

2019 年 USAMO 试题解答与评析

谢柏庭 潘至璇

(浙江省乐清知临中学, 325600)

指导教师: 羊明亮

2019 年美国数学奥林匹克于 4 月 18,19 日两天进行, 其试题题面新颖, 解答思路具有代表性. 下面我们整理了试题的解答并加以短评, 以供读者参考.

题 1. 函数 $f: \mathbb{N}^+ \rightarrow \mathbb{N}^+$ 满足: 对所有正整数 n 都有

$$\underbrace{f(f(\cdots f(n)\cdots))}_{f(n) \uparrow f} = \frac{n^2}{f(f(n))}.$$

求 $f(1000)$ 的所有可能值.

解 所求为全体正偶数.

一方面, 对给定的正偶数 $2k, k \in \mathbb{N}^*$, 取

$$\begin{cases} f(1000) = 2k, \\ f(2k) = 1000, \\ f(n) = n, \quad n \neq 2k, 1000. \end{cases}$$

容易验证 f 满足要求. 故 $f(1000)$ 可取到任一正偶数.

另一方面, 我们证明 $f(1000)$ 不能为正奇数. 我们以 $f^{(t)}$ 表示 f 的 t 次迭代, $t \in \mathbb{N}^+$.

下面我们证明 f 为单射. (*)

对于正整数 $m, l \in \mathbb{N}^+$, 若 $f(m) = f(l)$, 在原式中令 $n = m, l$ 知

$$\begin{aligned} m^2 &= f^{(f(m))}(m) \cdot f^{(2)}(m) \\ &= f^{(f(m)-1)}(f(m)) \cdot f^{(2)}(m) \\ &= f^{(f(l)-1)}(f(l)) \cdot f^{(2)}(l) \\ &= f^{(f(l))}(l) \cdot f^{(2)}(l) \end{aligned}$$

$$= l^2.$$

结合 $m, l \in \mathbb{N}^+$ 知 $m = l$. 故 f 为单射.

因此为证 $f(1000)$ 不为正奇数, 只需证明对 $2 \nmid m$, 有

$$f(m) = m. \quad (*)$$

下面对 m 归纳证明该命题.

$m = 1$ 时, 原式中令 $n = 1$, 有

$$f^{(2)}(1) \cdot f^{(f(1))}(1) = 1.$$

结合 $f^{(2)}(1), f^{(f(1))}(1) \in \mathbb{N}^+$ 知

$$f^{(2)}(1) = f^{(f(1))}(1) = 1.$$

在原式中令 $n = f(1)$ 知

$$f^{(2)}(f(1)) \cdot f(f(1)) = f^2(1).$$

这里用到了 $f(f(1)) = 1$.

故 $f^2(1) = f(1)$. 结合 $f(1) \in \mathbb{N}^+$ 知 $f(1) = 1, m = 1$ 时命题成立!

设 m 为小于 $2k + 1$ 的正奇数时结论成立 ($k \in \mathbb{N}^+$).

当 $m = 2k + 1$ 时, 在原式中令 $n = m$ 知

$$f^{(2)}(m) \cdot f^{(f(m))}(m) = m^2.$$

而由归纳假设及 (*) 知 $f^{(2)}(m), f^{(f(m))}(m)$ 均不为小于 m 的奇数. 又 $2 \nmid m$, 故

$$f^{(2)}(m) = f^{(f(m))}(m) = m.$$

在原式中令 $n = f(m)$, 结合 $2 \nmid m, f(f(m)) = m$ 知

$$f^2(m) = f^{(2)}(m) \cdot f^{(m)}(f(m)) = f(m) \cdot m.$$

故 $f(m) = m, m = 2k + 1$ 时结论成立!

归纳即知 (*) 成立, 有 $f(1000)$ 不为正奇数.

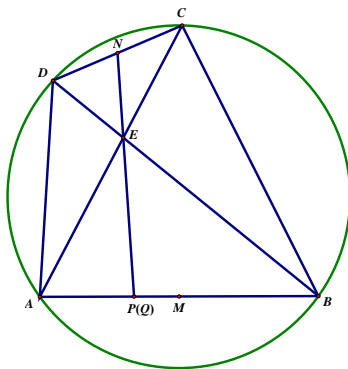
综合两方面知所求为全体正偶数. □

评析 数论型函数方程中的归纳法一般有两种:

- (1) 一般的对 n 进行归纳;
- (2) 对 n 不同素因子归纳.

一般用 (2) 的情况更多, 这体现数论中“积性”的好处. 但需要注意的是, 归纳法只需找到一个可递降的量即可. 因此切记具体条件分析, 特别地小心“大小”的条件. 例如: 对于素数 $p, p - 1$ 的素因子均小于 p , 这可能也是“递降”的途径.

题 2. 设圆内接四边形 $ABCD$ 满足 $AD^2 + BC^2 = AB^2$, 四边形 $ABCD$ 对角线交于 E , 点 P 在边 AB 上使 $\angle APD = \angle BPC$. 证明: 直线 PE 平分线段 CD .



证明 设 AB, CD 中点为 M, N , EN 交 AB 于 Q . 我们证明 $P \equiv Q$.
 由于 $\triangle CED \sim \triangle BEA$, 且 N, M 为相似对应点, 故

$$\angle MEB = \angle NEC = \angle AEQ,$$

得 EQ 为 $\triangle AEB$ 中 $\angle E$ 内的陪位中线, 结合 $\triangle AED \sim \triangle BEC$, 有

$$\frac{AQ}{BQ} = \left(\frac{EA}{EB}\right)^2 = \left(\frac{AD}{BC}\right)^2.$$

又

$$AB^2 = AD^2 + BC^2,$$

故

$$\frac{AD^2}{AB^2} = \frac{AD^2}{AD^2 + BC^2} = \frac{AQ}{AQ + BQ} = \frac{AQ}{AB},$$

即 $AD^2 = AB \cdot AQ$, 结合 $\angle QAD = \angle DAB$, 知 $\triangle QAD \sim \triangle DAB$, 有

$$\angle DQA = \angle BDA.$$

类似地, $\angle CQB = \angle BCA$. 故

$$\angle DQA = \angle BDA = \angle BCA = \angle CQB.$$

又注意到对线段 AB 上一点 X ,

$$\angle DXA = \angle XDB + \angle DBA \text{ 关于 } BX \text{ 递增};$$

$$\angle CXB = \angle CAB + \angle XCA \text{ 关于 } BX \text{ 递减},$$

故 AB 上至多一点 P 满足 $\angle CPB = \angle DPA$. 结合 $\angle DQA = \angle CQB$ 知

$$P \equiv Q,$$

有 EP 平分 DC . 证毕!

□

评析 简单题. 此法由结论倒推得到, 需说明 P 的唯一性.

题 3. 设 K 为所有十进制表示中不含数码 7 的正整数构成的集合. 求所有系数非负的整系数多项式 f , 使得对任意 $n \in K$, 均有 $f(n) \in K$.

解 所求为 $f(n) = 10^\alpha n + m$, $\alpha \in \mathbb{N}$, $m = 0$ 或 $m < 10^\alpha$ 且 $m \in K$; 或 $f(n) = m$, $m \in K$.

一方面, 这样的 f 显然满足要求 (因 $f(n)$ 十进制表示中非零数码要么为 n 的数码, 要么为 m 的数码).

另一方面, 对满足要求的 f , 我们先证明一个引理.

引理 若正整数 a 满足对 $n \in K$, $an \in K$, 则 a 为 10 的幂.

证明 设

$$\frac{8}{a} = \sum_{i=0}^{+\infty} x_i \cdot 10^{-(\beta+i)},$$

$$\frac{7}{a} = \sum_{i=0}^{+\infty} y_i \cdot 10^{-(\beta+i)},$$

$$\frac{1}{a} = \sum_{i=0}^{+\infty} z_i \cdot 10^{-(\beta+i)},$$

其中 β 为非负整数, $x_i, y_i, z_i \in \{0, 1, \dots, 9\}$, $x_0 > 0$, 且 $\{x_i\}, \{y_i\}, \{z_i\}$ 均不为最终全为 9 的数列. 由于 $\frac{1}{a} > \frac{1}{10} \cdot \frac{8}{a}$, 故

$$z_0 + 10^{-1} \cdot z_1 > 0.$$

下考虑 z_0 是否为 0.

(I) $z_0 > 0$, 那么 $x_0 \geq y_0 + z_0 \geq y_0 + 1$.

(i) 若 $y_0 \neq 7$, 则因 $\{y_i\}$ 不会最终全为 9, 必存在 $j \in \mathbb{N}^+$, 满足

$$\frac{7}{a} \leq 10^{-\beta} \cdot y_0 + 9(10^{-(\beta+1)} + \dots + 10^{-(\beta+j)}) < 10^{-\beta}(y_0 + 1) < \frac{8}{a},$$

故有

$$a(10^j y_0 + 9(10^{j-1} + \dots + 10^0)) \in [7 \cdot 10^{j+\beta}, 8 \cdot 10^{j+\beta}),$$

其首位为 7 且不在 K 中, 但

$$10^j y_0 + 9(10^{j-1} + \dots + 10^0) \in K,$$

与引理条件矛盾!

(ii) 若 $y_0 = 7$, 此时

$$x_0 \geq y_0 + 1 = 8, \quad \frac{8}{a} \geq 8 \cdot 10^{-\beta}.$$

若 $\frac{8}{a} > 8 \cdot 10^{-\beta}$, 则 $\frac{7}{a} < 10^{-\beta} \cdot 8 < \frac{8}{a}$, 有

$$8a \in (7 \cdot 10^\beta, 8 \cdot 10^\beta),$$

首位为 7 不在 K 中, 但 $8 \in K$, 这与引理条件矛盾! 故

$$\frac{8}{a} = 8 \cdot 10^{-\beta},$$

有 $a = 10^\beta$ 为 10 的幂.

(II) $z_0 = 0$, 由 $z_0 + 10^{-1}z_1 > 0$ 知 $z_1 > 0$. 此时, $\frac{1}{a} < 10^{-\beta}$, 有

$$\frac{7}{a} < 10^{-\beta} \cdot 7,$$

即 $y_0 < 7$.

若 $x_0 > y_0$, 类似于 (I) 的 (i) 知这与引理条件矛盾!

因此 $x_0 = y_0$, 有 $x_0, y_0 < 7$. 下考虑 x_1 与 y_1 . 由于

$$10x_0 + x_1 \geq 10y_0 + y_1 + 10z_0 + z_1,$$

有

$$x_1 \geq y_1 + z_1 \geq y_1 + 1.$$

类似于 (I) 知

$$\frac{1}{a} = 10^{-(\beta+1)},$$

但此时 $x_0 = 0$, 与 $x_0 \neq 0$ 矛盾!

综合 (I), (II) 知 a 为 10 的幂, 引理证毕!

回到原题. 设

$$f(n) = a_k x^k + a_{k-1} x^{k-1} + \cdots + a_1 x + a_0, \quad a_k, \cdots, a_0 \in \mathbb{N}, k \in \mathbb{N}, a_k > 0.$$

我们先证明 $k \leq 1$. 否则, 若 $k \geq 2$, 取

$$n_0 = (3 \cdot 10^\alpha + c) \cdot 10^\gamma,$$

α, γ, c 待定, $\alpha, \gamma, c \in \mathbb{N}^*$. 由于 $3^{k-1} \cdot k \cdot a_k$ 必不为 10 的幂, 由引理知, 存在 $c \in K$, 使 $3^{k-1} k a_k c \notin K$. 取 α 满足

$$10^\alpha > 3^k \cdot c^k a_k \cdot 2^k;$$

取 γ 满足

$$10^\gamma > a_k (3 \cdot 10^\alpha + c)^k + \cdots + a_1 (3 \cdot 10^\alpha + c) + a_0.$$

那么

$$f(n_0) = a_0 + a_1 (3 \cdot 10^\alpha + c) \cdot 10^\gamma + \cdots + a_{k-1} (3 \cdot 10^\alpha + c)^{k-1} \cdot 10^{\gamma(k-1)}$$

$$+ 10^{\gamma k} (a_k C_k^0 3^k c^0 \cdot 10^{\alpha k} + a_k C_k^1 3^{k-1} c^1 \cdot 10^{\alpha(k-1)} + \cdots + a_k C_k^k 3^0 c^k \cdot 10^{\alpha \cdot 0}).$$

其十进制表示为

$$a_k C_k^0 3^k c^0, a_k C_k^1 3^{k-1} c^1, \cdots, a_k C_k^k 3^0 c^k, \\ a_{k-1}(3 \cdot 10^\alpha + c)^{k-1}, \cdots, a_1(3 \cdot 10^\alpha + c), a_0.$$

间加上若干“0”后首尾拼接而成(用到 α, γ 定义).

又 $a_k C_k^1 3^{k-1} c^1 \notin K$, 故 $f(n_0) \notin K$. 而由 $c \in K$ 知 $n_0 \in K$, 这与对 $n \in K$ 有 $f(n) \in K$ 矛盾! 故 $k \leq 1$.

当 $k = 0$ 时, $f(n) = m$, m 为常数. 此时 $m \in K$ 显然!

当 $k = 1$ 时, 设 $f(n) = an + m$, 取 $n = 10^\delta \cdot n_1$, $10^\delta > m$, $n_1 \in \mathbb{N}^*$, 有对 $n_1 \in K$, $an_1 \in K$; $m \in K$ 或 $m = 0$ (因对 $n \in K$, $f(n) \in K$).

结合引理知 a 为 10 的幂, 可设

$$f(n) = 10^\alpha n + m, m \in K \text{ 或 } m = 0, \alpha \in \mathbb{N}.$$

此时若 $m \geq 10^\alpha$, 设 $10^{\alpha+i_0} \leq m < 10^{\alpha+i_0+1}$, $i_0 \in \mathbb{N}$, 并设 m 首位为 j_0 .

取 $n = (17 - j_0) \cdot 10^{i_0}$, 则

$$f(n) = (17 - j_0) \cdot 10^{\alpha+i_0} + m = 17 \cdot 10^{\alpha+i_0} + A,$$

其中 $A < 10^{\alpha+i_0}$, 那么 $10^{\alpha+i_0}$ 位对应的数码为 7, 不在 K 中.

又 $1 \leq j_0 \leq 9$, 有 $n \in K$, 这与对 $n \in K$, $f(n) \in K$ 矛盾! 故 $m < 10^\alpha$.

综上, 所求 f 为 $f(n) = 10^\alpha n + m$, $\alpha \in \mathbb{N}$, $m = 0$; 或 $m \in K$ 且 $m < 10^\alpha$; 或 $f(n) = m, m \in K$. □

评析 此题是循序渐进的好题.

(I) 先处理最简单的情形, 即引理.

为使一个正整数中必含某个数码, 有两种想法.

(1) 数论方法: 同余;

(2) 代数方法:

$$A \cdot 10^{\alpha+1} + B \cdot 10^\alpha \leq x < A \cdot 10^{\alpha+1} + (B+1) \cdot 10^\alpha \quad (B \in \{0, 1, \cdots, 9\}),$$

则 x 含 B . 常用弱化: $A = 0$.

此题 (1) 也可行, 可尝试用模 10 构一个个位为 8 的数 C , 再用 $10^\gamma C - D$ 的形式得到 7 来解决大部分情形. 而对于 (2), 我们在原解答基础上再做一步特化.

考虑 $1, a, a^2, \cdots$ 它们均在 K 中, 而其中必有一数首位为 7 (由 Dirichlet 定理易证!)

(II) 对复杂情形, 我们希望利用简单情形, 需构造“一次项”. 因此我们构造了“分段”的形式, 这在数码问题中常用. 数码中重要的部分有两种:

一是“分段”, 保持了每一段自身的性质.

二是段与段的交界点, 可能相加后发生进位导致突变.

题 4. 给定正整数 n , 确定有多少种方式选取 $(n+1)^2$ 个集合 $S_{ij} \subseteq \{1, 2, \dots, 2n\}$, 其中 $i, j = 0, 1, \dots, n$, 满足以下两个条件:

(1) 对任意 $i, j \in \{0, 1, \dots, n\}$, 集合 $S_{i,j}$ 有 $i+j$ 个元素;

(2) 对任意 $0 \leq i \leq k \leq n, 0 \leq j \leq l \leq n$, 均有 $S_{i,j} \subseteq S_{k,l}$.

解 所求为 $(2n)! \cdot 2^{n^2}$. 我们分两步确定所求集族:

(I) 我们先确定集合链

$$S_{0,0} \subseteq S_{0,1} \subseteq \dots \subseteq S_{0,n} \subseteq S_{1,n} \subseteq \dots \subseteq S_{n,n}.$$

注意到, 由 (1) 有 $S_{0,0} = \emptyset, S_{n,n} = \{1, 2, \dots, 2n\}$, 并且由 (1), (2) 有: 该链上除 $S_{0,0}$ 外的每个集合, 恰比它的前一个集合多一个元素.

设这样的元素从左往右依次为 a_1, a_2, \dots, a_{2n} , 则该集合链与序列 a_1, a_2, \dots, a_{2n} 一一对应, 其即为

$$\emptyset \subseteq \{a_1\} \subseteq \{a_1, a_2\} \subseteq \dots \subseteq \{a_1, a_2, \dots, a_{2n}\},$$

并且 a_1, \dots, a_{2n} 为 $1, 2, \dots, 2n$ 的一个排列.

故这样的集合链恰为 $(2n)!$ 条.

(II) 我们再依次确定 $(S_{i,0}, \dots, S_{i,n-1})$ ($i = 1, 2, \dots, n$), 使它们满足

$$S_{i-1,j} \subseteq S_{i,j} \subseteq S_{i,j+1},$$

且

$$|S_{i,j}| = i + j, \quad 0 \leq j \leq n-1, 1 \leq i \leq n.$$

对给定的 $m \in \mathbb{N}, m \leq n-1$. 当 $S_{i,j}$ ($0 \leq i \leq m, 0 \leq j \leq n$) 及 $S_{m+1,k+1}, S_{m+1,k+2}, \dots, S_{m+1,n}$ 均已确定时 ($0 \leq k \leq n-1$), 由于

$$|S_{m,k}| = m + k, \quad |S_{m+1,k+1}| = m + k + 2.$$

故可设

$$S_{m+1,k+1} \setminus S_{m,k} = \{a, b\},$$

恰存在 2 个 A 满足

$$S_{m,k} \subseteq A \subseteq S_{m+1,k+1},$$

且

$$|A| = m + k + 1.$$

即 $S_{m,k} \cup \{a\}$ 与 $S_{m,k} \cup \{b\}$. 故此时 $S_{m+1,k}$ 有两种选择.

由此即知: 当 $S_{i,j}$ ($0 \leq i \leq m, 0 \leq j \leq n$) 均已给定时,

$$(S_{m+1,0}, \dots, S_{m+1,n-1})$$

共 2^n 个选择, 故 $S_{i,j}$ ($1 \leq i \leq n, 0 \leq j \leq n-1$) 共 2^{n^2} 种选择. 并且, 在如此确定整个集族后, 对 $0 \leq i \leq r \leq n, 0 \leq j \leq l \leq n$, 有

$$S_{i,j} \subseteq S_{i,j+1} \subseteq \dots \subseteq S_{i,l} \subseteq S_{i+1,l} \subseteq \dots \subseteq S_{r,l},$$

满足条件 (2). 而满足条件的集族显然满足确定过程中条件.

因此, 这样确定的集族即为所求. 综合 (I), (II), 所求为 $(2n)! \cdot 2^{n^2}$ 种 (用到乘法原理).

综上, 所求为 $(2n)! \cdot 2^{n^2}$. □

评析 此题属于简单题, 找到一个简单的生成方法即可. “先定边界再往中间”是常用方法. 应注意一一对应并非显然.

题 5. 黑板上写有两个有理数 $\frac{m}{n}$ 和 $\frac{n}{m}$, 其中 m, n 是互素的正整数. 每一步, 埃文可以选取黑板上的两个数 x, y , 在黑板上添上它们的算术平均 $\frac{x+y}{2}$, 或添上它们的调和平均 $\frac{2xy}{x+y}$. 试确定所有 (m, n) , 使得埃文可在有限步内在黑板上写下数 1.

解 所求为 $(k, 2^\alpha - k)$, $\alpha \in \mathbb{N}^*$, k 为小于 2^α 的正奇数.

一方面, 我们先归纳证明对 $\beta \in \mathbb{N}^*$ 及小于 2^β 的正奇数 l ,

$$\frac{l}{2^\beta} \cdot \frac{m}{n} + \frac{2^\beta - l}{2^\beta} \cdot \frac{n}{m} \tag{*}$$

可写在黑板上.

$\beta = 1$ 时, 此即 $\frac{1}{2} \left(\frac{n}{m} + \frac{m}{n} \right)$ 可写在黑板上, 结论显然成立.

设 $\beta = \gamma$ 时结论成立.

当 $\beta = \gamma + 1$ 时, 若 $l < 2^\gamma$, 由归纳假设

$$\frac{l}{2^\gamma} \cdot \frac{m}{n} + \frac{2^\gamma - l}{2^\gamma} \cdot \frac{n}{m}$$

可写在黑板上. 故

$$\frac{l}{2^{\gamma+1}} \cdot \frac{m}{n} + \frac{2^{\gamma+1} - l}{2^{\gamma+1}} \cdot \frac{n}{m} = \frac{1}{2} \left(\left(\frac{l}{2^\gamma} \cdot \frac{m}{n} + \frac{2^\gamma - l}{2^\gamma} \cdot \frac{n}{m} \right) + \frac{n}{m} \right)$$

可写在黑板上.

若 $2^\gamma \leq l < 2^{\gamma+1}$, 由 $2 \nmid l$ 知 $2^\gamma < l < 2^{\gamma+1}$. 由归纳假设,

$$\frac{l-2^\gamma}{2^\gamma} \cdot \frac{m}{n} + \frac{2^{\gamma+1}-l}{2^\gamma} \cdot \frac{n}{m}$$

可写在黑板上. 故

$$\frac{l}{2^{\gamma+1}} \cdot \frac{m}{n} + \frac{2^{\gamma+1}-l}{2^\gamma} \cdot \frac{n}{m} = \frac{1}{2} \left(\left(\frac{l-2^\gamma}{2^\gamma} \cdot \frac{m}{n} + \frac{2^{\gamma+1}-l}{2^\gamma} \cdot \frac{n}{m} \right) + \frac{m}{n} \right)$$

可写在黑板上.

故 $\beta = \gamma + 1$ 时结论成立, 归纳即知 (*) 成立.

由 (*) 知, 当 $(m, n) = (k, 2^\alpha - k)$ 时,

$$1 = \frac{k}{2^\alpha} \cdot \frac{2^\alpha - k}{k} + \frac{2^\alpha - k}{2^\alpha} \cdot \frac{k}{2^\alpha - k}$$

可写在黑板上, 故 $(k, 2^\alpha - k)$ 满足要求.

另一方面, 对满足要求的 (m, n) , 我们证明 $m + n$ 为 2 的幂.

设 $m + n = 2^\alpha \cdot P$, $\alpha \in \mathbb{N}$, $2 \nmid P$, $P \in \mathbb{N}^*$, 下证 $P = 1$.

我们先递推的确定 $\{P_t\}_{t \geq 1}$: P_1 集合为 $\frac{m}{n}$ 与 $\frac{n}{m}$ 构成的集合, P_t 为所有 P_{t-1} 中某两数 (不必不同) 的算术平均或调和平均的数构成的集合.

下面对 t 进行归纳证明: 对 $\frac{x}{y} \in P_t$, x, y 互素, 有

$$P \mid x + y. \quad (**)$$

$t = 1$ 时结论显然成立.

设 $t = r$ 时结论成立. 则当 $t = r + 1$ 时, 考虑 $\frac{x}{y}$ 的来源, 设其为 $\frac{x_1}{y_1}$ 与 $\frac{x_2}{y_2}$ 的算术平均或调和平均, 其中 x_1 与 y_1 , x_2 与 y_2 互素, $\frac{x_1}{y_1}, \frac{x_2}{y_2} \in P_r$.

由归纳假设, $P \mid x_1 + y_1$, $P \mid x_2 + y_2$, 故

$$\gcd(P, 2y_1y_2) = 1, \quad (*)$$

这里用到 x_1 与 y_1 , x_2 与 y_2 互素.

下面分两种情况讨论:

(I) $\frac{x}{y} = \frac{1}{2} \left(\frac{x_1}{y_1} + \frac{x_2}{y_2} \right)$, 则

$$\frac{x+y}{y} = \frac{(x_1+y_1)y_2 + (x_2+y_2)y_1}{2y_1y_2}.$$

又 $P \mid x_1 + y_1$, $P \mid x_2 + y_2$, $\gcd(P, 2y_1y_2) = 1$ (用到 (*) 及 P 为奇数), 故

$$P \mid x + y.$$

(II) $\frac{x}{y} = \frac{2 \frac{x_1}{y_1} \cdot \frac{x_2}{y_2}}{\frac{x_1}{y_1} + \frac{x_2}{y_2}}$, 则

$$\frac{y}{x} = \frac{1}{2} \left(\frac{y_1}{x_1} + \frac{y_2}{x_2} \right).$$

有

$$\frac{y+x}{x} = \frac{1}{2} \frac{(x_1+y_1)x_1 + (x_2+y_2)x_1}{x_1x_2}.$$

类似于 (I) 知 $P \mid x+y$. 综合 (I), (II) 知

$$P \mid x+y.$$

归纳即知 (**) 获证!

又由 (**) 及 1 在某个 P_i 中知 $P \mid 1+1$, 故 $P=1$ (用到 $2 \nmid P$). 故 $m+n$ 为 2 的幂, 为 2^α . 结合 m, n 为互质正整数知

$$(m, n) = (k, 2^\alpha - k), \alpha \in \mathbb{N}^*, k \text{ 为小于 } 2^\alpha \text{ 的正奇数}$$

综上, 所求为 $(k, 2^\alpha - k)$, $\alpha \in \mathbb{N}^*$, k 为小于 2^α 的正奇数. \square

评析 典型的单人操作问题中的运算问题. 经典的思路是找不变量, 对运算次数归纳, 这样有助于“化整为零”. 此题由 (*) 可猜出答案, 自然猜不变量 $m+n$ 与 2 的幂有关, 便不难发现 (**), 即证.

题 6. 求所有实系数多项式 P , 满足对任意非零实数 x, y, z , 若 $2xyz = x+y+z$, 则

$$\frac{P(x)}{yz} + \frac{P(y)}{zx} + \frac{P(z)}{xy} = P(x-y) + P(y-z) + P(z-x).$$

解 所求 $P(x) = t(x^2 + 3)$, $t \in \mathbb{R}$.

一方面, 当 $P(x) = t(x^2 + 3)$ 时, 对非零实数 x, y, z 满足 $2xyz = x+y+z$, 有

$$\begin{aligned} \sum_{cyc} \frac{P(x)}{yz} &= t \sum_{cyc} \frac{x^3 + 3x}{xyz} = \frac{t}{xyz} \left(\sum_{cyc} x^3 + 6xyz \right) \\ &= \frac{t}{xyz} \left(\frac{1}{2} \left(\sum_{cyc} x \right) \left(\sum_{cyc} (x-y)^2 \right) + 9xyz \right) \\ &= t \left(\sum_{cyc} (x-y)^2 + 9 \right) = \sum_{cyc} P(x-y), \end{aligned}$$

故 $P(x) = t(x^2 + 3)$ 满足要求, 其中第二行等式用到恒等式

$$\sum_{cyc} x^3 = \left(\sum_{cyc} x \right) \left(\frac{1}{2} \sum_{cyc} (x-y)^2 \right) + 3xyz.$$

另一方面, 对满足要求的 $P(x)$, 我们证明其必形如 $t(x^2 + 3)$, $t \in \mathbb{R}$.

记 $Q(x, y, z) = \sum_{cyc} xP(x) - xyz \sum_{cyc} P(x-y)$, 由条件知

$$Q \left(x, y, \frac{x+y}{2xy-1} \right) = 0, \quad (*)$$

对 $x \neq 0, y \neq 0, x + y \neq 0$ 且 $2xy \neq 1$ 的所有实数 x, y 成立.

那么可在 (*) 两边同乘以 $(2xy - 1)^\alpha$, α 为充分大的正整数, 使 (*) 变为 $R(x, y) = 0$, 其中 R 为关于 x, y 的多项式. 而任意给定 $x = x_0$ 为非零实数时, 因存在无数个 y , 满足 $y \neq 0, y + x_0 \neq 0, 2x_0y \neq -1$, 故存在无数个 $y \in \mathbb{R}$, 使得 $R(x_0, y) = 0$. 故对 $y \in \mathbb{R}, R(x_0, y) = 0$. 故对 $x, y \in \mathbb{R}, R(x, y) = 0$. 进而对 $x, y \in \mathbb{C}, R(x, y) = 0$.

下取 $(x, y) = (u, -u), u \in \mathbb{R}$, 有 $R(u, -u) = 0$, 即 $Q(u, -u, 0) = 0$. 即

$$u(P(u) - P(-u)) = 0.$$

有 $P(u) = P(-u)$ 对 $u \in \mathbb{R}$ 成立. (1)

再取 $(x, y) = \left(x, \frac{i}{\sqrt{2}}\right), i = \sqrt{-1}$, 有 $R\left(x, \frac{i}{\sqrt{2}}\right) = 0$, 由于

$$\frac{x + \frac{i}{\sqrt{2}}}{2x \cdot \frac{i}{\sqrt{2}} - 1} = -\frac{i}{\sqrt{2}},$$

有 $Q\left(x, \frac{i}{\sqrt{2}}, -\frac{i}{\sqrt{2}}\right) = 0$. 从而

$$\begin{aligned} & xP(x) + \frac{i}{\sqrt{2}} \left(P\left(\frac{i}{\sqrt{2}}\right) - P\left(-\frac{i}{\sqrt{2}}\right) \right) \\ &= \frac{1}{2}x \left(P\left(x - \frac{i}{\sqrt{2}}\right) + P(\sqrt{2}i) + P\left(-\frac{i}{\sqrt{2}} - x\right) \right). \end{aligned}$$

结合 (1) 知, 此即

$$2P(x) - P\left(x - \frac{i}{\sqrt{2}}\right) - P\left(x + \frac{i}{\sqrt{2}}\right) = P(\sqrt{2}i). \quad (2)$$

下设 $P(x) = a_n x^n + \cdots + a_1 x + a_0, a_n \neq 0$.

我们证明 $n \leq 2$. 这是因为 $n \geq 3$ 时, (2) 式左边 x^{n-2} 的系数为

$$-2a_n C_n^2 \cdot \left(\frac{i}{\sqrt{2}}\right)^2 \neq 0,$$

而 (2) 式右边为常数, 这不可能!

结合 (1) 可设 $P(x) = cx^2 + d$, 代入 (2) 知 $c = -2c + d$, 故 $d = 3c$. 即有 $P(x)$ 形如 $t(x^2 + 3), t \in \mathbb{R}$.

综合两方面知, 所求为

$$P(x) = t(x^2 + 3), t \in \mathbb{R}.$$

评析 此题关键在于意识到条件 $x + y + z = 2xyz$ 为“一次式”, 可解出 z , 从而使问题变为二元多项式问题, 再通过赋特殊值简化. 要小心这“两步走”, 先窥探本质, 再“加码”优化. 固然直接比较 $R(x, y)$ 系数“可行”, 但明显麻烦, 不如再想一步: 是否有特殊值.

此题代 $(x, x, \frac{2x}{2x^2-1})$, $(x, \frac{1}{x}, x + \frac{1}{x})$ 均可行, 不如此法简明. 另外, 多元多项式的整除问题一般需用到 \mathbb{C} 上条件, \mathbb{R} 上除非像此题有“全在 \mathbb{R} 上的零点”, 否则不可行. 即: “若 $R(x, y, z) = 0$ 时, $Q(x, y, z) = 0$, 对 $x, y, z \in R$ 成立, 不一定有 $R(x, y, z) \mid Q(x, y, z)$ ”, 这一点需留心.