

吴民 整理

离散数学习题

(第一版)

二零二零年十二月

前言

耿素云 《离散数学》。

课程重点：

命题逻辑：等值式、范式、命题推导。

一阶逻辑：等值式。

集合论：集合等式的证明、集合计数。

二元关系：笛卡尔积、关系的运算、等价关系、等价类、商集。

函数：函数的运算及性质、构造双射函数。

代数系统：概念。同态、同构。群及其实例、Klein四元群。子群、循环群、置换群。环、域。

图：概念。图的矩阵表示、最短路径、着色问题。二部图、欧拉图、哈密顿图、平面图的概念、定理以及简单应用。

树：简单定理的证明。概念定理的简单应用。最小生成树。Huffman算法、最佳前缀码。前缀（波兰）、后缀（逆波兰）符号法。

组合数学：排列组合的计算、递推方程的求解。

目录

前言	i
第一章 部分书后习题提示或参考答案	1
第一节 图论	1
第二节 组合分析初步	1
第二章 补充习题	9
第一节 命题逻辑和一阶逻辑	9
第二节 集合论、关系和函数	9
第三节 代数系统	10
第四节 图论部分	10
第五节 组合分析初步	11

第一章 部分书后习题提示或参考答案

第一节 图论

题目 1.1.1: 工人甲、乙、丙去完成三项任务 a, b, c 。已知甲能胜任 a, b, c 三项任务，乙能胜任 a, b 两项任务，丙能胜任 b, c 两项任务。安排方案，让每个工人各去完成一项他们胜任的任务。

解: 二部图。

题目 1.1.2: 今有 a, b, c, d, e, f, g 共 7 个人。已知： a 会讲英语； b 会讲英语和汉语； c 会讲英语、意大利语和俄语； d 会讲日语和汉语； e 会讲德语、意大利语； f 会讲法语、日语和俄语； g 会讲法语和德语。试安排他们坐在圆桌边，使得每个人都能和身边的人交谈。

解: 每个人做为顶点，讲相同语言的作为边，作图。找哈密尔顿回路。

第二节 组合分析初步

题目 1.2.1: 从整数 $1, 2, \dots, 100$ 中选 3 个数，使得它们的和正好能被 4 整除，有多少种方法？

解: 记 $S = \{1, 2, \dots, 100\}$ ，将 S 中的元素按除 4 的余数分为 4 个子集：

$$S_i = \{s | s \in S, s \equiv i \pmod{4}\}, i = 0, 1, 2, 3,$$

当 $i \neq j$ 时， $S_i \cap S_j = \emptyset$ 。从 S 中任取 3 个数即从 S_0, S_1, S_2, S_3 中任取 3 个数，不计次

序。题意为求集合

$$M = \{(x_1, x_2, x_3) | x_1 + x_2 + x_3 \equiv 0 \pmod{4}, x_i \in S_0 \cup \dots \cup S_3\}$$

中元素的个数。每个 S_i 中元素个数都是 25 个。记

$$M_1 = \{(x_1, x_2, x_3) | x_1 \in S_0, x_2 \in S_0, x_3 \in S_0\},$$

$$M_2 = \{(x_1, x_2, x_3) | x_1 \in S_0, x_2 \in S_1, x_3 \in S_3\},$$

$$M_3 = \{(x_1, x_2, x_3) | x_1 \in S_0, x_2 \in S_2, x_3 \in S_2\},$$

$$M_4 = \{(x_1, x_2, x_3) | x_1 \in S_1, x_2 \in S_1, x_3 \in S_2\},$$

则 M_1, M_2, M_3, M_4 两两互斥, 且 $M_1 \cup M_2 \cup M_3 \cup M_4 = M$, 因此,

$$|M| = |M_1| + |M_2| + |M_3| + |M_4|,$$

而

$$|M_1| = \binom{25}{3},$$

$$|M_2| = \binom{25}{1} \cdot \binom{25}{1} \cdot \binom{25}{1},$$

$$|M_3| = \binom{25}{1} \cdot \binom{25}{2},$$

$$|M_4| = \binom{25}{2} \binom{25}{1}.$$

以下略。

题目 1.2.2: 求满足不等式 $x_1 + x_2 + x_3 \leq 6$ 的正整数解的个数。

解: x_1, x_2, x_3 分别作为若干个 1 的和。因此 $x_1 + x_2 + x_3 = m$ 的每个解对应着

$$\{\infty \cdot a, \infty \cdot b, \infty \cdot c\}$$

的一个 m 组合。因此原不等式解的个数为

$$\sum_{i=0}^6 \binom{i+2-1}{2},$$

计算略。

题目 1.2.3: 设一排有 n 个座位, 顺序标记为 $1, 2, \dots, n$ 。若从中选出 k 个座位且没有两个座位是相邻的, 问有多少种选法?

解: 设 S 为满足条件选法构成的集合。

$$S = \{(x_1, \dots, x_k) | 1 \leq x_1, x_1 + 1 < x_2, \dots, x_{k-1} + 1 < x_k, x_k \leq n\},$$

对 S 的每个 (x_1, \dots, x_k) , 有

$$1 \leq x_1 < x_2 - 1 < x_3 - 2 < \dots < x_k - (k-1) \leq n - k + 1,$$

所以 $(x_1, x_2 - 1, x_3 - 2, \dots, x_k - (k-1))$ 是 $1, \dots, n - k + 1$ 的一个组合。容易看到这个对应关系是双射。因此

$$|S| = \binom{n-k+1}{k}.$$

完毕。

题目 1.2.4: 有 3 类明信片, 分别有 3, 4, 5 张。把它们全部送给 5 个朋友 (允许有的人得到 0 张), 问有多少种不同的方式?

解: 设第一类明信片分给朋友的方式数为 n_1 , 第二类分给朋友的方式数为 n_2 , 第三类分给朋友的方式数为 n_3 , 则总的分配方式个数 n 满足

$$n = n_1 \cdot n_2 \cdot n_3,$$

由于第一类明信片有 3 张, 分法相当于

$$\{\infty \cdot a, \infty \cdot b, \infty \cdot c, \infty \cdot d, \infty \cdot e\}$$

的 3 组合。分法为

$$\binom{5+3-1}{3},$$

其余计算略。

题目 1.2.5: 把 $2n+1$ 个苹果分给 3 个孩子 a, b, c , 使得任何两个孩子的苹果数加在一起比剩下的孩子的苹果多。问有多少种分法?

解: (由同学提示)。实际上是给定 n , 求集合

$$S_0 = \{(x_1, x_2, x_3) | x_1 + x_2 + x_3 = 2n+1, x_1 + x_2 > x_3, x_1 + x_3 > x_2, x_2 + x_3 > x_1\}$$

的元素的个数。其中 $x_i \geq 0$, 以下也是。注意到

$$S_0 = \{(x_1, x_2, x_3) | x_1 + x_2 + x_3 = 2n+1, x_1 < n+1, x_2 < n+1, x_3 < n+1\},$$

对 $i = 1, 2, 3$, 令

$$S_i = \{(x_1, x_2, x_3) | x_1 + x_2 + x_3 = 2n+1, x_i \geq n+1\},$$

则 $S_0 \cup S_1 \cup S_2 \cup S_3 = S$, 其中 S 为

$$S = \{(x_1, x_2, x_3) | x_1 + x_2 + x_3 = 2n+1\},$$

S 中元素的个数书上已有方法。定义映射

$$f_1: \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & x_3 \end{pmatrix} \mapsto \begin{pmatrix} x_1 - (n+1) & x_2 & x_3 \end{pmatrix},$$

f_1 作用到 S_1 集合中的每个元素得到的像是

$$T_1 = \{(x_1, x_2, x_3) | x_1 + x_2 + x_3 = n\}$$

中的元素。容易证明 f_1 既是单射，又是满射。因此 f_1 是双射。所以

$$|S_1| = |T_1| = \binom{n+2}{2},$$

容易证明 $|S_2| = |S_3| = |S_1|$ 。因此

$$|S_0| = \binom{2n+1+2}{2} - 3\binom{n+2}{2} = \frac{n(n+1)}{2}.$$

解: 实际就是要求每个孩子的苹果数不超过 n 。问题就是 $2n+1$ 个苹果分给 2 个人，每个人不超过 n 个。因此每种分法对应着

$$\{n \cdot a, n \cdot b, n \cdot c\}$$

的 $2n+1$ 组合。由于 $n_1 + n_2 \geq n+1$ 可以取 $n+1, \dots, 2n$ 共 n 种取值。设总的分法个数为 m ， $n_1 + n_2 = n+k$ 的分法个数为 m_k ，则

$$m = m_1 + m_2 + \dots + m_n,$$

$n_1 + n_2 = n+k$ 时， $n_3 = n+1-k$ ，由于

$$n_1 + n_3 = n_1 + n+1-k \geq n+1,$$

所以 $n_1 \geq k$ ，再加上 $n_1 \leq n$ 。自 k 到 n 的整数共 $n-k+1$ 个。因此

$$m = (n-1+1) + \dots + (n-n+1) = n + \dots + 1 = \frac{n(n+1)}{2}.$$

完毕。

题目 1.2.6: 有 3 只蓝球，2 只红球，2 只黄球。排成一行。若要求黄球不相邻，问有多少种排法？

解: 3 只蓝球，2 只红球，2 只黄球，排成一行，是多重集

$$\{3 \cdot a, 2 \cdot b, 2 \cdot c\}$$

的排列问题。设得到的排列集合为 S 。 S 中元素的个数

$$|S| = \frac{(3+2+2)!}{3! \cdot 2! \cdot 2!},$$

设 S 中满足黄球相邻的元素构成的子集为 S_1 ，黄球不相邻的元素构成的子集为 S_2 ，则 $S = S_1 \cup S_2$ ， $S_1 \cap S_2 = \emptyset$ 。因此，

$$|S_2| = |S| - |S_1|.$$

S_1 中黄球相邻, 则相当于 1 个黄球参与排列, 因此

$$|S_1| = \frac{(3+2+1)!}{3! \cdot 2! \cdot 1!},$$

以下计算略。

题目 1.2.7: 求以凸 n 边形的顶点作为顶点, 以 n 边形内部的对角线为边的三角形的个数。

解: 这种三角形的个数是 n 的函数, 记为 $f(n)$ 。显然,

$$f(6) = \begin{cases} 0, & n < 6 \\ 2, & n = 6 \end{cases}$$

当 $n \geq 6$ 时, 考虑 $f(n+1)$ 与 $f(n)$ 的关系。凸 $n+1$ 边形相当于将原 n 边形增加第 $n+1$ 个顶点, 原凸 n 边形的内部对角线为边的三角形仍是凸 $n+1$ 边形的内部三角形, 新增的内部三角形或以第 $n+1$ 个顶点为顶点, 或以 $1, n$ 为顶点, 所以

$$f(n+1) = f(n) + |T_1| + |S_1|,$$

其中

$$T_1 = \{a, b | 2 \leq a < b \leq n-1, |a-b| \neq 1\},$$

$$S_1 = \{x | 3 \leq x \leq n-2\},$$

显然 $|S_1| = n-4$ 。设 $T_2 = \{a, b | 2 \leq a < b \leq n-1, |a-b| = 1\}$, $T_1 \cup T_2 = T$, $T_1 \cap T_2 = \emptyset$ 。

其中 T 为从 $2, \dots, n-1$ 中不计次序取 2 个数的所有可能构成的集合。所以

$$|S_1| + |T_1| = |S_1| + |T| - |T_2| = (n-4) + \binom{n-2}{2} - (n-3) = \binom{n-2}{2} - 1,$$

因此

$$f(n) = \left[\binom{3}{2} - 1 \right] + \left[\binom{4}{2} - 1 \right] + \dots + \left[\binom{n-3}{2} - 1 \right],$$

以下计算略。

解: 沿着边将 n 边形的顶点标记为 $1, 2, \dots, n$ 。题目实际是计算这些顶点中取出 3 个两两不相邻的顶点的取法个数。设

$$S = \{(x_1, x_2, x_3) | x_1 + 1 < x_2, x_2 + 1 < x_3, 1 \leq x_i \leq n\},$$

S 与集合

$$T = \{(y_1, y_2, y_3) | y_1 < y_2 < y_3, 1 \leq y_i \leq n-2\},$$

有一一对应关系: $y_1 = x_1$, $y_2 = x_2 - 1$, $y_3 = x_3 - 2$. T 是从 $1, \dots, n-2$ 中无序取 3 个数, 因此 $|T|$ 是个组合数. 注意到 T 中的取 $1, n$ 顶点的那些有序组实际是不符题意的. 因此

$$|S| = \binom{n-2}{3} - \binom{n-4}{1}.$$

完毕。(根据同学提示)

题目 1.2.8: 设 $N = \{1, 2, \dots, n\}$, $f: N \rightarrow N$. 如果 f 单调递增, 问不同的 f 有多少个? 如果 f 是严格单调函数, 问不同的 f 有多少个?

解: f 单调递增即: $f(1) \leq f(2) \leq \dots \leq f(n)$. 令 $g(1) = f(1)$, $g(2) = f(2) + 1$, 或

$$g(i) = f(i) + i - 1, \quad i = 1, \dots, n,$$

如此得到的 g 是严格单调函数, 且上面构造的映射是双射. g 的全体构成的集合就是从 $1, 2, \dots, 2n-1$ 中不计顺序取 n 个数得到有序组的集合. 因此,

$$|\{f\}| = |\{g\}| = \binom{2n-1}{n}.$$

第二问, 如果 f 严格单调, 则要么 f 严格单调递增, 要么严格单调递减. f 严格单调, 则 f 是单射; 又 N 是有限集合, 因此 f 是满射. f 单增时其像为 $1, 2, \dots, n$ 按增序排列; f 单减时其像为 $1, 2, \dots, n$ 按减序排列; 都只有一个排列. 因此第二问的答案是 2.

题目 1.2.9: 在 1 到 1000 之间 (包括 1 和 1000 在内) 有多少整数, 其各位数字之和小于 7?

解: 先不考虑 1000. 其余数字都可表示为

$$n = a * 100 + b * 10 + c,$$

其中 a, b, c 为 $0, 1, \dots, 9$ 中的某个数字. 题目要求 $a + b + c < 7$, 故 $a + b + c$ 可以取 $1, 2, \dots, 6$, 取 0 不符合题意. 以下计算略. 最后需要加 1, 因为还要算上 1000.

题目 1.2.10: Fibonacci 数列:

$$1, 1, 2, 3, 5, 8, \dots$$

其中 F_n 满足

$$F_n = F_{n-1} + F_{n-2}, \quad n \geq 3,$$

$F_1 = F_2 = 1$. 补充令 $F_0 = 0$. 上式对 $n \geq 2$ 都成立. 用数学归纳法证明:

$$\begin{pmatrix} F_{n+1} & F_n \\ F_n & F_{n-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^n.$$

解: $n = 1$ 时,

$$\begin{pmatrix} F_{n+1} & F_n \\ F_n & F_{n-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} F_2 & F_1 \\ F_1 & F_0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^1.$$

命题成立。假设 $n-1$ 时命题成立, 对 n ,

$$\begin{aligned} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^n &= \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^{n-1+1} = \begin{pmatrix} F_n & F_{n-1} \\ F_{n-1} & F_{n-2} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} F_n + F_{n-1} & F_{n-1} + F_{n-2} \\ F_n & F_{n-1} \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} F_{n+1} & F_n \\ F_n & F_{n-1} \end{pmatrix}. \end{aligned}$$

由数学归纳法知命题成立。计算该式可以采用矩阵对角化的方法。

第二章 补充习题

第一节 命题逻辑和一阶逻辑

题目 2.1.1: 用等值演算证明: $((p \rightarrow q) \wedge (p \rightarrow r)) \Leftrightarrow (p \rightarrow (q \wedge r))$ 。

题目 2.1.2: 求公式 $(p \rightarrow q) \leftrightarrow r$ 的主析取范式。

题目 2.1.3: 证明推理: 前提: $p \rightarrow \neg q$, $r \rightarrow q$, r ; 结论: $\neg p$ 。

题目 2.1.4: 求前束范式: $\exists y F(x, y) \wedge \forall x G(x, y, z)$ 。

第二节 集合论、关系和函数

题目 2.2.1: 证明: $(A - B) - C = (A - C) - (B - C)$ 。

题目 2.2.2: 证明: $A \subseteq B \Leftrightarrow P(A) \subseteq P(B)$ 。

题目 2.2.3: $A = \{0, \{0\}\}$ 。求 $P(A)$ 。

题目 2.2.4: 证明: $(B \cup C) \times A = (B \times A) \cup (C \times A)$ 。

题目 2.2.5: $S = \{(a, b) | a, b \in \mathbf{N}\}$ 。 S 上的关系 R 定义为:

$$R = \{\langle (a, b), (x, y) \rangle | a + y = b + x\},$$

证明 R 是一个等价关系。

题目 2.2.6: $A = \{1, 2, 3\}$ 。可构造出多少个 A 中不同的等价关系?

题目 2.2.7: 设 A 和 B 为两个集合, $A \cap B = \emptyset$ 。映射 f_1 和 f_2 分别为 \mathbf{N} 到 A 和 B 的一

一映射。试建立由 N 到 $A \cup B$ 的一一映射。

题目 2.2.8: 书上的例 4.6 和例 4.21。

第三节 代数系统

题目 2.3.1: \mathbf{Z} 为整数集。在 \mathbf{Z} 上定义二元运算 \oplus : $\forall x, y \in \mathbf{Z}$,

$$x \oplus y = x + y - 2,$$

\mathbf{Z} 关于运算 \oplus 构成群么? 证明一下。

题目 2.3.2: 设 $G = \langle a \rangle$ 是 24 阶循环群。求 G 的全部生成元。

题目 2.3.3: 若某个群 G 中的每个元素 x 都满足 $x^2 = e$, 证明运算满足交换律。

题目 2.3.4: 证明偶数阶群必含有某个元素 x 满足 $x^2 = e$ 。

题目 2.3.5: \mathbf{Z}_n 是模 n 整数加群。 $f: \mathbf{Z}_{12} \rightarrow \mathbf{Z}_3$ 定义为:

$$f(x) = x \pmod{3},$$

验证 f 是同态映射。

题目 2.3.6: 构造一个 3 个元素的域。

第四节 图论部分

题目 2.4.1: G 是 n 阶 $n+1$ 条边的无向图, 证明 G 中存在顶点 v , 使得 $d(v) \geq 3$ 。

题目 2.4.2: 设有向图 $D = \langle V, E \rangle$, 其邻接矩阵为

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix},$$

求各顶点的入度和出度。

题目 2.4.3: 画出无向完全图 K_4 的所有非同构子图。

题目 2.4.4: 若无向图 G 为欧拉图, 证明 G 中无桥。

题目 2.4.5: 给一个无向图, 求欧拉回路。

题目 2.4.6: 给一个带权图, 求两个顶点间的最短路径。

题目 2.4.7: G 是无向树, 含有 n 个顶点。证明 G 的边数为 $n-1$ 。

题目 2.4.8: 求无向带权树的最小生成树。或 Huffman 算法。

题目 2.4.9: 波兰符号法和逆波兰符号法。算式的二叉树表示。

第五节 组合分析初步

题目 2.5.1: 从 $S = \{1, 2, \dots, 20\}$ 中选出 2 个数使得其和是 3 的倍数, 有多少种选法?

题目 2.5.2: 整数 a 是平方数, 证明 a 有奇数个正因子。

题目 2.5.3: 平面上有 n 条直线, 它们两两相交且没有三线交于一点, 问这 n 条直线把平面分成多少个区域?

解: 当加入第 n 条直线时, 它与前 $n-1$ 条直线交于 $n-1$ 个点。这些点将第 n 条直线分割成 n 段。每段都增加一个区域, 共增加 n 个区域。设 n 条直线分成的区域个数为 a_n , 因此有

$$a_n = \begin{cases} 2, & n = 1 \\ a_{n-1} + n, & n > 1 \end{cases}$$

所以 $a_n = n + (n-1) + \dots + 2 + 2$ 。

题目 2.5.4: 利用 $(1+x)^m(1+x)^n = (1+x)^{m+n}$, 证明:

$$\binom{m+n}{r} = \binom{m}{0}\binom{n}{r} + \dots + \binom{m}{r}\binom{n}{0}.$$