

### 3.7. Первая фаза метода потенциалов

Для построения начального базисного потока  $\{x, U_v\}$  поступаем следующим образом. К сети  $S = \{I, U\}$  добавляем искусственный узел  $n + 1$  с интенсивностью

$$a_{n+1} = \sum_{i \in I} a_i = 0$$

Отметим, что условие

$$\sum_{i \in I} a_i = 0$$

является необходимым условием для существования потока на сети  $S = \{I, U\}$ .

Ко множеству дуг  $U$  добавим  $n$  искусственных дуг вида:

$$\begin{aligned} (i, n + 1), & \quad \text{если } i \text{ — источник или нейтральный узел } (a_i \geq 0), i \in I; \\ (n + 1, i), & \quad \text{если } i \text{ — сток } (a_i < 0), i \in I. \end{aligned}$$

Множество добавленных искусственных дуг обозначим через  $U_u$ . Рассмотрим расширенную сеть  $\bar{S} = \{\bar{I}, \bar{U}\}$ ,  $\bar{I} = I \cup \{n + 1\}$ ,  $\bar{U} = U \cup U_u$ . В расширенной сети  $\bar{S} = \{\bar{I}, \bar{U}\}$  множество искусственных дуг  $U_u$  является базисным. Определим соответствующий ему базисный поток по правилу: дуговые потоки вдоль базисных (искусственных) дуг положим равными абсолютным значениям интенсивностей узлов  $i \in I$  исходной сети, которым эти дуги инцидентны, остальные дуговые потоки положим равными  $x_{ij} = 0$ ,  $(i, j) \in \bar{U} \setminus U_u = U$ . На расширенной сети  $\bar{S} = \{\bar{I}, \bar{U}\}$  рассмотрим следующую задачу о потоке минимальной стоимости

$$\begin{aligned} \sum_{(i,j) \in U_u} x_{ij} & \rightarrow \min \\ \sum_{j \in I_i^+(\bar{U})} x_{ij} - \sum_{j \in I_i^-(\bar{U})} x_{ji} & = a_i, \quad i \in \bar{I} \\ x_{ij} & \geq 0, \quad (i, j) \in \bar{U}. \end{aligned} \tag{2.17}$$

Задача (2.17) и есть задача первой фазы.

Для задачи первой фазы начальный базисный поток уже построен. Целевая функция

ограничена снизу:

$$\sum_{(i,j) \in U_u} x_{ij} \geq 0$$

Следовательно, задача первой фазы имеет решение. Это решение можно найти методом потенциалов.

Пусть  $x^* = \{x_{ij}^*, (i, j) \in U \cup U_u\}$  оптимальный базисный поток для задачи первой фазы с базисом  $U_B^* \subset U \cup U_u$ . Проанализируем полученное решение.

1. Если  $x_{ij}^* \neq 0, (i, j) \in U_u$ , то исходная задача не имеет решения.
2. Пусть  $x_{ij}^* \equiv 0, (i, j) \in U_u$ , и базисное множество дуг  $U_B^*$  содержит единственную искусственную дугу. Удалив эту дугу из  $U_B^*$ , получим базисное множество  $U_B$  и соответствующий базисный поток  $x = \{x_{ij}^*, (i, j) \in U\}$  для исходной сети. Процесс решения задачи (2.2) продолжаем стандартным методом потенциалов (вторая фаза), исходя из построенного начального базисного потока.
3. Пусть  $x_{ij}^* \equiv 0, (i, j) \in U_u$ , но базисное множество дуг  $U_B$  содержит более одной искусственной дуги. Тогда среди небазисных дуг  $(i, j) \in U \setminus U_B^*$  всегда найдется такая дуга  $(i_*, j_*)$ , что цикл, построенный из базисных дуг  $U_B$  и дуги  $(i_*, j_*)$  содержит две искусственных дуги (предполагается, что сеть  $S = \{I, U\}$  — связная). Одну из этих искусственных дуг выводим из множества базисных дуг и вместо нее вводим дугу  $(i_*, j_*)$ . Через конечное число шагов получаем базис, содержащий только одну искусственную дугу, т. е. приходим к случаю 2).

**Важное свойство.** Если все интенсивности  $a_i, i \in I$  — целые числа, и стоимости потоков ограничены снизу, то среди оптимальных потоков существует целочисленный поток.

---