned}$$

证毕!

令 $b = mq_1q_2 \cdots q_k$, 其中正整数 m 满足同余方程组

$$m \equiv -\frac{d_i}{q_1q_2 \cdots q_k} \pmod{p_j} (j = 1, 2, \dots, k).$$

结论 2 对上述 b , 只存在有限个正整数 x , 使得 $x^2 + b$ 的素因子均在 $\{p_1, p_2, \dots, p_k\}$ 中.

证明 设 $x^2 + b = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_k^{\alpha_k}$, 于是

$$\left(\frac{p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_k^{\alpha_k}}{q_1} \right) = \left(\frac{p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_k^{\alpha_k}}{q_2} \right) = \cdots = \left(\frac{p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_k^{\alpha_k}}{q_k} \right) = 1.$$

由结论 1 可知

$$\left(\frac{p_1^{\alpha_1}}{q_1} \right) = \left(\frac{p_2^{\alpha_2}}{q_2} \right) = \cdots = \left(\frac{p_k^{\alpha_k}}{q_k} \right) = 1.$$

注意到 $\left(\frac{p_i}{q_i} \right) = -1$ ($1 \leq i \leq k$), 故

$$(-1)^{\alpha_1} = (-1)^{\alpha_2} = \cdots = (-1)^{\alpha_k} = 1,$$

这说明

$$\alpha_1 \equiv \alpha_2 \equiv \cdots \equiv \alpha_k \equiv 0 \pmod{2},$$

因此

$$x^2 + b = \left(p_1^{\frac{\alpha_1}{2}} p_2^{\frac{\alpha_2}{2}} \cdots p_k^{\frac{\alpha_k}{2}} \right)^2 \geq (x+1)^2,$$

从而 $x \leq \frac{b-1}{2}$. 故只存在有限个正整数 x 满足条件. 证毕!

由结论 2 可知, 对充分大的正整数 x , $x^2 + b$ 均有不整除 n 的素因子.

结论 3 存在正整数 a , 使得 $a^2 + b \equiv 0 \pmod{n}$.

证明 我们证明更强结论:

对任意的 $1 \leq i \leq k$, 以及正整数 l , 存在正整数 a , 使得 $a^2 + b \equiv 0 \pmod{p_i^l}$.

我们对 l 采用数学归纳法进行证明.

$l = 1$ 时, 由于 $\left(\frac{-b}{p_i}\right) = \left(\frac{-mq_1q_2\cdots q_k}{p_i}\right) = \left(\frac{d_i}{p_i}\right) = 1$, 故存在 a , 使得 $a^2 + b \equiv 0 \pmod{p_i^l}$.

若 l 时结论成立, 设正整数 a 满足 $a^2 + b \equiv 0 \pmod{p_i^l}$. 则 $l + 1$ 时, 考虑如下 p_i 个数:

$$a^2 + b, (a + p_i^l)^2 + b, \dots, (a + (p_i - 1)p_i^l)^2 + b,$$

它们均为 p_i^l 的倍数, 且 $\pmod{p_i^{l+1}}$ 的余数互不相同, 故恰有 1 个是 p_i^{l+1} 的倍数. 故 $l + 1$ 时结论也成立. 由数学归纳法可知结论对任意正整数 l 均成立.

将 n 标准分解, 对其每一个素因子的幂次, 应用更强结论, 即可知结论 3 成立. 证毕!

由结论 2 及结论 3, 可知存在正整数 a, b , 使得 $a^2 + b \equiv 0 \pmod{n}$, 且对于 $x \geq a$, $x^2 + b$ 均有不整除 n 的素因子. 又由 b 的定义及结论 3, 显然有 $(a, n) = (b, n) = 1$, 故存在符合题意的正整数 a, b . 证毕! \square

评注 本题为难题, 需要了解二次互反律并具备很强的数论综合分析能力. 一种可能的思考方式为从结构简单的 n 入手考虑, 如 $n = p, n = p^2, n = pq$ (这里 p, q 均为素数). 这些思考启发我们找寻素数 $q_1, q_2 \dots, q_k$ 使得勒让德符号 $\left(\frac{n}{q_i}\right)$ 只与 $v_{p_i}(n)$ 有关, 进而导出关键的结论 2. 此后问题便不难解决了.