

# 浅谈数论型函数方程

周世龙

(北京市第四中学, 100034)

在数论问题中, 有一类较为特殊: 它会以函数方程的形式呈现. 此类问题通常难度较大, 既要求对数论知识掌握透彻, 同时也需要使用函数方程的处理手段. 不过在笔者看来, 此类问题较常见的离散型函数方程  $f : \mathbb{N}^* \rightarrow \mathbb{N}^*$  的求解更有价值, 更能体现离散化的本质, 有相当一部分问题既具备极高的观赏性, 又有很大的研究价值.

本文中例题有较为详细的思路分析, 练习题则以答案为主. 望各位读者通过此文, 能感受到这类问题的美.

**例 1.** 求所有函数  $f : \mathbb{N}^* \rightarrow \mathbb{N}^*$ , 使得对于所有的  $m, n \in \mathbb{N}^*$ , 均有

$$(1) f(mn) = f(m)f(n); \quad (2) m + n \mid f(m) + f(n).$$

**分析与解** 我们先来尝试猜出本题的答案.

代入  $m, n = 1$ , 有  $f(1) = f^2(1)$ , 结合  $f(n) \in \mathbb{N}^*$  得  $f(1) = 1$ .

代入  $n = 1$ , 有  $m + 1 \mid f(m) + 1$ , 于是猜测  $f(m) = m^k$ ,  $k$  为奇数.

下面来证明我们的猜想是正确的.

由  $2n + 1 \mid f(2n) + f(1) = f(2)f(n) + 1$  得  $(2n + 1, f(2)f(n)) = 1$ , 有  $(2n + 1, f(2)) = 1, \forall n \in \mathbb{N}^*$ , 这说明  $f(2) = 2^k$ .

由  $1 + 2 \mid f(1) + f(2) = f(2) + 1$ , 得到  $k$  为奇数.

对任意  $m \in \mathbb{N}^*$ ,  $f(2^m) = f^m(2) = 2^{km}$ . 结合  $k$  为奇数, 有  $2^m + n \mid 2^{mk} + n^k$ ,  $\forall n \in \mathbb{N}^*$ . 再由条件 (2) 知  $2^m + n \mid f(2^m) + f(n) = 2^{km} + f(n)$ , 从而  $2^m + n \mid f(n) - n^k$ .

由于  $m$  的任意性, 必有  $f(n) - n^k = 0$ , 即  $f(n) = n^k (n \in \mathbb{N}^*)$ .

反之, 通过验证, 易知其满足题目要求.

所以  $f(n) = n^k (n \in \mathbb{N}^*)$ ,  $k$  为正奇数, 即为我们所求的  $f$ . □

---

收稿日期: 2017-11-12; 修订日期: 2017-12-14.

**评注** 本题不难, 是一道相当常规的题目. 可以说没有过多的技巧. 最好先猜出本题答案, 后往答案上靠拢, 上面解答中关于  $f(2)$  的解法便是如此. 这也是处理这类问题的重要方式之一.

**例 2.** 求所有函数  $f : \mathbb{N}^* \rightarrow \mathbb{N}^*$ , 使得对于任意正整数  $m, n$ ,  $f(m) + f(n) - mn$  不为 0, 且整除  $mf(m) + nf(n)$ . [1]

**分析与解** 还是先尝试猜出答案. 注意到当  $f(n) = n^2$  时,  $m^2 - mn + n^2$  的确不为 0, 且整除  $m^3 + n^3$ . 除此之外似乎并不能试出其他答案.

来验证一下. 取  $m = n = 1$ , 有  $2f(1) - 1 \mid 2f(1)$ , 从而  $f(1) = 1$ .

对任意奇素数  $p$ , 取另一个数为 1, 得到  $f(p) + f(1) - p \mid pf(p) + 1$ . 于是

$$f(p) + 1 - p \mid pf(p) + 1 - p(f(p) + 1 - p) = p^2 + 1 - p.$$

若  $f(p) = p^2$ , 明显成立; 下面考虑  $f(p) < p^2$  的情况.

由于  $p^2 + 1 - p$  为奇数, 显然有  $p^2 + 1 - p \geq 3(f(p) + 1 - p)$ , 从而

$$f(p) \leq \frac{1}{3}(p^2 + 2p - 2).$$

再代入  $m = n = p$ , 有  $2f(p) - p^2 \mid 2pf(p)$ , 稍加变形得

$$2f(p) - p^2 \mid p^3. \quad (1)$$

然后进行一下估计, 得到

$$-p^2 < 2f(p) - p^2 \leq \frac{2}{3}(p^2 + 2p - 2) - p^2 < -p. \quad (2)$$

上式最右端的小于号在  $p > 6$  时成立. 于是对不小于 7 的素数  $p$ , 由式 (1) (2), 矛盾!

故  $f(p) = p^2$ . 对任意正整数  $n$ , 取  $m = p$  代入, 有  $p^2 - pn + f(n) \mid p^3 + nf(n)$ , 由此

$$p^2 - pn + f(n) \mid p^3 + nf(n) - n(p^2 - pn + f(n)) = p^3 - np^2 + n^2p.$$

取充分大的  $p$  ( $p \gg f(n)$ ), 此时有  $(p, f(n)) = 1$ , 故  $p^2 - pn + f(n) \mid p^2 - pn + n^2$ . 稍加变形, 得到  $p^2 - pn + f(n) \mid n^2 - f(n)$ . 由  $p$  的性质, 必有  $n^2 - f(n) = 0$ .

至此得到  $f(n) = n$ , 证毕. □

**评注** 对于这类问题, 有时在我们猜出答案后可能会尝试归纳 (见下一题). 不过, 事实上, 大部分时候直接对整数情况进行归纳是行不通的, 主要是因为任意整数的情形过于复杂, 一般不是一步归纳就能轻易解决的. 此时我们不妨对特殊情况 (较常见的是奇素数时的命题) 进行讨论, 而此题提醒我们的是不要忘记不等式分析. 总体而言这是个很好的训练题.

**例 3.** 给定正整数  $k$  和  $l$ . 求所有函数  $f : \mathbb{N}^* \rightarrow \mathbb{N}^*$ , 使得对任意  $m, n \in \mathbb{N}^*$ , 均有  $f(m) + f(n) \mid (m + n + l)^k$  成立.

**分析与解** 首先, 当  $l$  为奇数时, 取  $m = n$ , 有  $2f(m) \mid (2m + l)^k$ , 显然矛盾! 故  $l$  为奇数时不存在  $f$  满足题意. 下面讨论  $l$  为偶数的情况.

依然猜测  $f(n) = n + \frac{l}{2}$ . 为往这个答案靠拢, 我们来证明如下引理:

**引理** 对任意  $m \in \mathbb{N}^*$ , 有  $f(m+1) - f(m) = \pm 1$ .

显然  $f$  不为常值函数. 若  $|f(m+1) - f(m)| \neq 1$ , 则存在素数  $p$ , 使得  $p \mid f(m+1) - f(m)$ .

取  $e$  使得  $p^e > m + l$ . 结合条件, 有

$$f(p^e - m - l) + f(m) \mid (p^e - m - l + m + l)^k = p^{ek}.$$

又  $f(p^e - m - l) + f(m) \geq 1 + 1 = 2$ , 故  $p \mid f(p^e - m - 1) + f(m)$ .

再由假设可推得

$$p \mid f(p^e - m - 1) + f(m+1).$$

然而  $f(p^e - m - 1) + f(m+1) \mid (p^e + 1)^k$ , 显然矛盾! 故引理证毕.

特别地, 由引理易得  $f(n) \leq f(n-1) + 1 \leq \dots \leq f(1) + (n-1)$ .

接下来选取充分大的素数  $p$ ,  $p > l + 1$ ,  $p^2 > p + 2f(1) - l - 2$ . 注意到

$$f(1) + f(p-l-1) \mid (p-l-1+l+1)^k = p^k,$$

且

$$1 < f(1) + f(p-l-1) \leq f(1) + (f(1) + p - l - 2) < p^2.$$

故  $f(1) + f(p-l-1) = p$ , 即  $f(p-l-1) = p - f(1)$ .

然后, 再取另一满足上式的素数  $q$ ,  $p > q$ . 则  $f(p-l-1) = p - f(1)$ , 且  $f(q-l-1) = q - f(1)$ . 因此

$$\begin{aligned} p - f(1) &= f(p-l-1) \leq f(p-l-2) + 1 \leq \dots \\ &\leq f(q-l+1) + (p-q) = q - f(1) + (p-q) = p - f(1). \end{aligned}$$

不等式中的等号均成立, 这说明当  $q \leq n \leq p$  时, 有  $f(n-l-1) = n - f(1)$ . 特别地, 对  $n \geq q-l-1$ , 有  $f(n) = n + l + 1 - f(1) = n + c$ , 其中  $c$  为常数.

我们接下来固定  $n$ , 选取  $q-l-1 \leq N \leq p-l-1$  使得  $n+N+l$  为素数. 事实上, 由于  $p$  充分大, 这是可以做到的. 于是由  $f(n) + f(N) \mid (n+N+l)^k$  可得  $f(n) + f(N) = (n+N+l)^e$ , 其中  $1 \leq e \leq k$ .

又  $f(N) = N + c$ , 当  $N$  趋于无穷时, 除非  $e = 1$ , 否则必然矛盾. 这时

$$f(n) = n + l - c, \forall n \in \mathbb{N}^*.$$

这时代入题目条件, 有  $m + n + 2l - 2c \mid (m + n + l)^k$ . 则显然有

$$m + n + 2l - 2c \mid (m + n + l - (m + n + 2l - 2c))^k = (2c - l)^k.$$

取  $m, n \rightarrow +\infty$ , 右式为常值, 故必然为 0, 即  $c = \frac{l}{2}$ . 所以当  $l$  为偶数时,  $f(n) = n + \frac{l}{2}, \forall n \in \mathbb{N}^*$ ; 当  $l$  为奇数时, 无满足题意的  $f$ .  $\square$

**评注** 本题在例 1 与例 2 的基础上变得更加不常规, 也更难处理了些. 大致想法仍然是往答案靠拢, 但此题进行下去时明显可以感受到阻碍, 整个过程也显得并不那么自然.

注意引理中的字母与后续证明中的相互独立, 未加区分, 请读者注意.

**例 4.** 对于每个  $n \in \mathbb{N}^*$ , 记  $n$  的所有正因子的数目为  $d(n)$ . 求满足下列性质的所有函数  $f : \mathbb{N}^* \rightarrow \mathbb{N}^*$ :

- (1) 对于所有的  $x \in \mathbb{N}^*$ ,  $d(f(x)) = x$ ;
- (2) 对于所有的  $x, y \in \mathbb{N}^*$ , 有  $f(xy) \mid (x - 1)y^{xy-1}f(x)$ .

**分析与解** 乍看此题, 感觉第一个条件较好下手, 于是来尝试一些较为简单的情况.

由  $d(f(1)) = 1$  得  $f(1) = 1$ ; 由  $d(f(2)) = 2$  得  $f(2) = p$ ,  $p$  为素数; 由  $d(f(3)) = 3$  知  $f(3) = q^2$ ,  $q$  为素数.

鉴于已设出  $f(2), f(3)$ , 我们来考虑  $f(6)$ .

由条件 (2) 可知,  $f(6) = f(2 \cdot 3) \mid 3^{6-1}f(2) = 3^5p$ , 同时  $f(6) = f(3 \cdot 2) \mid 2 \cdot 2^{6-1}f(3) = 2^6q^2$ . 于是  $f(6) \mid (3^5p, 2^6q^2)$ . 结合  $d(f(6)) = 6$ , 易通过简单讨论知  $p = 2, q = 3$ ,  $f(6) = 3^2 \cdot 2 = 18$ .

经过上述讨论, 得到了  $f(2) = 2 = 2^{2-1}$ ,  $f(3) = 3^2 = 3^{3-1}$ .

于是我们猜测并证明如下引理:

**引理 1.**  $f(p) = p^{p-1}$ ,  $p$  为素数.

由条件 (1) 知  $d(f(p)) = p$ , 结合  $p$  为素数, 可知  $f(p) = q^{p-1}$ ,  $q$  为素数.

考虑  $f(2p) = f(2 \cdot p) \mid p^{2p-1} \cdot 2$ ,  $f(2p) = f(p \cdot 2) \mid (p - 1) \cdot 2^{2p-1} \cdot q^{p-1}$ .

故  $f(2p) \mid 2 \cdot (p^{2p-1}, (p - 1)q^{p-1})$ , 易得  $(p^{2p-1}, q^{p-1}) \neq 1$ , 否则  $f(2p) \mid 2$ , 这显然是不成立的. 于是  $p = q$ . 此时  $f(p) = p^{p-1}$ , 引理 1 证毕.

继续进行尝试, 知  $f(4) = f(2 \cdot 2) \mid 2^3f(2) = 2^4$ , 结合  $d(f(4)) = 4$ , 知  $f(4) = 2^3$ .

多进行几组尝试 (此处略去) 后, 可发现素数的幂也满足引理 1 的形式. 于

是我们证明:

**引理 2.**  $f(p^n) = p^{p^n-1}$ ,  $p$  为素数.

对  $n$  归纳.

$n = 1$  时, 即为引理 1.

假设命题对  $n - 1$  时成立, 考虑  $n$  时的命题.

由条件 (2) 知

$$f(p^n) = f(p \cdot p^{n-1}) \mid (p - 1) \cdot (p^{n-1})^{p^n-1} f(p) = (p - 1)p^{(n-1)(p^n-1)+p-1} := A,$$

且

$$f(p^n) = f(p^{n-1} \cdot p) \mid (p^{n-1} - 1)p^{p^n-1} f(p^{n-1}) = (p^n - 1)p^{p^n-1+p^{n-1}-1} := B.$$

又知  $((p^n - 1), p) = 1$ ,  $p - 1 \mid p^n - 1$ , 于是  $f(p^n) \mid (A, B) = (p - 1)p^{p^n+p^{n-1}-2}$ .

由条件 (1) 知  $d(f(p^n)) = p^n$ , 若  $p - 1$  中含有  $f(p^n)$  的素因子, 则其次数必  $\geq p - 1$ . 显然  $2^{p-1} > p - 1$ , 矛盾! 于是得到  $f(p^n)$  只含素因子  $p$ , 结合  $d(f(p^n)) = p^n$ , 有  $f(p^n) = p^{p^n-1}$ , 于是引理 2 证毕.

至此已完成了对素数的幂情况的证明. 稍加尝试后, 便可猜到此函数的一般形式. 但前面的证明只运用了条件和整除分析, 然而在证明一般情况时, 由于素因子数量的增多, 无法确定各种  $(p - 1)$  型因子与其他因子的最大公约数. 若仍只是用这些手段, 无疑将是极为复杂甚至走不下去的 (读者可自行尝试).

但我们可以从上述证明过程中得到启发:  $f(p^n)$  只含素因子  $p$ . 这引发了我们对如下引理的证明:

**引理 3.** 对于任意的正整数  $n$ , 它的素因子与  $f(n)$  的素因子完全相同.

设  $p = \min_{p_i|n} p_i$ , 其中  $p_i$  为素数.

则由条件 (2), 我们设  $m = \frac{n}{p}$ , 有

$$f(n) = f(p \cdot m) \mid (p - 1)m^{n-1} f(p) = (p - 1)m^{n-1}p^{p-1}.$$

分离  $f(n)$  的因子, 设  $f(n) = kN$ , 其中  $(k, n) = 1$ ,  $p_i \mid N$ . 下面只需说明  $k = 1$  即可.

由于  $k \mid (p - 1)m^{n-1}f(p)$ , 从而  $k \mid p - 1$ , 且  $d(k) \leq k < p$ .

由条件 (1),  $n = d(f(n)) = d(kN)$ , 且  $(k, N) = 1$ , 知  $n = d(kN) = d(k)d(N)$ ,  $d(k) \mid n$ .

上面已经说明了  $d(k) < p$ , 于是  $d(k) = 1$ , 即  $k = 1$ , 引理 3 证毕.

自然地, 也可仿照引理 2 的证明完成此题. 不过此处给一个稍简单的方法.

设  $n = \prod_{i=1}^k p_i^{\alpha_i}$ , 则由引理 3,  $f(n) = \prod_{i=1}^k p_i^{\beta_i}$ . 结合条件 (2), 设  $x_i = \frac{n}{p_i^{\alpha_i}}$ , 我们

有  $p_i^{\beta_i} \mid f(n) \mid (p_i^{\alpha_i} - 1)x_i^{n-1}f(p_i^{\alpha_i})$ .

由于  $(p_i(p_i^{\alpha_i} - 1)x_i^{n-1}) = 1$ , 有  $p_i^{\beta_i} \mid f(p_i^{\alpha_i}) = p_i^{p_i^{\alpha_i}-1}$ , 从而  $\beta_i \leq p_i^{\alpha_i} - 1$ . 结合条件 (1), 等号必须取到, 此处不再赘述.

至此得到了  $f : f(n) = \prod_{i=1}^k p_i^{p_i^{\alpha_i}-1}$ , 当  $n = \prod_{i=1}^k p_i^{\alpha_i}$  时. 我们完成了对本题的解答.  $\square$

**评注** 此题可以说是一个非常经典的题目, 用到的手段着实不多: 整除的性质, 算术基本定理, 似乎也就仅此而已了. 但看似过程一气呵成, 此题仍具有一定的难度, 自己做下来也并非一帆风顺.

此题之所以典型, 在于其思想的重要性: 从特殊到一般. 这对于大部分难题是不可或缺的.

**例 5.** 对于不小于 5 的素数  $p$  和正整数  $n$ , 求所有函数  $f : \mathbb{Z}^* \rightarrow \mathbb{N}$ , 满足:

- (1) 对所有满足  $a_i \notin \{0, 1\}$  ( $1 \leq i \leq p-2$ ) 且  $p \nmid a_i - 1$  的整数序列, 有  $\sum_{i=1}^{p-2} f(a_i) = f(\prod_{i=1}^{p-2} a_i)$ .
- (2) 对任意的互质整数  $a, b$ , 当  $a \equiv b \pmod{p}$  时,  $f(a) = f(b)$ .
- (3) 对任意正整数  $n$ , 存在  $l \in \mathbb{Z}^*$ , 使得  $f(l) = n$ . [3]

**分析与解** 题目不允许我们取  $a_i = 1$ , 不妨取  $a_i = -1$ , 这时  $(p-2)f(-1) = f(-1)$ , 则  $f(-1) = 0$ .

取  $a_i = i + 1$ , 据 Wilson 定理, 结合条件 (2), 必有  $\sum_{i=2}^{p-1} f(i) = f(\prod_{i=2}^{p-1} i) = f(-1) = 0$ . 由题意, 函数的值域为非负整数, 所以  $f(i) = 0$ ,  $2 \leq i \leq p-1$ .

再取  $a_1 = 4$ , 其余  $a_i = 2$ , 由 Fermat 小定理,  $\sum_{i=1}^{p-2} f(a_i) = f(2^{p-1}) = f(1) = 0$ .

当  $(a, p) = 1$  时,  $(a, a+kp) = 1$ . 结合条件 (2), 得  $f(n) = 0$ , 当  $p \nmid n$  时.

至此我们已将与  $p$  互素的正整数讨论完全. 下面来说明  $p \mid n$  时的情况.

取  $a_1 = x, a_2 = y$  (其中  $xy \equiv -1 \pmod{p}$ ),  $a_3 = a_4 = p$ , 其余  $a_i = -1$ , 可知  $2f(p) = f(p^2)$ , 经过简单的归纳, 可得  $f(p^k) = kf(p)$ ,  $\forall k \in \mathbb{N}$ .

对任意与  $p$  互素的整数  $r$ , 若  $p \nmid r-1$ , 取  $a_1 = r, a_2 = p^{k-1}, a_3 = p$ , 其余  $a_i = -1$ , 有  $f(rp^k) = \sum_{i=1}^{p-2} a_i = kf(p)$ . 若  $p \mid r-1$ , 不妨设  $r = mp+1$ , 我们不能直接代入  $r$ , 但在证明了上述情况后, 可进行一些处理. 取  $a_1 = (mp+1)p^k, a_2 = (mp-1)p^k, a_3 = x, a_4 = y$  (仍有  $xy \equiv -1 \pmod{p}$ ), 其余  $a_i = -1$ , 则

$$f((mp+1)p^k) = f((m^2p^2-1)p^{2k}) - f((mp-1)p^k) = kf(p).$$

整理一下, 我们有  $f(n) = \alpha\nu_p(n)$ , 其中  $\alpha = f(p)$ .

再结合条件 3, 知  $f(p) \mid f(l) = n$ , 故最终得到  $f(n) = \alpha\nu_p(n)$ , 其中  $\alpha$  为  $n$

的因子.

□

**评注** 一道相当精彩的题目, 这几步赋值其实都相当关键且漂亮, 不失为一道好的习题. 原题目的题设是“证明  $f$  的个数与  $n$  的因子个数相同”. 应该说命题者的目的在于给选手提示, 但在实际过程中这反而可能会让人想多(笔者便是如此).

这题相对于以上几道还是“数论的”. 其实对于这类问题, 何时该使用代数手段处理, 何时该利用数论知识构造或分析, 是难点, 同时也是魅力所在.

**例 6.** 求所有  $f : \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Z}$ , 使得对任意  $x \in \mathbb{Q}$ ,  $a \in \mathbb{Z}$ ,  $b \in \mathbb{Z}_+$ , 有

$$f\left(\frac{f(x)+a}{b}\right) = f\left(\frac{x+a}{b}\right).$$

**分析与解** 我们可先取  $a = 0$ ,  $b = 1$ , 得到  $f(f(x)) = f(x)$ , 这说明  $f$  或为常函数, 或为在整数上的恒等映射, 结合原式比较容易猜到天花板和地板两种高斯函数. 故猜测  $f(x) \equiv c$ ,  $c \in \mathbb{Z}$ ;  $f(x) = \lfloor x \rfloor$ ;  $f(x) = \lceil x \rceil$  (注意不要算上  $f(x) = x$ , 因为是  $\mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Z}$ ). 在以上三种中常函数较特殊, 故先来处理它, 为方便书写, 以引理的形式呈现.

**引理** 若存在  $n \in \mathbb{N}^*$ , 使得  $f(n) \neq n$ , 则必有  $f(n) \equiv c$ ,  $c \in \mathbb{Z}$ .

不妨设  $m = f(n) \neq n$ , 代入  $x = n$ ,  $a = kb - m$  ( $\forall k \in \mathbb{Z}$ ),  $b = |m - n|$ , 有  $f(k) = f(k \pm 1)$ ,  $\forall k \in \mathbb{Z}$ . 不论加减, 必然会得到  $f(n) \equiv c$ ,  $n \in \mathbb{Z}$ .

上面提到了  $f(f(x)) = f(x)$ , 结合  $f(x) \in \mathbb{Z} \Rightarrow f(f(x)) = c \Rightarrow f(x) \equiv c$ ,  $x \in \mathbb{Q}$ ,  $c \in \mathbb{Z}$ .

至此引理证毕.

接下来讨论非常函数的情况. 据引理可知  $f(n) = n$ ,  $\forall n \in \mathbb{Z}$ . 我们还有一个简单的小结论:  $f(x+a) = f(f(x)+a) = f(x)+a$ ,  $x \in \mathbb{Q}$ ,  $a \in \mathbb{Z}$ . 这是易于证明的.

下面的证明分步给出.

(1)  $f\left(\frac{1}{2}\right) \in \{0, 1\}$ .

讨论需先从特殊情况开始. 取  $x = \frac{1}{2}$ ,  $b = 2a + 1$ , 有

$$f\left(\frac{f\left(\frac{1}{2}\right)+a}{2a+1}\right) = f\left(\frac{\frac{1}{2}+a}{2a+1}\right) = f\left(\frac{1}{2}\right).$$

欲证  $f\left(\frac{1}{2}\right) \in \{0, 1\}$ , 我们进行一下分段:

i) 若  $f\left(\frac{1}{2}\right) \geq 1$ , 取  $a = f\left(\frac{1}{2}\right) - 1$ , 会得到  $f\left(\frac{2f\left(\frac{1}{2}\right)-1}{2f\left(\frac{1}{2}\right)-1}\right) = f(1) = 1 = f\left(\frac{1}{2}\right)$ ;

ii) 若  $f\left(\frac{1}{2}\right) \leq 0$ , 取  $a = -f\left(\frac{1}{2}\right)$ , 得到  $f(0) = 0 = f\left(\frac{1}{2}\right)$  (为什么可以这样分段留给读者思考). 故 (1) 证毕.

(2) 当  $f(\frac{1}{2}) = 0$  时,  $f(x) = \lfloor x \rfloor$ .

结合上面的小结论, 其实只需证明: 对任意的  $0 < k < n$ ,  $f(\frac{k}{n}) = 0$ .

先来证明:  $n = 2^k$  时命题成立.

对  $k$  归纳.  $k = 1$  已给出, 假设  $k - 1$  时成立, 讨论  $k$  时的命题.

易知  $f(\frac{1}{2^k}) = f(\frac{\frac{l}{2^{k-1}}}{2}) = f(\frac{f(\frac{1}{2^{k-1}})}{2})$ , 结合  $0 < l < 2^k \Rightarrow f(\frac{l}{2^{k-1}}) = 0$  或  $1$ . 而  $f(0) = f(\frac{1}{2}) = 0$ , 故  $k$  时命题成立.

回到原题, 对  $n$  归纳.  $n = 2$  已给出. 假设  $n - 1$  时成立, 讨论  $n$  时的命题.

$$f\left(\frac{1}{n}\right) = f\left(\frac{f(\frac{1}{n-1}) + 1}{n}\right) = f\left(\frac{\frac{1}{n-1} + 1}{n}\right) = f\left(\frac{1}{n-1}\right) = 0,$$

直至  $f(\frac{n-2}{n})$  均类似操作即可.

注意到  $f(\frac{n-1}{n}) = f(-\frac{1}{n} + 1) = f(\frac{f(\frac{1}{2^{\varphi(n)}})-1}{n} + 1) = f(\frac{\frac{1-2^{\varphi(n)}}{n}}{2^{\varphi(n)}} + 1)$ , 这里  $\varphi(n)$  为 Euler 函数. 由于  $2^{\varphi(n)} > \frac{2^{\varphi(n)}-1}{n} \in \mathbb{Z}$ , 由前面  $2^k$  的结论不难得出  $f(\frac{n-1}{n}) = 0$ . 于是 (2) 证毕.

(3) 当  $f(\frac{1}{2}) = 1$ ,  $f(x) = \lceil x \rceil$ .

证明与 (2) 几乎完全相同, 读者可自行探究, 此处不再赘述.

故我们证明了上述猜想为真, 证毕.  $\square$

**评注** 初看此题, 若不是官方标注它是数论题, 笔者可能会在代数的道路上一路走到黑. 官方的答案似乎讨论得有些麻烦, 上述解法可能稍方便些. 其实总体上来说我们的目的便是证明有且仅有那三个函数满足题意, 故总体而言, 在确定方向后, 思路还算清晰, 剩下的便是慢慢摸索完成证明了.

**例 7.** 已知函数  $f : \mathbb{N}^* \rightarrow \mathbb{N}^*$  同时满足:

- (1) 对任意正整数  $m, n$ , 有  $(f(m), f(n)) \leq (m, n)^{2014}$ .
- (2) 对任意正整数  $n$ , 有  $n \leq f(n) \leq n + 2014$ .

证明: 存在正整数  $N$ , 使得对每个整数  $n \geq N$ , 均有  $f(n) = n$ .

**分析与解** 考察 (1) 的特殊情况: 当  $(m, n) = 1$  时,  $(f(m), f(n)) \leq (m, n)^{2014} = 1$ , 得  $(f(m), f(n)) = 1$ .

而 (2) 是一个限定  $f(n)$  范围的条件. 故欲证在一定条件下  $f(n) = n$ , 我们可考虑如下命题:

**引理** 对素数  $p$ , 若  $p \mid f(n)$ , 则  $p \mid n$ .

由 (1) 知: 当  $(f(m), f(n)) > 1$  时, 有  $(m, n) > 1$ .

假设存在  $p \mid m + l = f(m)$ , 其中  $p \nmid m$ . 我们取  $2015^2 - 1$  个不同于  $p$  且大于  $2014$  的互异素数  $p_{i,j}$  ( $i, j = 0, 1, 2, \dots, 2014$ ) ( $p_{0,0} = 1$ ). 此时有  $(p_{i,j}, pm) = 1$ .

由中国剩余定理, 存在  $n_0$  使得  $p \nmid n_0$ , 且  $\prod_{k=0}^{2014} p_{i,k} \mid n_0 + i, \forall 0 \leq i \leq 2014$ .

再由中国剩余定理, 取  $n_1$  使得  $p \mid n_1, (n_0, n_1) = 1, (n_1, m) = 1$ , 且  $\prod_{i=0}^{2014} p_{i,j} \mid n_1 + j, \forall 0 \leq j \leq 2014$ . 此时若  $f(n_1) \neq n_1$ , 显然  $(n_0 + i, n_1 + j) > 1, \forall 0 \leq i, j \leq 2014, j \neq 0$ , 但  $(n_0, n_1) = 1$ , 与 (1) 矛盾. 于是  $f(n_1) = n_1$ . 但  $(n_1, m) = 1, (f(n_1), f(m)) = (n_1, f(m)) \geq p$ , 矛盾! 这说明假设不成立.

接下来的一个想法是“平移”: 若存在  $d > n$ , 使得  $f(d+i) = d+i (i = 1, 2, \dots, 2014)$ , 由 (2) 可知  $d \leq f(d) \leq d+2013$ , 我们只需导出  $f(d) = d$ , 那么以此类推, 就有对  $n \in [N, d]$ ,  $f(n) = n$ . 而欲得到  $f(d) = d$ , 自然想到证  $f$  在  $[N, +\infty)$  为单射, 大概确定一下  $N$  的范围.

若存在  $a > b > N$ , 使得  $f(a) = f(b)$ . 由 (1), 有  $(f(a), f(b)) \leq (a, b)^{2014} \leq |a-b|^{2014}$ .

由 (2), 易知  $|a-b| \leq 2014$ . 而事实上  $(f(a), f(b)) = f(a) \geq a > N$ , 为推得矛盾, 可取  $N \geq 2014^{2014} + 1$ . 此时满足了  $f(n) = n$  的单射性.

最后我们来确定  $d$  的存在性与无穷性, 以及  $N$  的取值.

取互异的素数  $p_j > 2014 (j = 1, 2, \dots, 4028)$ , 取  $d \equiv -j \pmod{p_j}$ . 由中国剩余定理知  $d$  有无穷多个解, 记其中最小的正整数解为  $d_0, d_1 = d_0 + \prod_{j=1}^{4028} p_j$ .

易知  $d_1 > N, p_j \mid d_1 + j$ , 且  $p_j \nmid d_1 + i$ , 当  $i \neq j$  时,  $1 \leq i \leq 2014$ .

由 (2) 知  $d_1 + i \leq f(d_1 + i) \leq 2014 + d_1 + i$ , 结合  $p_j > 2014$ , 且

$$d_1 + 1 \leq f(d_1 + i) \leq d_1 + 2014 + 2014 = d_1 + 4028,$$

由引理, 必有  $f(d_1 + i) = d_1 + i, 1 \leq i \leq 2014$ . 结合上面的“平移”思想知  $f(n) = n, n \in [N, d_1 + 2014]$ , 而对于  $\forall n \geq N$ , 取合适的  $k$  使得  $d = d_0 + k \prod_{i=0}^{4028} p_i > n + 2014$ , 则同上, 必有  $f(n) = n$ .

上述讨论对  $N$  没有额外要求, 故  $N = 2014^{2014} + 1$  满足题意. 我们完成了本题的证明.  $\square$

**评注** 难度不小. 首先几步中国剩余定理就需要反复地斟酌, 而解题的方向也着实不太好确立.

注意在确定  $f(d+i), 1 \leq i \leq 2014$  时, 因为有 4028 个可能的取值, 所以不能只取 2014 个素数. 还有, 过程前后的  $p_i$  与  $p_{i,j}$  无关, 请勿混淆.

其实本题的引理也是一道试题. 笔者对引理的证明可能有些繁琐, 若读者有较为简洁的方法, 可与笔者交流, 谢谢!

**后注** 上面的例题中有一部分解答是笔者完成的, 由于水平不足和疏忽难免

可能出现纰漏. 若读者发现解答有误, 或有更好的方法, 还请不吝指出. 笔者的邮箱为 m13121806586@163.com.

### 练习题:

**1.** 试求满足下列条件的函数  $f : \mathbb{N}^* \rightarrow \mathbb{N}^*$ , 对任意的  $m, n \in \mathbb{N}^*$ , 有  $n + f(m) \mid f(n) + nf(m)$ .

提示 通过两种变形, 分别为

$$(1) n + f(m) \mid f(n) - n^2; (2) n + f(m) \mid f(n) - f^2(m).$$

我们分  $f(n)$  是否有界进行讨论, 简单讨论可得 (1)  $f(n) = n^2$ ; (2)  $f(n) \equiv 1$ , 此即为我们所求的所有  $f$ .

**2.** 求所有满射函数  $f : \mathbb{N}^* \rightarrow \mathbb{N}^*$ , 使得对任意的  $m, n \in \mathbb{N}^*$  和任意的素数  $p$ ,  $p \mid m + n$  当且仅当  $p \mid f(m) + f(n)$ .

提示 需先猜测  $f(n) = n$  (这是由于任意素数整除的条件相当强).

我们来分几步完成对此题的证明. 对任意素数  $p$ , 找出最小的  $m \in \mathbb{N}^*$ , 使得  $p \mid f(m)$ .

先证  $p \mid f(x) \Leftrightarrow m \mid x$ , 再证  $f(x) \equiv f(y) \pmod{p} \Leftrightarrow x \equiv y \pmod{m}$ . 观察可得  $p = m$  (同样易证). 上述结论有一推论: 若  $x = y + 1$ , 则  $f(x) = f(y) \pm 1$ . 后面利用上述推论, 归纳即可证  $f(x) = x$ .

**3.** 是否存在一个函数  $f : \mathbb{N}^* \rightarrow \mathbb{N}^*$ , 满足: (1) 存在  $n \in \mathbb{N}^*$ , 使得  $f(n) \neq n$ ; (2)  $d(m) = f(n)$  当且仅当  $d(f(m)) = n$ , 其中  $d(n)$  表示  $n$  的因子个数.

提示 存在. 我们如下定义  $f : f(1) = 1, f(2) = 2, f(3) = 5, f(5) = 3$ .

然后进行递归定义: 假设  $f(k)$  ( $1 \leq k \leq n - 1$ ) 均已被定义, 由于  $d(n) < n$ , 设  $j = f(d(n))$ , 则  $j$  已被定义.

设  $D_k = \{n \in \mathbb{N}^* \mid d(n) = k\}$ , 而对任意的素数  $p$ ,  $p^{k-1} \in D_k$ , 故  $k > 1$  时  $D_k$  为无穷集.

设  $t$  为  $D_j$  中未被定义的最小元素, 定义  $f(t) = n, f(n) = t$ . 经过验证, 知此函数满足题意.

### 参考文献

- [1] Shortlisted Problems with Solutions (2016). <http://imoofficial.org/problems/IMO2016SL.pdf>.

- [2] Function Equation(March 23, 2016). [Online] Available: <https://artofproblemsolving.com/community/c6h1212550>.
- [3] Proofathon Spring Contest-Problem8(May 1, 2015). [Online] Available: <https://artofproblemsolving.com/community/c587h1083995>.