

组合数学第 14 讲

授课时间: 2024 年 12 月 2 日 授课教师: 孙晓明

记录人: 南子哲

1 抽屉原理的应用

例 1 证明: 对于任意元素互不相同、长度为 101 的数列 a_1, a_2, \dots, a_{101} , 存在长度不小于 11 的单调子序列.

证明 设以 a_i 为结尾的最长单调递增子序列长度为 n_i , 则所有 $n_i \geq 1$. 若其中 $\exists n_i \geq 11$, 则我们已找到长度不小于 11 的单调递增子序列.

若所有 n_i 均不超过 10, 则 n_1, n_2, \dots, n_{101} 这 101 个数的取值在 $\{1, 2, \dots, 10\}$ 中, 由抽屉原理, n_1, n_2, \dots, n_{101} 中至少有 $\lceil \frac{101}{10} \rceil = 11$ 个数取值相同, 即 $\exists i_1 < i_2 < \dots < i_{11}$, 使得 $n_{i_1} = n_{i_2} = \dots = n_{i_{11}}$. 若其中存在某两项 a_{i_s}, a_{i_t} 使得 $s < t$ 且 $a_{i_s} < a_{i_t}$, 则对于以 a_{i_s} 结尾, 且长度为 n_{i_s} 的单调递增子序列来说, 可以在其尾部再添加一项 a_{i_t} , 这个新子序列仍然是单调递增序列, 且以 a_{i_t} 结尾, 长度为 $n_{i_s} + 1$, 所以 $n_{i_t} \geq n_{i_s} + 1 > n_{i_s}$, 矛盾. 这说明 $a_{i_1} > a_{i_2} > \dots > a_{i_{11}}$, 即它们构成了长度为 11 的单调递减序列. \square

注 如果数列的长度为 100, 可以构造出数列使得不存在长度为 11 的单调子序列, 如:

$$91, 92, \dots, 100; 81, 82, \dots, 90; 71, 72, \dots, 80; \dots; 1, 2, \dots, 10.$$

更一般地, 对于任意元素互不相同, 长度为 $mn + 1$ 的数列, 一定存在长度不小于 m 的单调增子序列或长度不小于 n 的单调减子序列.

例 2 证明: 在平面直角坐标系上对格点进行二染色, 则必存在一个长方形, 它的四个顶点颜色相同.

证明 考虑 3 行 9 列的点阵. 对每一列内部的 3 个点, 由于二染色, 由抽屉原理可知必存在两个同色的点; 而对于每一列, 共有 $2^3 = 8$ 种染法, 同样由抽屉原理可知 9 列中必有两列染色模式相同. 于是这两列中同色的四个点即可构成顶点颜色相同的长方形. \square

注 以此类推, 如果对格点三染色, 则考虑 $(3 + 1) \times (3^4 + 1) = 4 \times 82$ 的点阵, 其中仍然有四个顶点同色的长方形; 如果 n 染色, 考虑 $(n + 1) \times (n^{n+1} + 1)$ 的点阵即可. 但这样的点阵规模过大, 为了保证在 n 染色时必能找到顶点同色的长方形, 我们至少需要多大的点阵? 此问题留作思考.

例 3 证明: 对 3 行 7 列的点阵进行任意 2 染色, 必存在一个长方形, 它的四个顶点颜色相同.

证明 对于 3 行 6 列的点阵, 则按照如下方案染色时, 不存在四个顶点同色的长方形 (0 表示一种颜色, 1 表示另一种颜色).

$$\begin{array}{cccccc} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{array}$$

对于 3 行 7 列的点阵, 则若这 7 列中同时包含全 0 和全 1 这两种染色模式, 由于剩下 5 列每一列都必有俩个点同色, 因此一定可以找到四个顶点同色的长方形; 若这 7 列中只包含全 0 和全 1 中的一种, 则如果剩余 6 列中有相同的染色模式, 立刻可以找到同色长方形; 如果剩余 6 列的染色模式各不相同, 则只有可能是上图中的 6 列染色方案 (顺序忽略不计), 其中必然含有 2 个 0 的染色模式和 2 个 1 的染色模式, 它会与全 0 或全 1 那一列构成所求长方形; 若这 7 列中不包含全 0 或全 1 中的

任何一种, 则由抽屉原理, 剩余 6 种染色模式染 7 列时必然有两列染色方式相同, 其中存在顶点同色的长方形. \square

2 Erdős–Ginzburg–Ziv 定理

Erdős–Ginzburg–Ziv 定理, 简写作 EGZ 定理, 是加性数论中的重要定理, 它刻画了有限循环群 \mathbb{Z}_m 中至少多长的数列才能保证其中存在 m 个元素和为 0.

例 4 证明: $m = 2$ 时, 此时任给 3 个整数, 其中必存在两个整数, 它们的和能被 2 整除.

证明 由抽屉原理知 3 个整数中必有两个整数奇偶性相同, 它们的和能被 2 整除. \square

注 任给两个整数无法满足要求, 例如 1, 2.

例 5 证明: $m = 3$ 时, 此时任给 5 个整数, 其中必存 3 个整数, 它们的和能被 3 整除.

解 按照模 3 的剩余类构造抽屉. 如果所有的抽屉非空, 那么从每个抽屉中取一个元素可以使它们的和被 3 整除; 如果存在一个空抽屉, 那么 5 个数放在剩余 2 个抽屉中必有 3 个数在同一个抽屉中, 即它们模 3 同余, 那么它们的和可以被 3 整除.

注 任给 4 个整数无法满足要求, 例如 1, 2, 4, 5.

例 6 证明: $m = 4$ 时, 此时任给 7 个整数, 其中必存 4 个整数, 它们的和能被 4 整除.

解 任给 7 个整数 $\{a_1, a_2, \dots, a_7\}$, 在其子集 $\{a_1, a_2, a_3\}$ 中, 存在两个整数的和是 2 的倍数, 不妨设为 $\{a_1, a_2\}$; $\{a_3, a_4, a_5\}$ 中同样存在两个整数的和是 2 的倍数, 不妨设为 $\{a_3, a_4\}$; $\{a_5, a_6, a_7\}$ 中同样存在两个整数的和是 2 的倍数, 不妨设为 $\{a_5, a_6\}$; 于是, $\frac{a_1+a_2}{2}, \frac{a_3+a_4}{2}, \frac{a_5+a_6}{2}$ 为 3 个整数, 所以其中存在两个整数的和可以被 2 整除, 不妨设 $\frac{a_1+a_2}{2} + \frac{a_3+a_4}{2}$ 可以被 2 整除, 即 $a_1 + a_2 + a_3 + a_4$ 可以被 4 整除. 所以至少任意 7 个整数可保证其中存在 4 个整数的和能被 4 整除.

注 任给 6 个整数无法满足要求, 例如 0, 1, 4, 5, 8, 9.

定理 1 (Erdős–Ginzburg–Ziv). $m > 1$ 为一个正整数, 则任给 $2m - 1$ 个整数, 其中必存在 m 个整数的和能被 m 整除.

如果只有 $2m - 2$ 个整数, 取 $m - 1$ 个 0 和 $m - 1$ 个 1, 则其中任意 m 个整数的和不能被 m 整除. 以下任给 $2m - 1$ 个整数满足要求. 我们先证明 $m = p$ 为素数的情形. 这里提供两种方法.

证明 1 使用反证法. 假设存在 $2p - 1$ 个整数 $a_1, a_2, \dots, a_{2p-1}$, 使得其中任何 p 个整数之和都不能被 p 整除, 由 Fermat's little theorem,

$$(a_{i_1} + a_{i_2} + \dots + a_{i_p})^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}.$$

对下标 i_1, \dots, i_p 求和, 共有 $\binom{2p-1}{p}$ 个式子, 相加得到

$$\sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_p \leq 2p-1} (a_{i_1} + a_{i_2} + \dots + a_{i_p})^{p-1} \equiv \binom{2p-1}{p} \pmod{p}.$$

由于 $\binom{2p-1}{p} = \frac{(2p-1)!}{p!(p-1)!}$, 分母和分子分别只包含一个 p 因子, 故 $p \nmid \binom{2p-1}{p}$, 则

$$\sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_p \leq 2p-1} (a_{i_1} + a_{i_2} + \dots + a_{i_p})^{p-1} \not\equiv 0 \pmod{p}. \quad (1)$$

由多项式定理展开知

$$(a_{i_1} + a_{i_2} + \cdots + a_{i_p})^{p-1} = \sum_{\alpha_1 + \alpha_2 + \cdots + \alpha_p = p-1} \frac{(p-1)!}{\alpha_1! \cdots \alpha_p!} a_{i_1}^{\alpha_1} a_{i_2}^{\alpha_2} \cdots a_{i_p}^{\alpha_p},$$

带入(1)式并交换求和顺序得

$$\sum_{\alpha_1 + \alpha_2 + \cdots + \alpha_p = p-1} \sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_p \leq 2p-1} \frac{(p-1)!}{\alpha_1! \cdots \alpha_p!} a_{i_1}^{\alpha_1} a_{i_2}^{\alpha_2} \cdots a_{i_p}^{\alpha_p} \not\equiv 0 \pmod{p}. \quad (2)$$

考虑内侧的求和项

$$\sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_p \leq 2p-1} \frac{(p-1)!}{\alpha_1! \cdots \alpha_p!} a_{i_1}^{\alpha_1} \cdots a_{i_p}^{\alpha_p}, \quad (3)$$

由于 $\alpha_1, \dots, \alpha_p$ 的和为 $p-1$, 故其中存在 0 (但不可能全部为 0), 因此求和时会出现重复, 下面我们通过论证重复次数是 p 的倍数来得到矛盾. 设其中有 r 个变量的次数为 $\alpha_j = 0$, 则重复次数等于这 r 个变量的可能取法. 这 r 个变量在 $1, \dots, 2p-1$ 中且不能与 $p-r$ 个次数不为 0 的变量重复, 即有 $\binom{(2p-1)-(p-r)}{r} = \binom{p+r-1}{r}$ 种.

$$\binom{p+r-1}{r} = \frac{(p+r-1)(p+r-2) \cdots (p+1)p}{r!}$$

$1 \leq r \leq p-1$ 时, 分母不含 p 因子, 而分子含有 p 因子, 所以 $\binom{p+r-1}{r}$ 始终为 p 的倍数, 则(3)式为 p 的倍数, 这与(2)式矛盾, 故假设不成立, 命题得证. \square

另一种证法需要用的如下引理, 该引理的证明见下一讲笔记.

引理 2 (Cauchy-Davenport). 设 p 是一个质数, A, B 是 \mathbb{Z}_p 的子集, 定义 $A+B = \{a+b \mid a \in A, b \in B\}$, 其中 $a+b$ 是在 \mathbb{Z}_p 中的加法. 则有

$$|A+B| \geq \min\{|A|+|B|-1, p\}.$$

证明 2 我们会用到上述引理在 $|B| \leq 2$ 时的情形. 不妨设 $a_1 \leq \cdots \leq a_{2p-1} \leq p-1 \pmod{p}$. 若 $a_i = a_{i+1} = \cdots = a_{i+p-1}$, 则 $p \mid a_i + a_{i+1} + \cdots + a_{i+p-1}$. 否则有 $a_1 < a_p, a_2 < a_{p+1}, \dots, a_{p-1} < a_{2p-2}$.

设 $A_1 := \{a_1, a_p\}, B_1 := \{a_2, a_{p+1}\}$, 根据引理, 有 $|A_1 + B_1| \geq 2 + 2 - 1 = 3$;

设 $A_2 := A_1 + B_1, B_2 := \{a_3, a_{p+2}\}$, 根据引理, 有 $|A_2 + B_2| \geq 3 + 2 - 1 = 4$;

...

设 $A_{p-2} := A_{p-3} + B_{p-3}, B_{p-2} := \{a_{p-1}, a_{2p-2}\}$, 根据引理, 有 $|A_{p-2} + B_{p-2}| \geq p$.

注意到 $|\mathbb{Z}_p| = p$, 故有 $A_{p-2} + B_{p-2} = \mathbb{Z}_p$. 因此存在 $a_{i_1} + a_{i_2} + \cdots + a_{i_{p-1}} \in A_{p-2} + B_{p-2}$, 使得

$$a_{i_1} + a_{i_2} + \cdots + a_{i_{p-1}} \equiv -a_{2p-1} \pmod{p}$$

即 $p \mid a_{i_1} + a_{i_2} + \cdots + a_{i_{p-1}} + a_{2p-1}$. \square

以上证明过程解决了 m 为素数的情形, 对于合数 m , 我们证明以下结论.

引理 3. 若定理 1 在 $m = s$ 和 $m = t$ 时成立, 则定理 1 在 $m = st$ 时成立.

证明 这里的操作过程与例题中讨论 $m = 4$ 时的过程类似.

任给包含 $2st-1$ 个数的集合 $A = \{a_1, a_2, \dots, a_{2st-1}\}$, 由命题中的假设, 我们可以在 $\{a_1, a_2, \dots, a_{2s-1}\}$ 中找到 s 个数, 它们的和为 s 的倍数, 不妨设是前 s 个数, 则 $\frac{a_1+a_2+\dots+a_s}{s}$ 为整数, 我们将这个整数记为 b_1 .

在剩下的数中, $\{a_{s+1}, a_{s+2}, \dots, a_{3s-1}\}$ 中可以找到 s 个数, 它们的和为 s 的倍数, 仍然不妨设是前 s 个数, 则 $\frac{a_{s+1}+a_{s+2}+\dots+a_{2s}}{s}$ 为整数, 我们将这个整数记为 b_2 .

按照这个思路继续操作, 只要剩余的数的个数不少于 $2s-1$, 我们总能在其中找到 s 个数, 它们的和为 s 的倍数. 注意到每次操作会让剩余的数的个数减少 s , 在总共进行 $2t-2$ 次操作之后, 我们还剩下 $2st-1-(2t-2)s=2s-1$ 个数, 这些整数刚好满足我们执行最后一次操作. 我们由此得到了 $b_1, b_2, \dots, b_{2t-1}$ 这 $2t-1$ 个整数, 由命题中的假设, 我们可以从中找到 t 个数, 它们的和为 t 的倍数, 而这个和是 A 中不同的 st 个整数之和的 $\frac{1}{s}$ 倍, 进而 A 中这 st 个整数之和能被 st 整除, 所以定理 1 在 $m=st$ 时成立, 证明完毕. \square

因为每个合数都可以进行素因子分解, 所以定理 1 对合数 m 同样成立. 至此我们完成了对所有 m 的讨论.

3 选做题

对 $k \times k$ 网格用 r 种颜色染色, 确定最小的 k , 使得对于任意的染色, 网格中都存在一个顶点同色的长方形。

将问题推广到 d 维网格中的 d 维长方体, 此时最小的 k 是多少?