

两道新星数学奥林匹克组合题思路分析

冯跃峰

近读 2016 年秋季上海新星数学奥林匹克试题, 颇觉新颖有趣, 且不偏不怪, 难度适中. 尤其是最后两道组合题, 其探索解答的思路非常自然, 堪作数学奥林匹克活动的良好素材. 故此, 今对后面两题的解答作些思路分析, 请大家指正!

第 5 题. 设 $n \geq 2$, A_1, A_2, \dots, A_t 是 $X = \{1, 2, \dots, n\}$ 的所有子集的一个排列, 求

$$S = \sum_{i=1}^t |A_i \cap A_{i+1}| \cdot |A_i \cup A_{i+1}|,$$

的最大值, 其中 $t = 2^n$, $A_{t+1} = A_1$.

【题感】 从目标看, 求 S 的最大值, 需建立关于 S 的不等式 “ $S \leq \dots$ ”. 但其 S 的表达式非常复杂, 且无法直接 “求和” 化简, 自然想到先将复杂的表达式通过放缩变形, 使其变成容易 “求和” 的表现形式. 这类似于代数中 $\sum (\frac{1}{k^2})$ 不易 “求和”, 先将其放缩到 $\sum (\frac{1}{k(k-1)})$, 使其变得易于 “求和”.

【通项放缩】 S 的通项为 $|A_i \cap A_{i+1}| \cdot |A_i \cup A_{i+1}|$, 它的一般形式为 $|A \cap B| \cdot |A \cup B|$. 注意到 $\sum |A|$ 、 $\sum |B|$ 可求 (其中 A 、 B 跑遍 X 的所有子集, 自然想到将 $|A \cap B| \cdot |A \cup B|$ 放大到 $f(|A|, |B|)$ 的形式. 即建立如下不等式:

$$|A \cap B| \cdot |A \cup B| \leq f(|A|, |B|).$$

【结构联想】 注意到不等式左边是 “二次式”, 所以想到右边也是 “二次式”, 再注意到 $\sum |A|^2$ 、 $\sum |B|^2$ 也可求, 于是将不等式变为

$$|A \cap B| \cdot |A \cup B| \leq f(|A|^2, |B|^2).$$

先猜想右边是最简单形式的二次对称式 $|A|^2 + |B|^2$, 不等式变为

$$|A \cap B| \cdot |A \cup B| \leq |A|^2 + |B|^2.$$

【调整参数】 但为了等号成立使不等式达到最优, 应引入平移、伸缩的调

整参数 a, b , 进一步将不等式变为

$$|A \cap B| \cdot |A \cup B| \leq a(|A|^2 + |B|^2) + b. \quad (*)$$

下面确定参数 a, b . 为此, 令 $|A \setminus B| = x, |B \setminus A| = y, |A \cap B| = z$, 则不等式 (*) 化为

$$\begin{aligned} z(x + y + z) &\leq a(x + z)^2 + a(y + z)^2 + b, \\ \Rightarrow ax^2 + ay^2 + (2a - 1)(z^2 + xz + yz) + b &\geq 0. \end{aligned}$$

期望不等式为简单形式, 取 $2a - 1 = 0$, 则不等式变为

$$x^2 + y^2 + 2b \geq 0.$$

上式恒成立的充要条件是 $\min(x^2 + y^2) + 2b \geq 0$.

由于 $x, y \in \mathbb{N}$, 且 x, y 不全为 0 ($A \neq B$), 于是 $\min(x^2 + y^2) = 1$, 所以不等式变成 $1 + 2b \geq 0$. 为使等号成立, 取 $2b = -1$ 即可.

所以, 我们有 $2|A \cap B| \cdot |A \cup B| \leq (|A|^2 + |B|^2) - 1$, 其中等号在 $\{x, y\} = \{0, 1\}$ 时成立, 此时 A, B 恰相差一个元素 (A, B 中的一个另一个的子集, 且元素个数相差 1).

【上界估计】 利用上述不等式, 显然有

$$\begin{aligned} 2S &= \sum_{i=1}^t 2|A_i \cap A_{i+1}| \cdot |A \cup A_{i+1}| \\ &\leq \sum_{i=1}^t (|A_i|^2 + |A_{i+1}|^2 - 1) \\ &= 2 \sum_{i=1}^t |A_i|^2 - t. \end{aligned}$$

考察 $S' = \sum_{i=1}^t |A_i|^2$, 对 $1 \leq k \leq n$, 使 $|A_i| = k$ 的子集 A_i 有 C_n^k 个, 于是

$$S' = \sum_{i=1}^n (k^2 C_n^k) = (n^2 + n) 2^{n-2},$$

所以, $2S \leq 2S' - t = (n^2 + n) 2^{n-1} - 2^n$, 得 $S \leq (n^2 + n - 2) 2^{n-2}$.

等号在 A_i 与 A_{i+1} ($1 \leq i \leq t$) 都恰好相差一个元素时成立, 这是可能的 (一个早期的构造问题, 不赘述), 故 S 的最大值为 $(n^2 + n - 2) 2^{n-2}$. \square

第 6 题. 设 A_1, A_2, \dots, A_{13} 是太空中的 13 颗新星, 对任意 i, j ($1 \leq i < j \leq 13$), 从新星 A_i 通行至 A_j , 或从新星 A_j 通行至 A_i , 需花费 $f(i, j)$ 个太空币. 问是否可将各 $f(i, j)$ ($1 \leq i < j \leq 13$) 的值设定为两两不同的正整数, 使得从 A_1

出发, 以无论何种次序经过 A_2, A_3, \dots, A_{13} 各一次, 再回到 A_1 , 总是花费恰好 2017 个太空币?

【题感】 此题有明显的图论色彩 (当然无需用到图论知识, 只是用图描述更直观而已), 如果用 n 个点 A_1, A_2, \dots, A_n 代表 n 颗新星 ($n = 13$), 则题中的路径恰好是一个“哈氏”圈. 再注意到条件“ A_i, A_j 之间的通行花费 $f(i, j)$ 个太空币”, 这可用对边 $A_i A_j$ 赋值 $f(i, j)$ 来表示, 称为该边的“权”. 那么, 解题的目标是, 恰当对各边都赋一个“权”, 使 n 阶完全图中每个“哈氏”圈各边的“权和”都为 2017.

【逐步逼近】 这属于一个“赋值型”的构造问题 (构造一种赋值方式), 其赋值的条件很强, 我们将其分解为 3 个部分来逐步实现:

- (1) n 阶完全图中每个“哈氏”圈各边的“权和”都相等;
- (2) 上述相等的“权和”为 2017;
- (3) 各边的“权”互异.

【构造拟对象】 先构造满足条件 (1) 的拟赋值方案. 要使每个“哈氏”圈各边的“权和”都相等, 自然想到利用“哈氏”圈的共同特征: 通过“各顶点” A_i 各一次.

由此想到将边 $A_i A_j$ 的“权”分解为顶点 A_i, A_j 的“权”, 即定义 $f(i, j) = g(a_i, a_j)$, 其中 a_i 是顶点 A_i 的“权”, 则“哈氏”圈各边的“权和”变成“哈氏”圈各顶点的“权和”: $G(a_1, a_2, \dots, a_n)$.

相对于每个“哈氏”圈, $G(a_1, a_2, \dots, a_n)$ 为常数的一个充分条件是, $G(a_1, a_2, \dots, a_n)$ 是关于 a_1, a_2, \dots, a_n 的对称式. 这又只需前面的“分解函数” $g(a_i, a_j)$ 关于 a_i, a_j 对称, 最简单的形式是 $g(a_i, a_j) = a_i + a_j$.

此时, 每个“哈氏”圈的权和: $G(a_1, a_2, \dots, a_n) = 2(a_1 + a_2 + \dots + a_n)$.

现在来改进“拟对象”, 使其满足 (2). 由于 $2(a_1 + a_2 + \dots + a_n)$ 为偶数, 而 2017 为奇数, 两者不可能相等, 需要修改“分解函数” $g(a_i, a_j)$ 的定义, 但保持其仍然关于 a_i, a_j 对称.

【修正参数】 这有两个常见方案, 一是引入“平移型”修正参数; 二是引入“伸缩型”修正参数.

如果引入“伸缩型”修正参数, 定义 $g(a_i, a_j) = k(a_i + a_j)$, 则

$$G(a_1, a_2, \dots, a_n) = 2k(a_1 + a_2 + \dots + a_n).$$

为了使上述值不是偶数, 取 $2k = 1$, 此时,

$$g(a_i, a_j) = \frac{(a_i + a_j)}{2}, \quad G(a_1, a_2, \dots, a_n) = a_1 + a_2 + \dots + a_n.$$

现在, 要使 (2) 成立, 只需 $a_1 + a_2 + \dots + a_n = 2017$. 但注意到 $\frac{(a_i + a_j)}{2} \in N$, 所以 a_i, a_j 同奇偶, 又 $a_1 + a_2 + \dots + a_n = 2017$ 为奇数, 所以取所有 a_i 为奇数.

最后适当选取奇数 a_1, a_2, \dots, a_n , 使 $a_1 + a_2 + \dots + a_n = 2017$, 且各 $a_i + a_j$ ($1 \leq i < j \leq n$) 互异.

【充分条件】 注意到这样的事实: 对于 4 个互异的数: $a_p < a_q < a_s < a_t$, 如果其中两数的和与另两数的和相等, 则只能是 $a_p + a_t = a_q + a_s$. 要使此式不成立, 一个充分条件是, 最大的项 a_t 比其他任何两项的和都大.

于是, 设选取的奇数为 $1 = a_1 < a_2 < a_3 < \dots < a_n$, 则其中每两个数的和互异的一个充分条件是, 对任何 $i < j < k$, 有

$$a_k \geq a_i + a_j. \quad (*)$$

实际上, 假设有某两个数的和与另两数的和相等. 设 4 个数为 $a_p < a_q < a_s < a_t$, 则只能是 $a_p + a_t = a_q + a_s$. 但由 $a_q < a_s < a_t$, 知 $q < s < t$, 于是由 (*), 有 $a_t \geq a_q + a_s$, 所以 $a_t + a_p > a_q + a_s$, 矛盾.

下面依据 (*) 来构造奇数 $1 = a_1 < a_2 < a_3 < \dots < a_n$, 使 $a_1 + a_2 + \dots + a_n = 2017$.

显然, 为保证最后的 $2017 - (a_1 + a_2 + \dots + a_{n-1}) = a_n \geq a_{n-1} + a_{n-2}$, 应使前面的数尽可能小, 即 $a_1 + a_2 + \dots + a_{n-1}$ 尽可能小.

此外, 为了使 a_i 为奇数, 不能取 $a_i = a_{i-1} + a_{i-2}$, 于是前面的数都取 $a_i = a_{i-1} + a_{i-2} + 1$ ($2 \leq i \leq n-1$), 这样, 前面 $n-1 = 12$ 个数依次为

$$1, 3, 5, 9, 15, 25, 41, 67, 109, 177, 287, 465,$$

这 12 个数的和 1204, 最后取 $a_{13} = 2017 - 1204 = 813$, 则 $813 > 287 + 465$ 合乎 (*) 的要求.

综上所述, 将上述 13 个数标在新星上, 然后令 $f(i, j)$ 为 A_i, A_j 上标数的算术平均值, 则各 $f(i, j)$ ($1 \leq i < j \leq 13$) 的值设定为两两不同的正整数.

如果引入“平移型”修正参数, 则定义 $g(a_i, a_j) = a_i + a_j + d$, 其中 d 为奇数. 为了“权和”不超过 2017, 可取 $d < 0$, 但为了使 $a_i + a_j + d$ 为正整数, 想到取 $d = 1$. 以下仿上面 (*) 的分析, 不难知道 $(a_1, a_2, \dots, a_{13}) = (1, 2, 3, 8, 13, 21, 34, 55, 89, 144, 233, 407)$ 合乎要求, 这正是原解答的构造. \square