

ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ ПОИСКА КРАТЧАЙШЕГО ЗАМКНУТОГО ГАМИЛЬТОНОВОГО МАРШРУТА В ПЕРЕСТАНОВОЧНОЙ ФОРМЕ

Пусть $X = [x_{ij}]_n$ – матрица перестановки $\pi = \pi_1, \pi_2, \dots, \pi_n : x_{\pi_i i} = 1, i = \overline{1, n}, \pi_i \in 1, 2, \dots, n ; x_{ij} = 0$ во всех остальных случаях. Каждому элементу $i \in 1, 2, \dots, n$ поставим во взаимнооднозначное соответствие элемент π_i , определив тем самым подстановку

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ \pi_1 & \pi_2 & \dots & \pi_n \end{pmatrix}.$$

Все подстановки данной степени n разобьем на два класса. К первому классу отнесем все циклические подстановки

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ \tau_1 & \tau_2 & \dots & \tau_n \end{pmatrix},$$

т.е. такие, в цикловом разложении которых имеется лишь один цикл длины n , ко второму – все остальные. Перестановку, соответствующую циклической подстановке, обозначим $\tau_1, \tau_2, \dots, \tau_n$ и назовем циклической перестановкой.

Пусть $[d_{ij}]_n$ – квадратная матрица порядка n , в которой

$$d_{ij} = \begin{cases} d_{ij}, & \text{если } i \neq j, \\ \infty & \text{иначе,} \end{cases} \quad (1)$$

$d_{ij} \in Z_0^+, Z_0^+$ – множество целых неотрицательных чисел.

В матрице $[d_{ij}]_n$ рассмотрим диагональ $\Pi = d_{1\pi_1}, d_{2\pi_2}, \dots, d_{n\pi_n}$, соответствующую произвольной перестановке $\pi = \pi_1, \pi_2, \dots, \pi_n$. Так как π является перестановкой номеров столбцов матрицы $[d_{ij}]_n$, то обозначим элемент $d_{i\pi_i}$ диагонали Π через d_{π_i} .

По матрице $[d_{ij}]_n$ построим полный ориентированный мультиграф G с n вершинами, в котором каждая пара вершин $i, j, i \neq j$, соединена парой дуг i, j и j, i с весами или стоимостями d_{ij} и d_{ji} .

Задача поиска кратчайшего замкнутого гамильтонова маршрута флормулируется следующим образом.

В полном ориентированном мультиграфе G требуется найти контур с наименьшей суммой весов входящих в него дуг, и проходящий через каждую вершину в точности один раз.

Последовательность $\tau = \tau_1, \tau_2, \dots, \tau_n, \tau_1$, соответствующую циклической перестановке $\tau_1, \tau_2, \dots, \tau_n$, назовем обходом.

Допустимым решением ЗК, очевидно, является обход $\tau = \tau_1, \tau_2, \dots, \tau_n, \tau_1$, определяющий в мультиграфе замкнутый маршрут $\tau_1, \tau_2, \dots, \tau_n, \tau_1$, в котором все номера $\tau_1, \tau_2, \dots, \tau_n$ из $1, 2, \dots, n$ различны.

Определим стоимость обхода τ в G :

$$D_\tau = d_{\tau_1 \tau_2} + d_{\tau_2 \tau_3} + \dots + d_{\tau_{n-1} \tau_n} + d_{\tau_n \tau_1} = \sum_{i=1}^n d_{\tau_i}.$$

Сформулируем ЗК в перестановочной форме.

Требуется найти в матрице $[d_{ij}]_n$, элементы которой удовлетворяют условию (1), циклическую перестановку номеров столбцов $\tau^* = \tau^*_1, \tau^*_2, \dots, \tau^*_n$ с минимальным суммарным весом соответствующего ей обхода τ^* :

$$D_{\tau^*} = \min_{\tau} \sum_{i=1}^n d_{\tau_i}.$$

Если ограничить значения матрицы $[d_{ij}]_n$ условием $d_{ij} = d_{ji}$, то получим симметричную ЗК. В этом случае матрице $[d_{ij}]_n$ отвечает полный неориентированный граф с n вершинами, где ребро $i, j, i \neq j, i, j = \overline{1, n}$, имеет вес d_{ij} .