

清华大学 2019 年数学金秋营试题解答

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 $a_1 > a_2 > \dots > a_n$.

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 $a, b, c, n \in \mathbb{N}^+$, $(a, b, c) = 1$. 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 $(x_0, y_0) \in \mathbb{N}^2$, 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

$$\begin{aligned} ax + by = n - cz_0 & \text{ 有解 } (x, y) \\ \Leftrightarrow cz_0 \equiv n & \pmod{(a, b)} \\ \Leftrightarrow z_0 \equiv n \cdot c^{-1} & \pmod{(a, b)}. \end{aligned}$$

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 . 则有两种分割方式, 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

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

因此分割形成的两个三角形的内切圆半径之和为 $\frac{1}{2}(\cos A + \cos B + \cos C + \cos D - 1)$, 与分割无关.

对于一般的情形, 可以每次选择分割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, 用另一种方式分割, 这样形成一个操作, 从一个分割变成另一个分割.

根据前面结果, 操作前后的分割的所有三角形内切圆半径之和不变. 任何两个分割可以通过多次这种操作转换, 因此所有分割形成的三角形内切圆半径之和都相同.

事实上, 可以用上面的分割操作, 将任何分割变成这样的分割:

所有分割用到的对角线从顶点 1 出发. 设有分割, 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. 则分割中有三角形 $1, j-1, k$. 设 $j-1, l, k$ 是分割中与这个三角形相邻的三角形, 其中 $j-1 < l < k$. 则前面操作将分割中边 $j-1, k$ 去掉, 换成边 $1, l$. 因此增加了一条从 1 出发的边. 归纳可得, 所有分割变成同一个分割, 用到的对角线都是从 1 出发.

证毕.

(解题人: 罗炜)

题 8. A 是集合 $\{1, 2, \dots, n\}$ 的子集, 满足 $|A| \geq 4\sqrt{n}$, 且存在四项等差数列 $x_1 < x_2 < x_3 < x_4$, 使得对 x_i ($1 \leq i \leq 4$), 都可以表示成 A 中两个不同元素的和.

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 $B \subset A$, $|B| = 2\lfloor\sqrt{n}\rfloor$, 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

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

$|B \times C| > 2\lfloor\sqrt{n}\rfloor \cdot (4\sqrt{n} - 2\lfloor\sqrt{n}\rfloor) > 3n$, 最后的不等式只需 $2\lfloor\sqrt{n}\rfloor > \sqrt{n}$ 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)

自主招生在线创始于 2014 年, 是专注于自主招生、学科竞赛、全国高考的升学服务平台, 旗下拥有网站和微信两大媒体矩阵, 关注用户超百万, 用户群体涵盖全国 90% 以上的重点中学老师、家长和考生, 引起众多重点高校的关注。

如需第一时间获取相关资讯及备考指南, 请关注**自主招生在线**官方微信号: **zizzsw**。