

2022 年秋季《离散数学》期中试卷

2022 年 11 月 5 日 14:00 – 16:00

本试卷共六道题, 分两页, 其中第 1, 6 题 $5+5+10$ 分, 第 2 题 10 分, 第 3 题 $5+10+5$ 分, 第 4 题 $5+5+5$ 分, 第 5 题 $5+10$ 分. 可利用前面小问的结论处理后面的小问.

- 1 (1) 设映射 $f: \{1, 2, \dots, 100\} \rightarrow \{1, 2, \dots, 50\}$ 是满射, 且满足 $f(1) \leq f(2) \leq \dots \leq f(100)$. 求满足上述条件的映射 f 的个数, 将结果用组合数表示即可.
- (2) 将 $3 \times n$ 方格纸 (共 3 行共 n 列的方格纸) 剖分成若干个 1×3 或 3×1 小条的并, 设方法总数为 a_n . 求 a_n 满足的递推关系式, 并说明理由.
- (3) 一颗质地均匀的正方体骰子, 六个面上分别标有点数 $1, 2, 3, 4, 5, 6$. 随机地掷该骰子三次 (各次掷骰子的结果互不影响), 将三次掷得的点数依次为 a_1, a_2, a_3 , 求事件 $|a_1 - a_2| + |a_2 - a_3| + |a_3 - a_1| = 6$ 发生的概率.

解. (1) 设 $|f^{-1}(\{i\})| = n_i$, 则 n_1, \dots, n_{50} 都是正整数, 满足 $n_1 + \dots + n_{50} = 100$. 条件表明 f 由有序组 (n_1, \dots, n_{50}) 唯一确定, 有

$$f(x) = i \iff n_1 + \dots + n_{i-1} + 1 \leq x \leq n_1 + \dots + n_i.$$

讲义上我们证明了满足方程 $n_1 + \dots + n_{50} = 100$ 的有序正整数解的数目为 C_{99}^{49} , 这也是所求 f 的数目.

(2) 考虑包含左上角小方格的小条, 有两种可能: 3×1 或 1×3 . 若是前一种情形, 还需将除了第一列之外的 $3 \times (n-1)$ 方格纸剖分, 方法数目为 a_{n-1} . 若是后一种情形, 则它下方必须是两个 1×3 的小条, 除此之外需将除了前 3 列之外的 $3 \times (n-3)$ 方格纸剖分, 方法数目为 a_{n-3} .

利用加法原理可得 $a_n = a_{n-1} + a_{n-3}$.

(3) 所求概率为 $\frac{1}{4}$.

先确定 $|a_1 - a_2| + |a_2 - a_3| + |a_3 - a_1| = 6$ 的解. 若 a_1, a_2, a_3 中有两个相同, 则相同这两个与第三个的差为 3, 可得 $\{a_1, a_2, a_3\} = \{x, x, x+3\}$ 或 $\{x, x+3, x+3\}$, 其中 $1 \leq x \leq 3$. 计及排序, 这类 (a_1, a_2, a_3) 的数目为 $3 \times 2 \times C_3^1 = 18$.

若 a_1, a_2, a_3 两两不同, 设排序为 $a < b < c$, 则 $2(c-a) = 6$, 可得 $\{a_1, a_2, a_3\} = \{a, a+1, a+3\}$ 或 $\{a, a+2, a+3\}$, 其中 $a \leq 3$. 计及排序, 这类 (a_1, a_2, a_3) 的数目为 $3 \times 2 \times 3! = 36$.

结合这两类, 满足条件的 (a_1, a_2, a_3) 的总数为 $18 + 36 = 54$, 由此可得所求的概率为 $\frac{54}{6^3} = \frac{1}{4}$.

□

2 给定正整数 m 以及整数 a, b, c, d , 满足 $ad - bc \equiv 1 \pmod{m}$. 求解如下线性同余方程组:

$$\begin{cases} ax + by \equiv 1 \pmod{m} \\ cx + dy \equiv 2 \pmod{m}. \end{cases}$$

解. 第一个方程乘以 d 减去第二个方程乘以 b , 得到

$$(ad - bc)x \equiv d - 2b \pmod{m},$$

利用条件 $ad - bc \equiv 1 \pmod{m}$ 可知上式为 $x \equiv d - 2b \pmod{m}$.

第二个方程乘以 a 减去第一个方程乘以 c , 得到

$$(ad - bc)y \equiv 2a - c \pmod{m},$$

得到 $y \equiv 2a - c \pmod{m}$.

最后易验证 $\begin{cases} x \equiv d - 2b \pmod{m} \\ y \equiv 2a - c \pmod{m} \end{cases}$ 是原同余方程组的解.

□

3 (1) 叙述容斥原理.

(2) 给定正整数 n , 设其素因子分解式为 $n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_k^{\alpha_k}$, 其中 p_1, \dots, p_k 是不同的素数, $\alpha_1, \dots, \alpha_k$ 是正整数. 对正整数 m , 定义 $f(m)$ 为 $1, 2, \dots, m$ 中与 n 互素的数的个数, 即

$$f(m) = \#\{x \in \mathbb{Z} | 1 \leq x \leq m \text{ 且 } \gcd(x, n) = 1\}.$$

利用容斥原理计算 $f(m)$, 请用 m 与 p_1, \dots, p_k 表示.

(3) 利用 (2) 的计算结果, 结合不等式 $y - 1 < [y] \leq y$ (其中 $[y]$ 表示不超过 y 的最大整数), 请证明如下不等式:

$$f(m) < m(1 - \frac{1}{p_1}) \cdots (1 - \frac{1}{p_k}) + 2^{k-1}.$$

解. (1) 容斥原理为: 设 A_1, \dots, A_n 是有限集合, 则有

$$|A_1 \cup \cdots \cup A_n| = \sum_i |A_i| - \sum_{i < j} |A_i \cap A_j| + \cdots + (-1)^{n-1} |A_1 \cap \cdots \cap A_n|.$$

(2) 令 $A_i = \{x \in \mathbb{Z} | 1 \leq x \leq m, p_i \mid x\}$, 则对 $i_1 < \dots < i_r$, 有

$$A_{i_1} \cap \cdots \cap A_{i_l} = \{x \leq m : p_{i_1} \cdots p_{i_l} \mid x\} = \{x = p_{i_1} \cdots p_{i_l} y | y \in \mathbb{Z}_+, y \leq [\frac{m}{p_{i_1} \cdots p_{i_l}}]\},$$

可得 $|A_{i_1} \cap \cdots \cap A_{i_l}| = [\frac{m}{p_{i_1} \cdots p_{i_l}}]$. 这样, 利用容斥原理可得

$$\begin{aligned} f(m) &= |(A_1 \cup \cdots \cup A_k)^c| \\ &= m - |A_1 \cup \cdots \cup A_k| \\ &= m - \sum_{l=1}^k (-1)^{l-1} \sum_{i_1 < \dots < i_l} |A_{i_1} \cap \cdots \cap A_{i_l}| \\ &= m + \sum_{l=1}^k (-1)^l \sum_{i_1 < \dots < i_l} [\frac{m}{p_{i_1} \cdots p_{i_l}}] \\ &= \sum_{l=0}^k (-1)^l \sum_{i_1 < \dots < i_l} [\frac{m}{p_{i_1} \cdots p_{i_l}}]. \end{aligned}$$

(3) 利用 (2) 的结果以及提示中的不等式, 可得

$$\begin{aligned}
f(m) &= \sum_{l \text{ 是偶数}} \sum_{i_1 < \dots < i_r} \left[\frac{m}{p_{i_1} \cdots p_{i_l}} \right] - \sum_{l \text{ 是奇数}} \sum_{i_1 < \dots < i_r} \left[\frac{m}{p_{i_1} \cdots p_{i_l}} \right] \\
&< \sum_{l \text{ 是偶数}} \sum_{i_1 < \dots < i_r} \frac{m}{p_{i_1} \cdots p_{i_l}} - \sum_{l \text{ 是奇数}} \sum_{i_1 < \dots < i_r} \left(\frac{m}{p_{i_1} \cdots p_{i_l}} - 1 \right) \\
&= \sum_l (-1)^l \sum_{i_1 < \dots < i_r} \frac{m}{p_{i_1} \cdots p_{i_l}} + C_k^1 + C_k^3 + \dots \\
&= m \left(1 - \frac{1}{p_1} \right) \cdots \left(1 - \frac{1}{p_k} \right) + 2^{k-1}.
\end{aligned}$$

□

4 (1) 给定正整数 a, m . 证明: a 模 m 的倒数存在的充分必要条件是 a 与 m 互素. 换句话说, 即同余方程 $ax \equiv 1 \pmod{m}$ 有解的充分必要条件是 a 与 m 互素.

(2) 叙述并证明 Euler 定理.

(3) 设 p, q 是不同的素数, $N = pq$. 设 $d, e \in \{1, 2, \dots, \varphi(N)\}$ 满足 $de \equiv 1 \pmod{\varphi(N)}$. 利用 Euler 定理证明: 对不超过 N 的非负整数 u , 令 v 为 u^e 除以 N 所得的余数, 则有

$$u \equiv v^d \pmod{N}.$$

证明: (1) 一方面, 若存在 x 使得 $ax \equiv 1 \pmod{m}$, 令 $d = (a, m)$, 则有 $ax \equiv 1 \pmod{d}$, 即 $d \mid ax + 1$, 结合 $d \mid a$ 可得 $d \mid 1$, 因而有 $d = 1$, 即 a 与 m 互素. 另一方面, 若 $(a, m) = 1$, 考虑 $F: \{0, 1, \dots, m-1\} \rightarrow \{0, 1, \dots, m-1\}$, $F(x) = ax \pmod{m}$, 其中 $ax \pmod{m}$ 表示 ax 除以 m 所得的余数. 若有 $x, y \in \{0, 1, \dots, m-1\}$ 满足 $F(x) = F(y)$, 则有 $m \mid a(x - y)$, 由 a, m 互素可得 $m \mid x - y$. 由于 $x - y \in [-(m-1), (m-1)]$, 该区间中 m 只有 0 一个倍数, 可得 $x = y$. 这就证明了 F 是单射, 进而也是满射. 特别的, 存在 x 使得 $F(x) = 1$, 即 $ax \equiv 1 \pmod{m}$.

(2) Euler 定理为: 设 m 是正整数, 则对与 m 互素的整数 a , 有

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}.$$

证明如下. 令 $C = \{1 \leq x \leq m \mid (x, m) = 1\}$, 则对 $x \in C$, 有 $F(x) = ax \pmod{m}$ 与 m 互素, 即 F 将 C 的元素映射到 C 中. 由 (1) 的证明可知 F 诱导 A 到 A 的双射, 换

句话说即 $\{F(x)|x \in C\}$ 是 C 的一个排列, 由此可得

$$\prod_{x \in C} (ax) \equiv \prod_{x \in C} F(x) = \prod_{x \in C} x \pmod{m},$$

两边同消去与 m 互素的项 $\prod_{x \in C} x$, 即得到 $a^{|C|} \equiv 1 \pmod{m}$.

(3) 设 $de = 1 + k\varphi(N) = 1 + k(p-1)(q-1)$. 当 $u = 0, N$ 时所述命题显然成立, 以下假设 $0 < u < N$.

当 u 与 N 互素时, 利用 Euler 定理可得 $u^{\varphi(N)} \equiv 1 \pmod{N}$. 由此可得

$$v^d \equiv u^{de} = u^{1+k\varphi(N)} = u \cdot (u^{\varphi(N)})^k \equiv u \pmod{N}.$$

当 u 与 N 不互素时, 由 $0 < u < N$ 可知 u 被 p, q 之一整除, 不妨设 $p \mid u, q \nmid u$. 由条件可知

$$v^d \equiv u^{de} = u^{1+k(p-1)(q-1)} \pmod{pq}.$$

结合 Euler 定理可得

$$v^d \equiv u \cdot (u^{q-1})^{k(p-1)} \equiv u \cdot 1 \equiv u \pmod{q}.$$

由 $p \mid u$ 可知

$$v^d \equiv u^{1+k(p-1)(q-1)} \equiv 0 \equiv u \pmod{p}.$$

设 v^d 模 pa 的余数为 r , 利用第 5 题中的映射 $F: \{0, 1, \dots, pq-1\} \rightarrow \{0, 1, \dots, p-1\} \times \{0, 1, \dots, q-1\}$ 可知 $F(r) = F(u)$. 用第 5 题 (1) 的结论可得 $r = u$, 即有 $v^d \equiv u \pmod{pq}$. \square

5 给定正整数 m, n , 定义映射 $F: \{0, 1, \dots, mn-1\} \rightarrow \{0, 1, \dots, m-1\} \times \{0, 1, \dots, n-1\}$ 为: 若 a 除以 m 的余数为 b , a 除以 n 的余数为 c , 则定义 $F(a) = (b, c)$.

(1) 证明: 若 m 与 n 互素, 则上述定义的 F 是双射.

(2) 当 m 与 n 的最大公因子为 d 时, 求上述定义的 F 的像集的元素个数.

解. (1) 当 m, n 互素时, 我们来证明 F 是双射, 结合定义域与值域的元素个数相等即可得到 F 是双射. 为此, 设 $x, y \in \{0, 1, \dots, mn-1\}$ 满足 $F(x) = F(y)$, 则有 $m \mid x-y, n \mid x-y$. 由 m, n 互素可得 $mn \mid x-y$. 注意到 $x-y \in [-(mn-1), mn-1]$, 0 是此区间内 mn 唯一的倍数, 因而有 $x = y$, 从而验证了 F 是单射.

(2) 我们来数每个像点 $F(x_0)$ 的原像点的个数, 即满足 $F(x) = F(x_0)$ 的 $x \in \{0, 1, \dots, mn-1\}$ 的个数. 注意到,

$$F(x) = F(x_0) \iff m \mid x-x_0, n \mid x-x_0 \iff x-x_0 \text{ 是 } m, n \text{ 的公倍数} \iff [m, n] \mid x-x_0.$$

课上我们证明了 $m, n = mn$, 从而有 $[m, n] = \frac{mn}{d}$. 这样, $F(x) = F(x_0)$ 当且仅当 $\frac{mn}{d} \mid x - x_0$, 也当且仅当存在整数 k 使得 $x = x_0 + \frac{mn}{d}k$. 结合 x 的取值范围 $0 \leq x \leq mn-1$, 可得 k 的取值范围为

$$\frac{-x_0}{mn/d} \leq k \leq \frac{mn-1-x_0}{mn/d} = d + \frac{-1-x_0}{mn/d}$$

设 $-1-x_0$ 关于 mn/d 的带余除法为 $-1-x_0 = q(mn/d) + r$, 其中 $0 \leq r < mn/d$, 则上述关于 k 的约束可改写成

$$q + \frac{r+1}{mn/d} \leq k \leq d + q + \frac{r}{mn/d} \iff q+1 \leq k \leq d+q,$$

由此可知满足条件的 k 共有 d 个. 这样, 对 F 的每个像点, 它都恰好 d 个原像点. 利用 Fubini 定理可得

$$mn = \sum_{y \in \text{Im}(F)} \#F^{-1}(\{y\}) = \sum_{y \in \text{Im}(F)} d = d \cdot |\text{Im}(F)|,$$

即有 $|\text{Im}(F)| = \frac{mn}{d}$.

(2) 的另一种证法. 注意到, $(b, c) \in \text{Im}(F)$ 当且仅当存在 $a \in \{0, 1, \dots, mn-1\}$ 满足 $a \equiv b \pmod{m}, a \equiv c \pmod{n}$, 当且仅当存在整数 a 满足 $a \equiv b \pmod{m}, a \equiv c \pmod{n}$ (因为对满足此同余方程组的 a , 设 a 除以 mn 的余数为 $a_0 \in \{0, 1, \dots, mn-1\}$, 则 a_0 也满足前述同余方程组). 前一方程等价于 $a = b + mx$, 代入后一方程, 可知要求 $b + mx \equiv c \pmod{n}$, 此方程有解的充分必要条件为 $b \equiv c \pmod{d}$.

□

6 (1) 叙述 Markov 不等式.

(2) 设 Ω 是有限的概率空间, $X : \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ 是 Ω 上的一个随机变量. 对给定的实数 t 定义随机变量 $Y : \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ 为

$$Y(\omega) = e^{tX(\omega)}, \quad \forall \omega \in \Omega.$$

证明: 当 t 是正数时, 对每个实数 λ 有

$$P(X \geq \lambda) \leq \frac{E[Y]}{e^{t\lambda}}.$$

(3) 设随机变量 X 取值在 $[-1, 1]$ 中, 且 X 的期望为零. 设 $t \in [-1, 1]$ 是给定的实数, 定义随机变量 $Y: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ 为 $Y(\omega) = e^{tX(\omega)}$. 利用不等式

$$e^y \leq 1 + y + y^2, \quad \forall y \in [-1, 1]$$

证明: $E[Y] \leq e^{t^2 \text{Var}(X)}$, 其中 $\text{Var}(X)$ 表示 X 的方差.

证明: (1) Markov 不等式为如下定理: 设 X 是非负的随机变量, 则对任何正数 $\lambda > 0$, 有

$$P(X \geq \lambda) \leq \frac{E[X]}{\lambda}.$$

(2) 注意到, 对正数 t , 有 $X \geq \lambda$ 当且仅当 $Y \geq e^{\lambda t}$. 结合 Markov 不等式可得

$$P(X \geq \lambda) = P(Y \geq e^{\lambda t}) \leq \frac{E[Y]}{e^{\lambda t}}.$$

(3) 设 X 的所有取值为 x_1, \dots, x_n , 相应的概率分别为 p_1, \dots, p_n , 则有 $\sum_{i=1}^n p_i x_i = 0$, 且 $\text{Var}(X) = E[X^2] - E[X]^2 = \sum_{i=1}^n p_i x_i^2$. 结合提示中的不等式, 可估计 $E[Y]$:

$$E[Y] = \sum_{i=1}^n p_i e^{tx_i} \leq \sum_{i=1}^n p_i (1 + tx_i + t^2 x_i^2) = 1 + t^2 \text{Var}(X) \leq e^{t^2 \text{Var}(X)},$$

其中最后一步用到了熟知的不等式: 对任何实数 x 都有 $1 + x \leq e^x$.

□