

零的执行人

小数君的数学宝藏



10

9

8

7

6

5

4

3

2

1

0

-1

-2

-3

-4

-5

-6

-7

-8

-9

-10

1

2

3

4

13

14



这是一个浩大舰队远征灿烂宇宙，无比波澜壮阔的时代，

我们每一个人都是这个时代的战士，我们都怀揣着一个名为数学、数学竞赛的梦，无数英勇的战士前仆后继，坚强的生存与光荣的牺牲交相辉映，

这是一场或许我们用一生都追逐不到尽头的梦，

但是我们无所畏惧，我们引吭高歌，我们竭尽全力，

我们所走过的梦，是用一个个音符所点缀出来的战歌，我们每一个都是唱着歌的追梦人啊！

这个梦带给我们追逐的力量，带给我们迎难而上的拼劲，还有一个绚丽夺目的数学世界，前方的路虽然很黑，但是请看看在你周围这些带着光芒的人，他们和你一样，和我一样，都是在这条路上行走的伙伴，

他们和你一样，和我一样，都是这个时代爱数学、爱数学竞赛的傻子们，

嘿，傻子，这个时代欢迎你的到来，

嘿，傻子，加入这个“傻子俱乐部”吧，接下来，让我们一起走吧

——来自傻子俱乐部，最爱你们的小数君

微信公众号：数学竞赛的那些事儿（shuxuejingsai001）





2019 年北京大学数学金秋营试题解析

题 1. 求最大的正实数 α , 对于满足 $a+b+c \mid a^2+b^2+c^2$ 的不全相等的正整数 a, b, c , 都有方程

$$(x+b)^2 = (x+c)(x+a)$$

在区间 $(0, \alpha)$ 内没有解.

解: 所求 α 的最大值是 $\frac{1}{2}$.

方程 $(x+b)^2 = (x+c)(x+a)$ 的解是 $x = \frac{b^2 - ca}{c + a - 2b}$, 由 $a+b+c \mid a^2+b^2+c^2$ 知 $a+b+c \mid 2(ab+bc+ca)$.

注意到 $ab+bc+ca = ca + b(c+a) \equiv ca - b^2 \pmod{a+b+c}$, 所以 $a+b+c \mid 2(b^2 - ca)$.

若 $b^2 < ca$, 则 $b^2 < ca < \left(\frac{c+a}{2}\right)^2$, 于是 $x = \frac{b^2 - ca}{c + a - 2b} < 0$, 矛盾.

所以 $b^2 > ca$, 进而 $c+a > 2b$, 所以 $2(b^2 - ca) \geq a+b+c$, 所以

$$x = \frac{b^2 - ca}{c + a - 2b} \geq \frac{1}{2} \cdot \frac{a+b+c}{c+a-2b} > \frac{1}{2}.$$

我们取 $a=1, c = \frac{2b^2 - b - 1}{3}$, 其中 $b \equiv 1 \pmod{3}$, 此时

$$\lim_{b \rightarrow +\infty} \frac{b^2 - ca}{c + a - 2b} = \frac{1}{2}.$$

根据极限保号性知: $\frac{1}{2}$ 是最好的常数.

(解题人: 吴宇培)

题 2. 圆周上有 2019 只蚂蚁, 初始位置各不相同, 一开始每只蚂蚁各选一个方向 (顺时针, 逆时针) 以相同的速度开始运动, 若两只蚂蚁相撞, 则它们立刻反向以相同的速度运动. 证明: 每只蚂蚁都经过圆上的每一点.

证法一: 设顺时针的速度为 $+1$, 逆时针的速度为 -1 , 设所有蚂蚁运动的距离 (顺时针为正, 逆时针为负) 之和为 l , 由于 $2 \nmid 2019$, 所以速度之和始终恒定且不为 0, l 与时间成正比. 那么时间足够充分之后, 必有一只蚂蚁的运动的距离大于 2 倍周长.

注意到任意两只蚂蚁运动的距离差不超过周长, 所以只要有一只蚂蚁跑完 2 圈, 那么其他蚂蚁必然跑了一圈. 所以当时间足够充分后, 每只蚂蚁运动的距离都大于周长.

(解题人: 罗 炜)

证法二: 设顺时针的速度为 $+1$, 逆时针的速度为 -1 , 我们把所有蚂蚁的速度之和定义为合速度.

由题意, 两只蚂蚁相撞后立刻原速反向, 所以合速度的大小与正负 (方向) 始终不变.

再注意到 2019 是奇数, 所以合速度不为 0.

我们注意到 2019 只蚂蚁的排序始终不变 (两只相撞就反向, 所以相对顺序不会改变), 于是合速度始终朝着一个方向, 于是所有蚂蚁的位移之和趋向无穷大, 这里位移理解为矢量, 顺时针为正, 逆时针为负, 所以必有一只蚂蚁的位移趋向无穷大, 那么这只蚂蚁一定可以跑完整个圆周.

结合所有蚂蚁的位置排序不发生改变, 所以这只跑完圆周的蚂蚁不会超越它前面的那只蚂蚁 (顺着运动方向的第一只蚂蚁), 所以前面的蚂蚁也能跑完一圈, 反复下去, 所有蚂蚁都能跑完一圈.

(解题人: 吴宇培)



题 3. 设 f 是平面上的双射, 证明: f 是保内心映射, 当且仅当 f 保外心, 并且不会把钝角三角形映射成锐角三角形. 并求所有的保内心映射.

证明: 从一个保内心映射 f 开始.

1. f 将不共线三点映射为不共线三点. 这从定义给出, 注意不能直接说 f 将共线的点映射为共线的点. 这个性质等价说法是, 如果三点的像共线, 则这三点共线.
2. 若某不共线三点 A, B, C 的像是等腰三角形 $f(A)f(B) = f(A)f(C)$, 则 $AB = AC$. 证明如下: 设 ABC 的内心为 I , IBC 的内心为 J , 则 $f(A)f(B) = f(A)f(C)$ 说明 $f(A), f(I), f(J)$ 共线, 说明 A, I, J 共线, 说明 $AB = AC$.
3. 若 A, B, C 构成等边三角形, 则 $f(A), f(B), f(C)$ 构成等边三角形. 否则, 取 $f(O)$ 为 $f(A), f(B), f(C)$ 外心, 得到三个等腰三角形 $f(OAB), f(OBC), f(OAC)$. 因为 O 不能和 A, B, C 任何一个相同 (用双射), 所以 OAB, OBC, OCA 中至少两组是构成三角形的 (不共线), 根据第 2 条, 这是等腰三角形. 因此 O 是 ABC 外心. O 也是内心, 因此 $f(O)$ 也是 $f(ABC)$ 外心和内心, 因此 $f(A), f(B), f(C)$ 构成等边三角形.
4. 若 A, B, C 共线, 则 $f(A), f(B), f(C)$ 共线. 否则在 $f(A), f(B)$ 直线上找 $f(D), f(E)$ 与 $f(C)$ 构成等边三角形, 根据第 1 条, D, E 在直线 A, B 上. C 也在直线 AB 上. 直线 AB 外还有两个点 F, G 与 D, E 构成等边三角形, 则 $f(F), f(G)$ 之一落在 $f(C)$, 与双射矛盾.
5. 若不共线三点 A, B, C 满足 $AB = AC$, 则 $f(A)f(B) = f(A)f(C)$. 设 I 是 ABC 内心, J 是 IBC 内心, 则 AIJ 共线, 因此像共线, 由前面说法, $f(ABC)$ 是等腰三角形.
6. 菱形映射为菱形, 将共线等距分布三点扩充成菱形和中心, 利用共线性和距离相等性可知共线等距三点映射为共线等距三点.
7. 垂直直线上选取交点和另外四点构成菱形, 则像也是菱形及中心, 因此 f 将垂直的直线映射为垂直的直线.
8. 设 A, B, C 是共线三点, B 在 A, C 之间, 过 B 的垂直直线上有点 D , $CD = CA$, 也有点 E , $AE = AC$. 根据 D, E 存在性可知, 共线的 $f(A), f(B), f(C)$ 必然满足 $f(B)$ 在 $f(A), f(C)$ 之间. 这一条说明了直线上的保序性.
9. 直线到它的像是线性映射. 根据保等距性, 知道将整数点映射为等距序列; 进一步在直线上到原点 (选定的一点) 距离为有理数倍单位的点上映射是线性的; 根据保序性, 直线上所有点是线性的.
10. 选两条垂直直线, 映射到它的像分别是线性的. 利用共线, 交点设为原点, 也映射为交点. 根据保持等距性, 两个直线上的线性因子相同. 根据保证垂直性, 平面上其他每个点可以和已知两条直线上的点及原点形成矩形, 这样用保垂直性唯一确定它的像. 最终所有保内心映射为刚体变换复合位似变换.

现在设 f 是一个保外心映射, 不将钝角三角形映射为锐角三角形.

1. f 将共线点映射为共线点. 设 A, B, C 共线, 取 D, E , 使 DE 垂直平分线过 A, B, C . 则 A, B, C 都可以成为 D, E, X 的外心, X 是某点. 因此 $f(A), f(B), f(C)$ 也分别是 $f(D), f(E), f(X)$ 的外心, 因此 $f(D), f(E)$ 的垂直平分线过 $f(A), f(B), f(C)$, 得证.
2. f 将等腰三角形映射为等腰三角形. $AB = AC$ 则 A 可以成为某 BCD 外心, 于是 $f(A)$ 是 $f(B)f(C)f(D)$ 外心, $f(A)f(B) = f(A)f(C)$.
3. 后面的部分可以超保内心映射的论述, 可以不用到将钝角三角形映射为锐角三角形这个条件. 这个条件证明直线上保序性时候方便一些.



4. 两个保心映射最终都是刚体变换复合位似, 这类变换显然也是保这两个心的, 因此等价.

(解题人: 罗 炜)

题 4. 给定 l 个实数 $\theta_1, \theta_2, \dots, \theta_l$, 证明: 存在正整数 k 和正实数 $a_1, a_2, \dots, a_k$,

$$\sum_{i=1}^k a_i = 1,$$

对任意的正整数 $n \leq k$ 和任意正整数 $m \leq l$, 都有

$$\left| \sum_{j=1}^n a_j \sin(j\theta_m) \right| \leq \frac{1}{2018n}.$$

证明: 要先证明如下引理以及 a_i 的大致取法.

引理: 对于任意首一的实系数多项式 $P(x)$, 若 P 没有非负实数根, 则存在正整数 α , 使得 $(x+1)^\alpha P(x)$ 的各项系数皆为正数.

引理的证明: 显然结论对 $\deg P = 1$ 成立.

若我们已经证明了结论对 $\deg P = 2$ 也成立, 则当 $\deg P > 2$ 时, 若结论对小于 $\deg P$ 成立, 根据代数基本定理, 总可以设 $P(x) = (x^2 + ax + b)Q(x)$, 其中 $x^2 + ax + b, Q(x)$ 都没有非负实根.

由归纳假设, 存在正整数 β, γ 使得 $(x+1)^\beta(x^2 + ax + b)$ 系数全正, $(x+1)^\gamma Q(x)$ 的系数全正, 所以 $(x+1)^{\beta+\gamma}P(x)$ 的各项系数全正. 所以我们只需要处理 $\deg P = 2$ 的情况, 此时可以设 $P(x) = (x-a)^2 + b$, $b + a^2 > 0$, 设 $(x+1)^k(x-a)^2 + b$ 中 x^n 系数为 A_n .

易见 $A_{k+2}, A_0 > 0$, $A_{k+1} = k - 2a$, $A_1 = (a^2 + b)k - 2a$, 当 k 充分大时, $A_1, A_0 > 0$. 当 $1 < n \leq k$ 时,

$$A_n = (a^2 + b)C_k^n - 2aC_k^{n-1} + C_k^{n-2} = C_k^{n-1} \left[\frac{k-n+1}{n}(a^2 + b) - 2a + \frac{n-1}{k-n+1} \right],$$

我们希望

$$a^2 - 2\frac{n}{k-n+1}a + b + \frac{n(n-1)}{(k-n+1)(k-n+2)} = \left(a - \frac{n}{k-n+1}\right)^2 + b - \frac{n(k+1)}{(k-n+1)^2(k-n+2)} > 0 \dots\dots (1)$$

若 $2a < \frac{n-1}{k-n+1}$, 由 (1) 式左边知结论成立; 若 $2a \geq \frac{n-1}{k-n+1}$, 则 $n \leq \frac{k+2+\frac{1}{2a}}{1+\frac{1}{2a}} \sim \frac{2a}{2a+1}k, k \rightarrow +\infty$.

此时 $\frac{n(k+1)}{(k-n+1)^2(k-n+2)} < O\left(\frac{1}{k}\right) \rightarrow 0, k \rightarrow +\infty$.

所以可以选择充分大的 k 满足要求.

回到原题.

设

$$P(z) = \prod_{j=1}^l (z - e^{i\theta_j})(z - e^{-i\theta_j}),$$

根据引理, 存在正整数 α (只依赖于 $\theta_1, \theta_2, \dots, \theta_l$), $f(z) = (z+1)^\alpha P(z)$ 的各项系数皆为正数, 这些系数从高此项到低次项依次是 $b_t, b_{t-1}, \dots, b_1 (> 0)$.



我们注意到：每一段求和

$$\sum_{j=1}^t b_j (e^{i\theta_m})^j = f(e^{i\theta_m}) = 0,$$

所以

$$0 = \sum_{j=1}^t b_j \operatorname{Im}((e^{i\theta_m})^j) = \sum_{j=1}^t b_j \sin(j\theta_m).$$

设 $b_1 + b_2 + \cdots + b_t = f(1) = A$ 是只依赖于 $\theta_1, \theta_2, \dots, \theta_t$ 的常数，于是我们考虑取 $k = ts$, s 是待定的正整数，取 $a'_{i+at} = \frac{b_i}{2018A(a+1)t}$ ，我们只要处理每一段中的情况。

由于调和级数 $\sum_{n=1}^{+\infty} \frac{1}{n} = +\infty$ 是发散的，我们可以取 s 充分大，使得

$$\sum_{i=1}^k a'_i = \sum_{a=0}^{s-1} \sum_{i=1}^t \frac{b_i}{2018A(a+1)t} = \sum_{i=1}^t \frac{b_i}{2018At} \sum_{a=0}^{s-1} \frac{1}{a+1} \geq 1.$$

我们取 $a_i = \frac{a'_i}{\sum_{i=1}^k a'_i}$ ，于是 $\sum_{i=1}^k a_i = 1$ 。若 $at < n \leq (a+1)t$, $t \in \{0, 1, \dots, s-1\}$ ，则

$$\begin{aligned} \left| \sum_{j=1}^n a_j \sin(j\theta_m) \right| &= \left| \left(\sum_{i=1}^k a'_i \right) \sum_{b=0}^{a-1} \sum_{j=1}^t \frac{1}{2018A(b+1)t} b_j \sin(j\theta_m) + \sum_{j=at+1}^n a_j \sin(j\theta_m) \right| \\ &= \left| \sum_{j=at+1}^n a_j \sin(j\theta_m) \right| \leq \left| \sum_{j=at+1}^n a'_j \sin(j\theta_m) \right| \\ &= \frac{1}{2018At(a+1)} |b_{n-at} \sin(n\theta_m) + \cdots + b_1 \sin((at+1)\theta_m)| \\ &\leq \frac{1}{2018At(a+1)} |b_1 + b_2 + \cdots + b_t| \\ &= \frac{1}{2018t(a+1)} \\ &\leq \frac{1}{2018n}. \end{aligned}$$

这就证明了结论。

(解题人：罗炜 吴宇培)

注：本题在讨论时，一位前 IMO 金牌得主给出“证明引理及 a_i 大致取法”的提示，感谢为国争光的国手。

题 5. 设 n 是正整数，非负整数序列 $b_1 = 0, b_2, \dots, b_n$ 满足：对任何 $1 \leq u, v \leq n$ ，有

$$\frac{1}{u} (b_1 + b_2 + \cdots + b_u) < \frac{1}{v} (b_1 + b_2 + \cdots + b_v + 1).$$

求所有这样的序列 $(b_1, b_2, \dots, b_n)$ 的个数。

解：记 $S_u = b_1 + b_2 + \cdots + b_u$ ，则 $S_1 = 0$ ， $\{S_i\}$ 是非减整数序列，方程为 $\frac{S_u}{u} < \frac{S_v + 1}{v}$ 。

取 $v = 1$ ，得 $S_u < u$ 。

设 $\frac{S_v + 1}{v}$ 的最小值在 $v = w$ 达到，并且如果有多个符合条件的，取最小的 w 。则方程等价于

$$\frac{S_u}{u} < \frac{S_w + 1}{w} \leq \frac{S_u + 1}{u},$$



因此 S_u 是不小于 $u \frac{S_w+1}{w}$ 的最小整数, 即上取整, 由 $\frac{S_w+1}{w}$ 和 u 唯一确定.

如果最大公约数 $(S_w+1, w) = d > 1$, 则 $S_{w/d} = (S_w+1)/d - 1$, 与 w 最小性矛盾.

因此所求数列由一个分母不超过 n 的既约分数确定.

反之, 给定既约分数 $0 < a/b < 1$, 分母 $b \leq n$, 如上定义 $S_u, 1 \leq u \leq n$ 为 ua/b 的上取整减一, 显然 S_i 非减, $S_1 = 0$, 符合题目条件. 分母不超过 n 的要求保证上面求上取整时有某个 $S_u + 1$ 恰好是对应的上取整, 这样不会有分数 $\frac{a}{b}, \frac{c}{d}$ 得到同一个序列的情形.

因此所求序列个数为 $\sum_{i=1}^n \varphi(i)$, 其中 $\varphi(i)$ 是欧拉函数.

(解题人: 罗 炜)

题 6. p 是一个素数, 求所有正整数对 (p, n) , 使得我们可以将 $1, 2, \dots, n^2$ 分成 n 组, 每组都有 n 个数, 且每一组数的和都是 p 的非负整数幂.

解: 所求 $(p, n) = (p, 1), (5, 2)$.

显然 $(p, 1)$ 总是符合要求的. $n = 2$ 时, 易见 $p = 5$. 当 $n > 2$ 时, 设

$$\frac{1}{2}n^2(n^2+1) = p^{\alpha_1} + p^{\alpha_2} + \dots + p^{\alpha_n}, \alpha_1 \leq \alpha_2 \leq \dots \leq \alpha_n.$$

显然有 $p^{\alpha_1} \geq 1 + 2 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$.

当素数 $p > 2$ 时, 由于 $\gcd(n^2, n^2+1) = 1$, 则 $p^{\alpha_1} \mid n^2$ 或 $p^{\alpha_1} \mid n^2+1$.

若 $p^{\alpha_1} \mid n^2$, 由于 $\frac{n^2}{p^{\alpha_1}} \leq \frac{2n^2}{n(n+1)} < 2$, 所以 $n^2 = p^{\alpha_1}$, 于是

$$\frac{1}{2}p^{\alpha_1}(p^{\alpha_1}-1) = p^{\alpha_2} + \dots + p^{\alpha_n},$$

所以 $p^{\alpha_2} \mid p^{\alpha_1}$. 由于 $p^{\alpha_1} + p^{\alpha_2} \geq 1 + 2 + \dots + 2n = n(2n+1)$, 所以 $p^{\alpha_2} \geq n^2 + n > p^{\alpha_1}$, 矛盾.

若 $p^{\alpha_1} \mid n^2+1$, $\frac{n^2+1}{p^{\alpha_1}} \leq \frac{2n^2+2}{n(n+1)} < 2$, 所以 $n^2+1 = p^{\alpha_1}$, 则

$$p^{\alpha_1} + p^{\alpha_2} \geq 1 + 2 + \dots + 2n = n(2n+1),$$

则

$$p^{\alpha_2} \geq n^2 + n - 1,$$

由于

$$\frac{1}{2}n^2(n^2+1) - p^{\alpha_1} = \frac{1}{2}(n^2-2)(n^2+1) = p^{\alpha_2} + \dots + p^{\alpha_n},$$

所以 $p^{\alpha_2} \mid n^2(n^2+1)$, 但是 $p^{\alpha_2} \geq n^2 + n - 1 > \max\{n^2-2, n^2+1\}$, 矛盾.

当 $p = 2$ 时,

$$n^2(n^2+1) = 2(2^{\alpha_1} + 2^{\alpha_2} + \dots + 2^{\alpha_n}),$$

$$2^{1+\alpha_1} = 2 \cdot 2^{\alpha_1} \geq 2(1 + 2 + \dots + n) = n(n+1).$$

由于 $\gcd(n^2, n^2+1) = 1$, 所以 $2^{1+\alpha_1} \mid n^2$ 或 $2^{1+\alpha_1} \mid n^2+1$, 但 $2^{1+\alpha_1} \geq n(n+1) > \max\{n^2, n^2+1\}$, 矛盾.

综上, 所求 $(p, n) = (p, 1), (5, 2)$.

(解题人: 吴宇培)



题 7. 设函数 $f: \mathbb{R}_{\geq 0} \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$, f 单调不减. 给定常数 $C > 0$, $\alpha > 0$, $\beta > 1$, 对任意的 $x > y \geq 0$, 都有

$$f(x) \leq \frac{C}{(x-y)^\alpha} f(y)^\beta.$$

证明: 0 属于 f 的值域.

证明: 固定 y_0 , 寻找常数 d , $y_n = y_0 + d - \frac{d}{2^n}$, 于是

$$f(y_{n+1}) \leq \frac{C 2^{(n+1)\alpha}}{d^\alpha} f(y_n)^\beta.$$

我们希望 $f(y_n) \leq \frac{f(y_0)}{2^{xn}} (n \geq 0)$, 其中 x 待定.

结论对 $n = 0$ 显然成立. 若我们证明了结论对 $n \geq 0$ 成立, 则

$$f(y_{n+1}) \leq \frac{C f(y_0)^{\beta-1}}{d^\alpha} \frac{f(y_0)}{2^{xn\beta-(n+1)\alpha}}.$$

为了使归纳法成立, 我们希望 $2^{xn\beta-(n+1)\alpha} > 2^{x(n+1)}$, 暂取 $x = \frac{\alpha}{\beta-1}$, 此时,

$$f(y_{n+1}) \leq \frac{2^{\frac{\alpha\beta}{\beta-1}} C f(y_0)^{\beta-1}}{d^\alpha} \frac{f(y_0)}{2^{x(n+1)}}.$$

现在我们只要让 d 满足 $\frac{2^{\frac{\alpha\beta}{\beta-1}} C f(y_0)^{\beta-1}}{d^\alpha} \leq 1$ 即可.

于是我们可以选择常数 d 及存在 $x = \frac{\alpha}{\beta-1}$, 使得 $f(y_n) \leq \frac{f(y_0)}{2^{xn}}$ 成立.

由于 f 单调不减, 所以

$$0 \leq f(y_0 + d) \leq f(y_n) \leq \frac{f(y_0)}{2^{xn}},$$

令 $n \rightarrow +\infty$, 由于 $y_0 + d$ 不依赖于 n , 两边极限是 0, 所以 $f(y_0 + d) = 0$.

证毕.

(解题人: 罗 炜)

注: 这是一道数学分析的题目, 证法整理自朋友爆的书. (De Giorgi 迭代, 见《二阶椭圆型方程与椭圆型方程组》第 7 页引理 4.1)

题 8. 证明: $x^4 - 20200y^2 = 1$ 在 $\mathbb{Z}_+^2$ 上无解.

证明: 首先证明几个引理:

引理 1: 方程 $x^4 - 2y^2 = 1$ 无正整数解.

引理 1 的证明: 若 $x^4 - 2y^2 = 1$, 则 $(x^2 - 1)(x^2 + 1) = 2y^2$, 而 $(x^2 - 1, x^2 + 1) = 2$, 所以 $x^2 - 1$ 与 $x^2 + 1$ 之中有一个是完全平方数, 矛盾 (考察平方数的间距).

引理 2: 方程组 $\begin{cases} a^2 - b^2 = c^2 + d^2 \\ ab = cd \end{cases}$ 无正整数解.

引理 2 的证明: 若正整数 a, b, c, d 满足 $a^2 - b^2 = c^2 + d^2$, $ab = cd$, 取一组正整数解 (a, b, c, d) 使 a 最小.

若存在素数 $p \mid (a, b)$, 则 $p \mid cd$, $p \mid c^2 + d^2$, 从而 $p \mid c$, $p \mid d$, 此时 $\left(\frac{a}{p}, \frac{b}{p}, \frac{c}{p}, \frac{d}{p}\right)$ 也是解, $\frac{a}{p} < a$, 与 a 的最小性矛盾. 所以 $(a, b) = 1$, 同理有 $(c, d) = 1$.



设 $\frac{a}{c} = \frac{d}{b} = \frac{m}{n}$, 正整数 m, n 互素.

我们设 $a = km, b = kn, d = ml, c = nl$, k, l 是正整数, m, n, k, l 两两互素.

由于 $m^2k^2 - n^2l^2 = n^2k^2 + m^2l^2$, 得 $\frac{m^2 - n^2}{m^2 + n^2} = \frac{l^2}{k^2}$, 由 $(m, n) = 1$ 知 $(m^2 - n^2, m^2 + n^2) = 1$ 或 2 .

(1) 若 $(m^2 - n^2, m^2 + n^2) = 1$, 由勾股数公式知: $2 \nmid m, 2 \mid n, m = A^2 + B^2 = C^2 - D^2, n = 2AB = 2CD$, 则 $AB = CD$, 其中 A, B, C, D 是正整数. $a = km \geq m = C^2 - D^2 \geq C + D > C$, 矛盾.

(2) 若 $(m^2 - n^2, m^2 + n^2) = 2$, 则 $m^2 - n^2 = 2l^2, m^2 + n^2 = 2k^2$, 进而 $k^2 - l^2 = n^2, k^2 + l^2 = m^2$, 类似 (1) 可得矛盾.

引理 3: 方程 $2x^2 - y^4 = 1$ 仅有一个正整数解 $(1, 1)$.

引理 3 的证明: 若 $2x^2 - y^4 = 1$, 则 $\left(\frac{y^2+1}{2}\right)^2 + \left(\frac{y^2-1}{2}\right)^2 = x^2$.

若 $y > 1$, 则由勾股数公式, $\frac{y^2+1}{2} = a^2 - b^2, \frac{y^2-1}{2} = 2ab$.

于是 $a^2 - b^2 = \left(\frac{y+1}{2}\right)^2 + \left(\frac{y-1}{2}\right)^2, ab = \frac{y+1}{2} \frac{y-1}{2}$, 由引理 2 可得矛盾. 所以 $y = 1, x = 1$.

下面回到原题: 我们证明 $x^4 - 202y^2 = 1$ 在 $\mathbb{Z}_+^2$ 上无解. 若正整数 x, y 满足 $(x^2 - 1)\left(\frac{x^2+1}{2}\right) = 101y^2$.

(1) 若 $x^2 - 1 = a^2, x^2 + 1 = 202b^2, x^2 \equiv 0, 1 \pmod{3}$, 所以 $b^2 \equiv 2 \pmod{3}$ 或 $a^2 \equiv 2 \pmod{3}$, 矛盾.

(2) 若 $x^2 - 1 = 101a^2, x^2 + 1 = 2b^2$, 则 $\left(\frac{x+1}{2}\right)^2 + \left(\frac{x-1}{2}\right)^2 = b^2$, 从而 $\left\{\frac{x+1}{2}, \frac{x-1}{2}\right\} = \{m^2 - n^2, 2mn\}$,

其中, m, n 一奇一偶且互素, 于是 $|m^2 - n^2 - 2mn| = 1, mn(m+n)(m-n) = 202\left(\frac{a}{4}\right)^2$, 由于 $m, n, m-n, m+n$ 两两互素, 所以 $m-n$ 与 $m+n$ 之中必有一个是完全平方数.

(2.1) $m+n$ 是完全平方数:

若 $m^2 - n^2 - 2mn = 1$, 则 $2m^2 = (m+n)^2 + 1$, 由引理 3 知, $m+n = 1$, 矛盾.

若 $m^2 - n^2 - 2mn = -1$, 则 $(m+n)^2 - 2m^2 = 1$, 由引理 1 可得矛盾.

(2.2) $m-n$ 是完全平方数:

若 $m^2 - n^2 - 2mn = 1$, 则 $(m-n)^2 - 2n^2 = 1$, 与引理 1 矛盾.

若 $m^2 - n^2 - 2mn = -1$, 则 $(m-n)^2 + 1 = 2n^2$, 由引理 3 可得 $m-n = n = 1$, 与

$$mn(m+n)(m-n) = 202\left(\frac{a}{4}\right)^2$$

矛盾.

证毕.

(解题人: 龚固)



2019 年清华大学数学秋令营试题解析

题 1. 数列 $\{a_n\}$ 满足 $a_0 = 5$, $a_{n+1} = a_n + \frac{1}{a_n}$, 求 a_{1000} 的十分位和百分位.

解: 需要这样的估计式, 用对数函数的单调性可以得到

$$\ln \frac{n}{m-1} = \int_{m-1}^n \frac{1}{t} dt > \sum_{i=m}^n \frac{1}{i} > \int_m^{n+1} \frac{1}{t} dt = \ln \frac{n+1}{m}.$$

从初始递推方程开始, 平方后得到

$$a_{n+1}^2 = a_n^2 + 2 + \frac{1}{a_n^2}. \quad (1)$$

因此 $a_n \geq 25 + 2n$, 代入 (1) 得到

$$2 + \frac{1}{25 + 2n} \geq a_{n+1}^2 - a_n^2 \geq 2.$$

因此求和得到

$$a_n \leq 25 + 2n + \sum_{i=0}^{n-1} \frac{1}{25 + 2i},$$

当 $n \leq 1000$ 时,

$$\sum_{i=0}^{n-1} \frac{1}{25 + 2i} \leq \frac{1}{2} \ln \frac{1011.5}{11.5} < 2.5.$$

$25 + 2n < a_{n+1}^2 < 27.5 + 2n$, 对 $n \leq 1000$ 成立. 再代入 (1), 求和得到

$$2025 + \sum_{i=0}^{999} \frac{1}{27.5 + 2n} < a_{1000}^2 < 2025 + \sum_{i=0}^{999} \frac{1}{25 + 2n},$$

左端至少是 $2025 + \frac{1}{2} \ln \frac{1013.75}{13.75} > 2027$, 右端不多于 2027.5.

因为 $45.02^2 = 2026.8004$, $45.03^2 = 2027.7009$, 因此 a_n 的十分位是 0, 百分位是 2. (解题人: 罗 炜)

题 2. 已知正数集 A , 满足 $|A| = n$, 求证: 存在 $B \subset A$ 且 $\log_2 n \geq |B|$, 满足对 $\forall b_i, b_j \in B$,

$$b_i + b_j \notin A, \text{ 其中 } b_j \neq b_i.$$

证明: 按这样的贪心方法选择 B 中元素: 从最大的元素开始扫描, 能加入 B 中不和已有 B 中元素冲突就加, 否则跳过这个数.

下面估计这样能得到多少个 A 中元素.

将 A 中元素从大到小排列 $a_1 > a_2 > \cdots > a_n$.

用函数 $f(k)$ 表示扫描过 a_k 之后, 贪心法加入到 B 中的元素个数, 则 $k - f(k)$ 是没有加入 B 中的元素个数.

显然, A 中最大两个元素可以加入 B 中, $f(1) = 1, f(2) = 2$.

扫描过 a_k 以后不能加入 B 中的元素 $a_j, j \leq k$ 一定是和当时已有的某个 B 中元素 $a_i, i < j$ 求和等于某个



A 中元素 $a_m, m < i$. 而 i, m 唯一决定 j , 因此这样的 a_j 个数不超过对应 i, m 对个数, 即

$$\sum_{a_i \in B, i < k} (i-1) \geq k - f(k),$$

整理得到 (中间要考虑 a_k 是否在 B 中, 多减了一个 1)

$$\sum_{a_i \in B, i < k} i \geq k - 1.$$

若用 $t_1 = 1, t_2 = 2, \dots$ 表示加入 B 中的 a_i 的指标 i 从小到大排列的序列. 对 $k = t_{i+1}$ 应用上式可以得到

$$t_1 + t_2 + \dots + t_i \geq t_{i+1} - 1.$$

不难归纳得到 $t_i \leq 2^i$, 而最终 $t_1 + t_2 + \dots + t_{|B|} \geq n - 1$, 所以 $|B| \geq \log_2 n$.

(解题人: 罗 炜)

题 3. 若 $a, b, c, n \in N^+$, $(a, b, c) = 1$. 记 $M(n)$ 为 $ax + by + cz = n$ 的非负整数解 (x, y, z) 的组数, 求

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{M(n)}{n^2}.$$

解: 首先证明 $ax + by = m$ 关于 (x, y) 的解数为 $\begin{cases} 0, & (a, b) \nmid m, \\ \frac{(a, b)m}{ab} + O(1), & (a, b) \mid m. \end{cases}$

$(a, b) \nmid m$ 时显然.

设 $d = (a, b) \mid m$, 设 $a = da_1, b = db_1, m = dm_1$, 所以原式 $\Leftrightarrow a_1x + b_1y = m_1$.

在 $m > ab - a - b$ 时, $a_1x + b_1y = m_1$ 有特解 $(x_0, y_0) \in N^2$, 所以其通解为 $\begin{cases} x = x_0 + kb_1, \\ y = y_0 - ka_1. \end{cases}$

令 $x_0 + kb_1 \geq 0, y_0 - ka_1 \geq 0$, 得 $-\frac{x_0}{b_1} \leq k \leq \frac{y_0}{a_1}$, 即 $\frac{y_0}{a_1} - \frac{m_1}{a_1b_1} \leq k \leq \frac{y_0}{a_1}$.

该区间整数个数为 $\frac{m_1}{a_1b_1} + c(m)$ 个, 其中 $|c(m_1)| \leq 2$, 每个 k 对应一个解 (x, y) , 所以解数为

$$\frac{m_1}{a_1b_1} + c = \frac{m(a, b)}{ab} + O(1).$$

其次, 由于 $(c, (a, b)) = 1$, 所以

$$ax + by = n - cz_0 \text{ 有解 } (x, y)$$

$$\Leftrightarrow cz_0 \equiv n \pmod{(a, b)}$$

$$\Leftrightarrow z_0 \equiv n \cdot c^{-1} \pmod{(a, b)}.$$

另外, 由于 $\frac{(n - cz)(a, b)}{ab}$ 是线性函数 (关于 z), 所以

$$\begin{aligned} \sum_{0 \leq z \leq \frac{n}{c}} \frac{(n - cz)(a, b)}{ab} &= \frac{1}{(a, b)} \sum_{0 \leq z \leq \frac{n}{c}} \frac{(n - cz)(a, b)}{ab} + \sum_{0 \leq z \leq \frac{n}{c}} O(1) \frac{(a, b)}{ab} \\ &= \frac{1}{(a, b)} \sum_{0 \leq z \leq \frac{n}{c}} \frac{(n - cz)(a, b)}{ab} + o(n^2). \end{aligned}$$



原方程

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{cz \equiv n \pmod{(a,b)} \\ 0 \leq z \leq \frac{n}{c}}} \left(\frac{(n-cz)(a,b)}{ab} + O(1) \right) &= \left(\sum_{0 \leq z \leq \frac{n}{c}} \frac{(n-cz)(a,b)}{ab} \right) \cdot \frac{1}{(a,b)} + o(n^2) + n \cdot O(1) \\ &= \sum_{0 \leq z \leq \frac{n}{c}} \frac{(n-cz)}{ab} = \sum_{\substack{0 \leq t \leq n \\ c|t}} \frac{n-t}{ab} = \left(\sum_{0 \leq t \leq n} \frac{n-t}{ab} \right) \frac{1}{c} + o(n^2) \\ &= \sum_{0 \leq t \leq n} \frac{n-t}{abc} = \frac{\sum_{0 \leq t \leq n} t}{abc} = \frac{1}{2abc} \cdot n^2 + o(n^2). \end{aligned}$$

(解题人: 姚博文)

题 4. 在平面直角坐标系中有一椭圆盘, 其内部的整点数为 L , 椭圆面积为 S , 周长为 P , 求证:

$$L \leq \frac{P}{2} + S + 1.$$

证明: 设椭圆内部整点集为 A , 取 A 的凸包 K 为整点凸多边形.

凸集 K 包含于椭圆, 因此 K 的面积 $S(K)$ 和周长 $P(K)$ 分别小于 S 和 P .

设 K 的内部和边界上分别有 L_1, L_2 个点.

根据匹克定理, $S(K) = L_1 + \frac{L_2}{2} - 1$. 而在 K 的周长上, 任何两个整点距离至少是 1, 因此 $L_2 \leq P(K) \leq P$.

又有 $L = L_1 + L_2$, 因此

$$L = L_1 + L_2 = S(K) + 1 + \frac{L_2}{2} \leq S + 1 + \frac{P}{2}.$$

(解题人: 罗 炜)

题 5. $A_1 A_2 A_3 A_4$ 是圆内接四边形, $A_i A_{i+1} = a_i$ ($A_5 = A_1$), 圆心 O 到 $A_i A_{i+1}$ 距离记为 h_i . 求证:

$$R^2 \left(\sum_{i=1}^4 a_i^2 \right) < 2a_1 a_2 a_3 a_4 \left(\sum_{1 \leq i < j \leq 4} \frac{h_i h_j}{a_i a_j} \right), \text{ 其中 } R \text{ 为半径.}$$

证明: 设 J_1, J_2, J_3, J_4 分别为 a_1, a_2, a_3, a_4 所对的圆周角, 则 $\sum_{i=1}^4 J_i = \pi$, $a_i = 2R \sin J_i, h_i = \cos J_i$.

目标不等式等价于

$$\sum_{i=1}^4 \sin^2 J_i < 2 \sum_{1 \leq i < k \leq 4} \sin J_i \sin J_k \cos J_m \cos J_n,$$

其中 m, n 是 $\{1, 2, 3, 4\}$ 中去掉 i, k 剩下的两个指标.

利用

$$\sin A \cos B \sin C \cos D + \sin A \cos B \cos C \sin D = \sin A \cos B \sin(C + D)$$

及 $\sin A \cos B + \cos A \sin B = \sin(A + B)$, 还有四个 J_i 之和为 π , 得到目标不等式等价于

$$\sum_{i=1}^4 \sin^2 J_i < \sin^2(J_1 + J_2) + \sin^2(J_1 + J_3) + \sin^2(J_1 + J_4).$$



不妨设 J_1 最大, 考虑函数

$$f(x) = \sin^2(J_1 + x) - \sin^2 x = \frac{1}{2}(\cos 2x - \cos(2J_1 + 2x)) = \sin J_1 \sin(J_1 + 2x).$$

三个角度 $J_1 + 2J_2, J_1 + 2J_3, J_1 + 2J_4$ 之和为 $2\pi + J_1$, 因此分别对应于圆上的三个弦长的一半, 这三个弦长与一个长度为 $2\sin J_1$ 的弦可构成一个封闭的四边形, 因此

$$\sin(J_1 + 2J_2) + \sin(J_1 + 2J_3) + \sin(J_1 + 2J_4) > \sin J_1.$$

得证.

(解题人: 罗 炜)

题 6. 设 p 为奇素数, 求证: $\sum_{i=1}^{p-1} i^{p-1} \equiv (p-1)! + p \pmod{p^2}$.

证法一: 考虑

$$f(x) = (x-1)(x-2)\cdots[x-(p-1)] + 1 - x^{p-1} = a_{p-2}x^{p-2} + \cdots + a_1x + (p-1)! + 1.$$

于是我们只要证明 $\sum_{x=0}^{p-1} f(x) \equiv 0 \pmod{p^2}$ 即可.

注意到, $\deg f = p-2$, 但在模 p 意义下, $1, 2, \dots, p-1$ 这 $p-1$ 个数是 f 的根.

根据数论的 Lagrange 定理知: f 的每一项系数都是 p 的倍数.

$$\sum_{x=0}^{p-1} g(x) = \sum_{x=0}^{p-1} \sum_{i=1}^{p-2} a_i x^i = \sum_{i=1}^{p-2} \left(a_i \sum_{x=0}^{p-1} x^i \right).$$

由于 a_i 都是 p 的倍数, 以及

$$\sum_{x=1}^{p-1} x^i = \sum_{j=1}^{p-1} (g^j)^i = \frac{g^i(g^{i(p-1)} - 1)}{g^i - 1} = \begin{cases} 0, & \text{若 } p-1 \nmid i \\ -1, & \text{若 } p-1 \mid i \end{cases},$$

其中, g 是模 p 的原根. 求和上标 $1 \leq i \leq p-2$, 所以 $\sum_{x=0}^{p-1} g(x) \equiv 0 \pmod{p^2}$, 于是我们得到

$$\sum_{x=0}^{p-1} f(x) \equiv p[(p-1)! + 1] \equiv 0 \pmod{p^2}.$$

证毕.

(解题人: 吴宇培)

注: 关于原根的那个结论在处理这种多项式求和时十分有用. 我的母校南京师范大学数科院的纪春岗老师给去年 3 月根源杯提供的第四题也用到了这个结论. 一旦出现这样的多项式求和, 该结果很有用, 有兴趣读者可以看看 2012 年 IMO Shortlists N8.

证法二: 根据费马小定理, 可以找到整数 $x_1, \dots, x_{p-1}$ 使得 $j^{p-1} = 1 + px_j$ 对 $1 \leq j < p$ 成立.

将这些式子做连乘, 展开并模 p^2 计算, 可得

$$(p-1)!^{p-1} \equiv (1+px_1)(1+px_2)\cdots(1+px_{p-1}) \equiv 1+p(x_1+\cdots+x_{p-1}) \pmod{p^2}.$$



其次, 威尔逊定理给出 $(p-1)! = kp-1$, k 是整数, 则

$$(p-1)!^{p-1} = (-1+kp)^{p-1} \equiv (-1)^{p-1} + (-1)^{p-2}(p-1)pk \equiv 1+pk \pmod{p^2}.$$

因此

$$\begin{aligned} 1^{p-1} + 2^{p-1} + \dots + (p-1)^{p-1} &= p-1 + p(x_1 + \dots + x_{p-1}) \\ &\equiv p-1 + kp \equiv p + (p-1)! \pmod{p^2}. \end{aligned}$$

(解题人: 罗 炜)

题 7. 对 $n \geq 4$, 设 P 是圆内接 n 边形, 用 $(n-3)$ 条对角线将 P 分为没有公共面积的 $(n-2)$ 个三角形, L 是这些三角形的内切圆半径之和. 求证: L 不随对角线的分割方式而改变.

证明: 我们先证命题对圆内接四边形成立.

不妨设圆的半径为 R , 四边形的四条边所对圆周角为 A, B, C, D . 则有两种剖分方式, 其中一种的两个三角形的三边长分别为 $2R \sin A, 2R \sin B, 2R \sin(A+B)$; $2R \sin C, 2R \sin D, 2R \sin(C+D)$.

内接圆半径为三角形面积两倍除以周长, 因此其中一个三角形内接圆半径, 为 $2R$ 乘以

$$\begin{aligned} \frac{\sin A \sin B \sin(A+B)}{\sin A + \sin B + \sin(A+B)} &= \frac{\frac{1}{2}(\cos(A-B) - \cos(A+B)) \sin(A+B)}{2 \sin(\frac{A+B}{2}) \cos(\frac{A-B}{2}) + 2 \sin(\frac{A+B}{2}) \cos(\frac{A+B}{2})} \\ &= \frac{(\cos^2(\frac{A-B}{2}) - \cos^2(\frac{A+B}{2})) 2 \cos(\frac{A+B}{2})}{2 \cos(\frac{A-B}{2}) + 2 \cos(\frac{A+B}{2})} \\ &= \cos(\frac{A-B}{2}) \cos(\frac{A+B}{2}) - \cos^2(\frac{A+B}{2}) \\ &= \frac{1}{2}(\cos A + \cos B) - \frac{1 + \cos(A+B)}{2}. \end{aligned}$$

利用

$$A+B+C+D = \pi, \quad \cos(A+B) + \cos(C+D) = 0,$$

因此剖分形成的两个三角形的内切圆半径之和为 $\frac{1}{2}(\cos A + \cos B + \cos C + \cos D - 1)$, 与剖分无关.

对于一般的情形, 可以每次选择剖分中两个有公共边的三角形, 将这两个三角形合并成的四边形, 用另一种方式剖分, 这样形成一个操作, 从一个剖分变成另一个剖分.

根据前面结果, 操作前后的剖分的所有三角形内切圆半径之和不变. 任何两个剖分可以通过多次这种操作转换, 因此所有剖分形成的三角形内切圆半径之和都相同.

事实上, 可以用上面的剖分操作, 将任何剖分变成这样的剖分:

所有剖分用到的对角线从顶点 1 出发. 设有剖分, 从顶点 1 出发的对角线没有全部用到, 例如 $1, j$ 没有用到, 但 $1, j-1$ 用到, 设 $k > j$ 是最小的 k , 使得 $1, k$ 用到. 则剖分中有三角形 $1, j-1, k$, 设 $j-1, l, k$ 是剖分中与这个三角形相邻的三角形, 其中 $j-1 < l < k$. 则前面操作将剖分中边 $j-1, k$ 去掉, 换成边 $1, l$. 因此增加了一条从 1 出发的边. 归纳可得, 所有剖分变成同一个剖分, 用到的对角线都是从 1 出发.

证毕.

(解题人: 罗 炜)



题 8. 设 $A \subset \{1, 2, \dots, n\}$, 满足 $|A| \geq 4\sqrt{n}$. 求证: 存在 $x_1 < x_2 < x_3 < x_4$ 成等差数列, 且 x_i 为 A 中两数之和 ($i = 1, 2, 3, 4$).

证明: 显然 $n \geq 16$ 时, 才会有相应 A 存在.

任取 $B \subset A$, $|B| = 2[\sqrt{n}]$, 令 $C = A - B$ 为 B 在 A 中的补集. 考虑集合 $B \times C$, 及 $B \times C$ 上的函数

$$f(b, c) = b + 2c, \quad b \in B, c \in C.$$

$|B \times C| > 2[\sqrt{n}] \cdot (4\sqrt{n} - 2[\sqrt{n}]) > 3n$, 最后的不等式只需 $2[\sqrt{n}] > \sqrt{n}$ 即可, 对 $n \geq 16$ 总成立.

f 的取值范围包含于 $\{3, 4, \dots, 3n - 1\}$, 至多 $3n - 3$ 个可能值.

根据抽屉原则, 存在不同数对 $(b, c), (d, e) \in B \times C$, 使得 $b + 2c = d + 2e$, 显然 $b \neq d$ (否则 $c = e$ 矛盾), 根据 B, C 取法, $b \neq c, b \neq e, d \neq c, d \neq e$. 不妨设 $b > d$, 则 $e > c$, $b - d = 2(e - c)$.

可以看出 $d + c < d + e < b + c < b + e$ 构成等差数列, 满足题目条件.

(解题人: 吴宇培)

出自微信公众号
数学竞赛的那些事儿



有没有人和你说过一句话，你学数学、数学竞赛的样子真的好帅，

没有？那现在，就在前一秒，我对你说了。

——来自最爱你的小数君

傻子俱乐部等着你来！（微信公众号，数学竞赛的那些事儿，shuxuejingsai001）

