# 1 Транспортная задача. Постановка, математическая модель. Свойства классической ТЗ

## 1.1 Постановка задачи

- m поставщиков однородной продукции (источников);
- n потребителей однородной продукции (стоков);
- $a_i$  запасы i-го поставщика;
- $b_j$  потребности (спрос) j-го потребителя;
- $c_{ij}$  стоимость перевозки из пункта i в пункт j;
- $x_{ij}$  количество груза, перевезённого из пункта i в пункт j.

#### 1.2 Математическая модель

$$\sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{n} c_{ij} x_{ij} \to \min$$

$$\sum_{j=1}^{n} x_{ij} \le a_i, \quad i = \overline{1, m}$$

$$\sum_{i=1}^{m} x_{ij} \ge b_j, \quad j = \overline{1, n}$$

$$x_{ij} \ge 0, \quad i = \overline{1, m}, \quad j = \overline{1, n}$$

### 1.3 Определение закрытой и открытой задач

**Определение 1.** Транспортная задача, в которой сумма запасов равна сумме потребностей, называется **закрытой**. В противном случае задача называется **открытой**.

В случае, если транспортная задача является открытой, невозможно удовлетворить всех потребителей (если сумма потребностей больше суммы запасов) или вывезти все грузы от поставщиков (если сумма запасов больше, чем сумма потребностей).

#### 1.4 Классическая транспортная задача

- m поставщиков однородной продукции (источников);
- n потребителей однородной продукции (стоков);
- $a_i$  мощность i-го источника;
- $b_j$  мощность j-го стока;
- $c_{ij}$  стоимость перевозки из пункта i в пункт j.

$$\sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{n} c_{ij} x_{ij} \to \min$$

$$\sum_{j=1}^{n} x_{ij} = a_i, \quad i = \overline{1, m}$$

$$\sum_{i=1}^{m} x_{ij} = b_j, \quad j = \overline{1, n}$$

$$x_{ij} \ge 0, \quad i = \overline{1, m}, \quad j = \overline{1, n}$$

# 1.5 Приведение открытой ТЗ к закрытой

1) Если сумма запасов больше суммы потребностей  $\left(\sum_{i=1}^m a_i > \sum_{j=1}^n b_j\right)$ , то введём в таблицу ещё одного потребителя, потребность которого определим как

$$\sum_{i=1}^{m} a_i - \sum_{j=1}^{n} b_j.$$

Так как грузы к новому потребителю (фиктивному) отправляться не будут, то и стоимость этих перевозок равна нулю, т.е. цены (тарифы) в новой строке будут равны 0.

2) Если сумма запасов меньше суммы потребностей  $\left(\sum_{i=1}^m a_i < \sum_{j=1}^n b_j\right)$ , то вводим в таблицу ещё одного поставщика, запас груза у которого определим как

$$\sum_{j=1}^{n} b_j - \sum_{i=1}^{m} a_i.$$

Цены в новом столбце проставим равными нулю из тех же соображений, что и в первом случае.

## 1.6 Решение транспортной задачи

- Любая транспортная задача, как задача ЛП, может быть решена симплексметодом. Однако специфика задач рассмотренного класса (каждая неизвестная входит лишь в два уравнения-ограничения, и коэффициенты при неизвестных в ограничениях равны единице) позволила выработать более эффективные вычислительные методы.
- Транспортную задачу можно представить с помощью сети, что позволяет использовать для их решения эффективные алгоритмы.

**Теорема 1.** Необходимым и достаточным условием разрешимости транспортной задачи является равенство суммы запасов сумме потребностей.

Так как транспортная задача является задачей линейного программирования, то и методика нахождения оптимального решения остаётся той же:

- находится первоначальный опорный план,
- проверяется на оптимальность, и если план не оптимален, то
- переход к другому опорному плану, улучшающему целевую функцию в смысле оптимума (а именно уменьшающую значение целевой функции).

Критерий отсутствия решения не требуется, так как решению подлежат лишь закрытые ТЗ.