

一、考虑 n 个城市的 TSP 问题，城市 i 与城市 j 之间的距离为 $c_{ij}, i, j = 1, \dots, n$ ， $\mathbf{C} = (c_{ij})_{n \times n}$ 称为距离矩阵。记 $T^*(\mathbf{C})$ 为距离矩阵为 \mathbf{C} 的 TSP 问题实例的最优值。

(1) 若存在整数 $x, y, 1 \leq x < y \leq n$ ，使得

$$c_{ij} = \begin{cases} 1, & i \leq x, j \geq y, \\ 1, & i \geq y, j \leq x, \\ 0, & \text{其他}, \end{cases}$$

则称 \mathbf{C} 为左下右上块矩阵 (Low-Left Upper-Right block matrix)。证明：

$$T^*(\mathbf{C}) \geq \begin{cases} 2, & \text{若 } y - x = 1, \\ 1, & \text{若 } y - x = 2. \end{cases}$$

(2) 考虑环游

$$\pi = \begin{cases} (1, 3, 5, \dots, n-2, n, n-1, n-3, n-5, \dots, 4, 2), & n \text{ 为奇数}, \\ (1, 3, 5, \dots, n-3, n-1, n, n-2, n-4, \dots, 4, 2), & n \text{ 为偶数}. \end{cases}$$

以城市 1 为环游起点，用 $\pi(i)$ 表示环游 π 经过的第 i 个城市，如 $\pi(1) = 1, \pi(2) = 3$ 。令

$$\phi_{\pi(i)\pi(i+1)} = \phi_{\pi(i+1)\pi(i)} = 1, 1 \leq i \leq n-1, \quad \phi_{\pi(n)\pi(1)} = \phi_{\pi(1)\pi(n)} = 1,$$

除上述以外的 $\phi_{ij}, i, j = 1, \dots, n$ 值均为 0。试写出矩阵 $\Phi = (\phi_{ij})_{n \times n}$ ，并证明 π 为距离矩阵为 \mathbf{C} 的 TSP 问题实例的最优环游；

(3) 若对任意 $1 \leq i < r \leq n, 1 \leq j < s \leq n$ ，均有 $m_{ij} + m_{rs} \leq m_{is} + m_{rj}$ ，则称矩阵 $\mathbf{M} = (m_{ij})_{n \times n}$ 为 Monge 矩阵。若存在 n 维向量 $\mathbf{a} = (a_1, a_2, \dots, a_n)^T$ ，使得 $s_{ij} = a_i + a_j$ ，则称矩阵 $\mathbf{S} = (s_{ij})_{n \times n}$ 为和矩阵 (sum matrix)。已知对任意对称 Monge 矩阵 \mathbf{M} ，存在非负实数 $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_k$ 和左下右上块矩阵 $\mathbf{C}^{(1)}, \mathbf{C}^{(2)}, \dots, \mathbf{C}^{(k)}$ ，以及和矩阵 \mathbf{S} ，使得 $\mathbf{M} = \mathbf{S} + \sum_{i=1}^k \lambda_i \mathbf{C}^{(i)}$ 。证明： π 也是距离矩阵为对称 Monge 矩阵的 TSP 问题实例的最优环游。

二、现有一总额为 N 的预算，用于支付 k 笔金额分别为 p_1, p_2, \dots, p_k 的小额付款，其中 k 为固定整数。为此需将预算全部兑换成硬币，其中面值为 i 的硬币 c_i 枚。

要求对任意满足 $\sum_{j=1}^k p_j \leq N$ 的 p_1, p_2, \dots, p_k 取值，均可用兑换成的硬币足额完成支付，即存在整数 p_{ij} ，使得 $\sum_{i=1}^N i \cdot p_{ij} = p_j, j = 1, \dots, k, \sum_{j=1}^k p_{ij} \leq c_i, i \geq 1$ 。为简单起见，

设 $N = kl$ ， l 为整数，硬币面值可为 $1, 2, \dots, N$ 中的任意整数。

(1) 证明：所兑换的硬币面值最大不能超过 l ，即 $c_i = 0, i > l$ ；

(2) 记 T_i 为所兑换的面值不超过 i 的所有硬币价值总和，即 $T_i = \sum_{j=1}^i j \cdot c_j$ ，证明：对任意 $i = 1, 2, \dots, l$ ， $T_i \geq ki$ ；

(3) 证明：任意满足要求的兑换方案所需各面值的硬币总数至少为 kH_l ，这里 $H_l = \sum_{i=1}^l \frac{1}{i}$ 。

(4) 试给出满足 $T_i \geq ki, i = 1, 2, \dots, l$ ，且使得 $\sum_{i=1}^l c_i$ 达到最小的 c_i 值（不必证明最优性）。