

第3章 鸽巢原理

2021年3月16日 8:50

3.1 简单形式

1. 将 $n+1$ 个物品放入 n 个盒子，则至少有一个盒子中有2个或更多的物品

反证：每个盒子有 x 个物品， $x_1 \leq 1$

$$\text{物品数} = x_1 + x_2 + \cdots + x_n \leq 1 + 1 + \cdots + 1 = n$$

与 $n+1$ 个物品矛盾

至少有2个对象具有相同的性质

例1：13个人至少有2个人生日在同一个月

解：13个人放入12个盒子中

例2： n 对夫妇，从这 $2n$ 个人中至少选多少人能选出一对夫妇？

解：（1）选 $n+1$ 个人，由鸽巢原理，至少有一个盒子有2个人，可选出一对夫妇

（2）若选 n 个人，只选 n 位女士，不能选出一对夫妇

例3： m 个整数 a_1, \dots, a_m ，则存在 k 和 l ，使得 $a_{k+1} + \cdots + a_l$ 能被 m 整除

解：令 $S_1 = a_1$

$$S_2 = a_1 + a_2$$

...

$$S_m = a_1 + a_2 + \cdots + a_m$$

（1） $\exists S_i$ ，使 $m|S_i$ ，即 $k=0$ ， $l=i$ ， $m|(a_1 + \cdots + a_i)$

（2）否则， S_i 除以 m 的余数设为 r_i ， $r_i > 0$

m 个余数 r_1, r_2, \dots, r_m 取值范围：1, 2, ..., $m-1$

即 m 个数只能取 $m-1$ 个值

由鸽巢原理，至少有2个余数取值相等

即 $\exists i, j$ ，使 $r_i = r_j$ ， $m|S_j - S_i$ ，即 $m|(a_{i+1} + \cdots + a_j)$ 即 $k=i$ ， $l=j$

例4：在边长为1的正方形中任选5个点，存在2个点距离 $\leq \frac{\sqrt{2}}{2}$

解：将正方形均分成4个小正方形，5个点中存在2个点落在同一个小正方形中

例5：11周，每天至少一盘棋，每周不超过12盘，则存在连续一段时间恰好下了21盘棋

解： a_i ：第 i 天下了 a_i 盘棋， $i=1, 2, \dots, 77$

$b_i = a_1 + a_2 + \cdots + a_i$ ，前 i 天的总数

问题求 $a_{i+1} + \cdots + a_j = 21$ ，即 $b_j - b_i = 21 \Rightarrow b_j = b_i + 21$

考察： b_1, b_2, \dots, b_{77} ， $b_1 + 21, b_2 + 21, \dots, b_{77} + 21$

已知 $a_i \geq 1, 1 \leq b_1 < b_2 < \cdots < b_{77} \leq 132 < 153$

$$22 \leq b_1 + 21 < b_2 + 21 < \cdots < b_{77} + 21 \leq 153$$

即154个对象 $b_1, b_2, \dots, b_{77}, b_1 + 21, b_2 + 21, \dots, b_{77} + 21$

只能在153个值中取值：1, 2, ..., 153

由鸽巢原理，必有2个对象相等

$\because b_1, \dots, b_{77}$ 严格递增， $b_1 + 21, \dots, b_{77} + 21$ 严格递增

$\therefore \exists i, j$ ，使得 $b_j = b_i + 21$

$$\therefore a_{i+1} + \cdots + a_j = 21$$

例6：1~200选101个整数，则选出的数中必有2个数，其中一个被另一个整除

解：设 $a_i = 2^{s_i} \times r_i$ ，其中 $2 \nmid r_i$ ， $i=1, 2, 3, \dots, 101$

这101个 r_i 只能取值：1, 3, ..., 199 (100个数)

\therefore 由鸽巢原理，存在 i, j ，使得 $r_i = r_j$

$$a_i = 2^{s_i} \times r_i \quad \text{若 } s_i < s_j, \text{ 则 } a_i | a_j$$

$$a_j = 2^{s_j} \times r_j \quad s_i > s_j, \text{ 则 } a_j | a_i$$

例7：中国剩余定理

$$\begin{cases} x \equiv a \pmod{m} \\ x \equiv b \pmod{n} \end{cases}$$

若 m 与 n 互素， $\forall a, 0 \leq a \leq m-1, \forall b, 0 \leq b \leq n-1$

则存在整数 x 使得 $x = pm + a$ 且 $x = qn + b$

证：形如 $km + a$ ，例如 $a, m + a, 2m + a, \dots, (n-1)m + a$

是否 $\exists p$ ，使得 $pm + a$ 除以 n 余数恰好为 b

令 r_i 为他们除以 n 的余数， $i=0, \dots, n-1$ ，则 $0 \leq r_i \leq n-1$

（1）若存在 $r_p = b$ ，即 $pm + a = qn + b$

（2）否则， $r_p \neq b$ ，则 n 个余数 r_0, r_1, \dots, r_{n-1} 只能取 $n-1$ 个值： $\{0, 1, \dots, n-1\} - \{b\}$

$$\therefore \exists r_i = r_j, \text{ 使得 } n|(im + a) - (jm + a), \text{ 即 } n|(i-j)m$$

$$\text{又 } \because n \text{ 与 } m \text{ 互素} \Rightarrow n|i-j$$

$$\text{又 } \because 0 \leq i, j \leq n-1 \Rightarrow 1 \leq i-j \leq n-1$$

$$\therefore n \nmid i-j \text{ 矛盾}$$

故只有（1）成立

2. 将 $q_1 + q_2 + \cdots + q_n - n + 1$ 个物品放入 n 个盒子

则第一个盒中有 $\geq q_1$ 个物品

或第二个盒中有 $\geq q_2$ 个物品

...

或第 n 个盒中有 $\geq q_n$ 个物品

反证：若都不满足

$$\text{物品数} \leq (q_1 - 1) + (q_2 - 1) + \cdots + (q_n - 1)$$

$$= q_1 + q_2 + \cdots + q_n - n \text{ 矛盾}$$

推论1： $q_1 = q_2 = \cdots = 2$ ：鸽巢原理

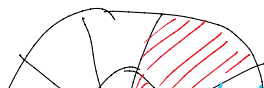
$$2n - n + 1 = n + 1 \text{ 个物品}$$

推论2： $q_1 = q_2 = \cdots = q_n = r$

将 $(r-1)n + 1$ 个物品放入 n 个盒子，则至少有1个盒子有 $\geq r$ 个物品

变形：将 m 个物品放入 n 个盒子，则至少有一个盒子中有 $\geq \left\lceil \frac{m}{n} \right\rceil$ 个物品

$$\left\lceil \frac{(r-1)n + 1}{n} \right\rceil = \left\lceil r - 1 + \frac{1}{n} \right\rceil = r$$



将 $(r-1)n+1$ 个物品放入 n 个盒子，则至少有1个盒子有 $\geq r$ 个物品

变形：将 m 个物品放入 n 个盒子，则至少有一个盒子中有 $\geq \lceil \frac{m}{n} \rceil$ 个物品

$$\left\lfloor \frac{(r-1)n+1}{n} \right\rfloor = \left\lfloor r-1+\frac{1}{n} \right\rfloor = r$$

例1：为使篮子中要么至少有8个苹果，要么至少6个香蕉，要么至少9个橘子，则篮子中至少放多少水果？

解： $8+6+9-3+1=21$

若取20个水果，可能出现7苹果，5香蕉，8橘子，故小于21个做不到

例2：2个大小碟子各等分成200个扇形，大碟子：任选100个着红色，100个蓝色；小碟子任意着红、蓝色，个数 unlimited

则存在某次扇形对齐时必有至少100个扇形同色

解：大碟固定，小碟旋转，每次 $\theta = \frac{2\pi}{200} = \frac{\pi}{100}$

\therefore 有200次扇形对齐的位置

对每个小扇形（小碟），200次对齐位置恰同色100次

\therefore 200个小扇形在200次对齐位置，共同色 $100 \times 200 = 20000$ 次

\therefore 相当于20000次同色，分布在200次对齐位置中

则由鸽巢原理的加强形式，至少有一次对齐位置中，大小扇形同色 $\geq \frac{20000}{200} = 100$ 次

例3： n^2+1 个实数组成序列 a_1, \dots, a_{n^2+1} ，（例如，2, 0.2, -1, -3, 5, -6, 8, 2, -2, 4）

则要么有长度为 $n+1$ 的递增子序列，要么有 $n+1$ 的递减子序列

解：假设没有长度为 $n+1$ 的递增子序列

m_i ：以 a_i 为首的最长递增子序列长度， $i=1, 2, 3, \dots, n^2+1$
 $1 \leq m_i \leq n$

即 n^2+1 个 m_i 只能取 n 个值：1, 2, 3, ..., n

则至少 $\left\lceil \frac{n^2+1}{n} \right\rceil = n+1$ 个 m_i 值相等

不放设为 $m_{i_1} = m_{i_2} = \dots = m_{i_{n+1}} = m$ ， $1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_{n+1} \leq n^2+1$

即以 $a_{i_1}, a_{i_2}, \dots, a_{i_{n+1}}$ 为首的最长递增子序列长度相同

假设对于某个 $i=1, 2, 3, \dots, n$ ，有 $a_{k_i} < a_{k_{i+1}}$ 那么，由于 $k_i < k_{i+1}$ ，我们可做成一个从 a_{k+1} 开始的最长的递增子序列，并将 a_{k_i} 放在前面而得到一个从 a_{k_i} 开始的递增子序列

由于这意味着 $m_{k_i} > m_{k_{i+1}}$ ，因此我们得出 $a_{k_i} \geq a_{k_{i+1}}$ 的结论

由于这对于每一个 $i=1, 2, 3, \dots, n$ 均成立，则

$a_{k_1} \geq a_{k_2} \geq \dots \geq a_{k_{n+1}}$

从而得出 $a_{k_1}, a_{k_2}, \dots, a_{k_{n+1}}$ 是一个长度为 $n+1$ 的递减子序列

