第五章

鸽笼原理与Ramsey定理

5 5 1 鸽笼原理的简单形式

鸽笼原理又称抽屉原理,它是组合数学中的一个重要的也是最基本的原理。这个原理是指: "有n只鸽子,飞进m(n>m)个鸽笼时,至少有一个鸽笼内有两只以上的鸽子"。这是一个显而易见的道理,然而,它却有许多重要而有趣的应用和几种不同的表达形式,这节先介绍鸽笼原理的简单表达形式。

上程)。 如果把n+1个物体放到n个盒子中去, 则至少有一个盒子中放有两个或更 多的物体。

证明:用反证法。如果n个盒子中每个盒子至多放入一个物体,则放入n个盒子中的物体总数至多为n个。这与假设有n+1个物体矛盾。从而定理得证。 必须注意,鸽笼原理只指出了至少存在这样的盒子,并没有给出"确定哪一个盒子有此性质"的方法。因此,它只能用来解决存在性问题。

• [例1] 一教师每周上7次课,则这教师至少有一天要上两次课(除星期天)。 在此例中,把"天"当作"盒子"。

 [例2]证明:把5个顶点放到边长为2 的正方形中,至少存在两个顶点,它们 之间的距离小于或等于√2。 证明:把边长为2的正方形分成四个相等的小正方形,则每个小正方形的对角线长为√2。如果把每个小正方形当作一个盒子,由鸽笼原理知,把5个顶点放入4个盒子中,必有一个盒子中放入了两个顶点。即必有一个小正方形中有两个顶点。而小正方形的对角线长为√2。也就是说,小正方形中任意两点的最大距离为√2。这就证明了本题。

附,试证明把四个点放入 2×3 的矩形中,至少有两个点之间的距离不超过 $\sqrt{5}$ 。

[例3]

设 a_1, a_2, a_3 为三个任意的整数,为 b_1, b_2, b_3 的任一排列,则 $a_1-b_1, a_2-b_2, a_3-b_3$ 中至少有一个是偶数.

证明:由鸽笼原理知, a_1 , a_2 , a_3 这三个整数中至少有两个数同为偶数或奇数。而 b_1 , b_2 , b_3 是 a_1 , a_2 , a_3 的一个排列.

因此, a_1 , a_2 , a_3 , b_1 , b_2 , b_3 这六个数中至少有4个数同奇偶性。将这4个数放入3个盒子时,必有两个在同一盒子中,其差为偶数。故 a_1 $-b_1$, a_2 $-b_2$, a_3 $-b_3$ 中至少有一个为偶数。

[例4] 在给定的n个整数 $a_1, a_2, \cdots a_n$ 中,存在k和 $l(0 \le k < l \le n)$ 使得 $a_{k+1} + \cdots + a_l$ 能被n整除。

• 证明: 考虑n个和:

$$a_1, a_1 + a_2, a_1 + a_2 + a_3, a_1 + a_2 + \dots + a_n$$

分两种情况:

- (1)如果这n个和中有一个能被n整除,则结论成立。
- ■(2)如果这n个和中没有一个能被n整除,则这些和被n除时必有1,2,…,n-1这样的余数。由于有n个和,且只有n-1个余数,于是我们可以构造n-1个盒子,第i个"盒子"装被n除余数为i的数(i=1,2,…,n-1)。

• 由鸽笼原理知,用n除各和时有两个和的余数是相同的。所以存在整数k和 l(k < l),使得 $a_1 + a_2 + \cdots + a_k$ 和 $a_1 + a_2 + \cdots + a_l$ 被n除时有相同的余数r,即

$$a_1 + a_2 + \dots + a_k = b \ n + r$$

 $a_1 + a_2 + \dots + a_l = c \ n + r$

- 两式相减得 $a_{k+1} + a_{k+2} + \cdots + a_l = (c b)n$
- 由上式知, $a_{k+1} + a_{k+2} + \cdots + a_l$ 能被n整除。这就证明了本题的结论。

[例5]从1,2,…,2n中任意选出n+1个数,这n+1个数中,一定存在两个数,其中一个整数能整除另外一个整数。

证明:

因为任一正整数都可以写成2^k·1的形式,其中 k是非负整数,1是正的奇数。

显然,从1到2n中只有n个奇数。由于选出的n+1个数都可以写成2k·l的形式,而l的取值只有n种可能。由鸽笼原理知至少有两个数所对应的奇数l是相同的,于是对应于k小的那个整数可以整除对应于k大的另一个整数,故本题结论得证。

[例6] 在任意的一群人中,一定有这样的两个人,他们在这群人中有相同数目的熟人。

证明:

- 设任意一群人的个数为n,且n≥2。(因为 n=1时,不成其为一个人群)。
- 当n=2时,这两个人或者互相是熟人或者互相是生人。当这两个人是熟人时,则他们的熟人都是1个人。当这两个人互不相识时,则他们的熟人都是0。
- 故当n=2时,本例结论成立。

当 \mathbf{n} ≥ 3时,假设用 X_{ℓ} (i=1,2,···, \mathbf{n})表示第i个人的熟人数目。下面分三种情况讨论。

(1)假设这群人中每人都有熟人。即 $X_i \neq 0$ 且 $1 \leq X_i \leq n-1$ 。

视 $X_1, X_2, ..., X_n$ 为n个物体,1,2,...,n-1为 n-1个盒子。这样一来,问题就成为把n个物体 放入n-1个盒子的问题了。由鸽笼原理知至少有 两个物体放在同一盒子中。不妨设 X_k 与 X_l 在同一盒子中 $(k \neq l)$,即 $X_k = X_1$ 。这表明第k个人与第 1个人有相同数目的熟人。

在这种情况下,本例结论成立。

(2)假设这群人中只有1个人没有熟人,不 妨设这个人就是第n个人。即 x_n =0且1≤ $x_i \le n-2(i=1,2,\dots,n-1)$ 。 同样视 x_1,x_2,\dots,x_{n-1} 为n-1个物体,视1,2,…,n-2为n-2个盒 子,则由鸽笼原理知至少有一个盒子里 放了两个物体。不妨设 x_k 与 x_i $(k \neq l, k, l \leq n-1)$ 在同一盒子里,即 $X_k = X_l$ 。 故第 个人与第 个人的熟人数目相同。

故在第二种情况下,本例结论也是成立的。

(3) 假设在这群人中至少有两个人都没有熟人,也就是说这两个人的熟人数目为0。 故在这种情况下,本例结论仍然成立。

综上所述, 本例结论成立。

[例7] 一棋手为参加一次锦标赛要进行77天的训练,如果他每天至少下一盘棋,且每周至多下12盘棋,试证明不管他怎样安排,必存在相继的若干天,在这段时间中他恰好下棋21盘。

解: 设 a_1 为第一天该棋手下棋的盘数, a_2 是第一、二天该棋手下棋盘数的和, a_3 是第一、二、…、j天该棋手下棋盘数的和,j=1,2,...,77,于是序列 a_1,a_2,\cdots,a_{77} 是严格递增序列,且 $a_1 \ge 1,a_{77} \le 132$

于是序列 $a_1 + 21, a_2 + 21, \dots, a_{77} + 21$ 也是 严格递增序列。而 $a_{77}+21 \le 153$,故154 个数 $a_1, a_2, \dots, a_{77}, a_1 + 21, a_2 + 21, \dots, a_{77} + 21$ 都在1和153两个整数之间,由鸽笼原理 知,这154个数中必有两个是相等的。 故一定存在两个数i和j,使得 下棋21盘。