

Лаборатория прикладной математики.

Линейная оптимизация. Транспортная задача.

1. Введение

1. Введём в рассмотрение два вида объектов. Назовём их условно «производители» и «потребители». «Производители» $A_i, i = 1, 2, \dots, m$ характеризуются своими объёмами производства $a_i, i = 1, 2, \dots, m$. «Потребители» $B_j, j = 1, 2, \dots, n$ в свою очередь характеризуются своими объёмами потребления $b_j, j = 1, 2, \dots, n$. Обозначим x_{ij} - количество товара, подлежащее доставке из i -го пункта производства A_i в j -ый пункт потребления B_j . Пусть также c_{ij} - стоимость перевозки единицы товара из A_i в B_j . Возникает следующая задача, которую принято называть транспортной. Определить неотрицательные перевозки x_{ij} , удовлетворяющие следующим условиям:

$$\text{а) } \sum_{i=1}^m x_{ij} = b_j, j = 1, 2, \dots, n.$$

$$\text{б) } \sum_{j=1}^n x_{ij} = a_i, i = 1, 2, \dots, m.$$

$$\text{в) } z = \sum_{i,j} c_{ij} \cdot x_{ij}, (\min).$$

2. Если $\sum_{i=1}^m a_i = \sum_{j=1}^n b_j$ (суммарный объём производства равен

суммарному объёму потребления), то транспортная задача называется сбалансированной. В случае дисбаланса задача может быть сбалансирована посредством введения фиктивных потребителей или производителей с нулевой стоимостью перевозок. Вследствие этого приёма в дальнейшем будем считать транспортные задачи сбалансированными. Транспортная задача представляет собой частный случай задачи ЛП, поэтому для её решения разработаны специальные методы.

Исходные данные транспортных задач удобно представлять в форме транспортных таблиц:

| A_i | B_j | b_1 | b_2 | \dots | b_n |
|-------|---------|----------|----------|---------|----------|
| | a_1 | c_{11} | c_{12} | \dots | c_{1n} |
| | a_2 | c_{21} | c_{22} | \dots | c_{2n} |
| | \cdot | \dots | \dots | \dots | \dots |
| | \cdot | | | | |
| | \cdot | | | | |
| | a_m | c_{m1} | c_{m2} | | c_{mn} |

Прежде всего, необходимо найти опорное решение (опорный план перевозок). Для этого удобен, так называемый, метод наименьшей стоимости. Количество базисных переменных равно « $m+n-1$ » (т.е. в оптимальном плане перевозок максимум « $m+n-1$ » переменных x_{ij} отличны от нуля).

3. Критерий оптимальности плана перевозок

Для базисных клеток (т.е. тех клеток в которых на данном этапе вычислений располагаются базисные переменные) составляют вспомогательную систему уравнений:

$$u_i + v_j = c_{ij}, \text{ где}$$

u_i, v_j - двойственные переменные исходной задачи (вектор симплекс-множителей). Если для всех небазисных клеток выполнены условия $c_{ij} - u_i - v_j \geq 0$, то найденный план перевозок является оптимальным. В том случае, когда для некоторых небазисных клеток $c_{ij} - u_i - v_j < 0$ выбирают клетку с наименьшей разностью и в нее заносят числовое значение, которое должно быть сбалансировано с помощью циклического обхода базисных клеток. Рассмотрим эту довольно сложную процедуру на примере.

Пример. Рассмотрим некоторый допустимый план и проверим его на оптимальность.

| A_i | B_j | 10 | 12 | 15 |
|-------|-------|----|----|----|
| 7 | | | 7 | |
| | | 1 | 1 | 2 |
| 12 | 7 | | 5 | |
| | | 2 | 2 | 3 |
| 18 | 3 | | | 15 |
| | | 3 | 2 | 1 |

Для базисных клеток составим вспомогательную систему с двойственными переменными u_i, v_j :

$$u_1 + v_2 = 1$$

$$u_2 + v_1 = 2$$

$$u_2 + v_2 = 2$$

$$u_3 + v_1 = 3$$

$$u_3 + v_3 = 1.$$

Положим $u_1 = 0$, остальные переменные определяем из системы: $v_2 = 1, u_2 = 1, v_1 = 1, u_3 = 2, v_3 = -1$. Находим разности $c_{ij} - u_i - v_j$ для небазисных клеток и отрицательные значения вписываем в левый нижний угол транспортной таблицы.

| $A_i \backslash B_j$ | 10 | 12 | 15 | |
|----------------------|----|-----------|-----------|------------|
| 7 | | 7 | | |
| | | 1 | 1 | 2 |
| 12 | 7 | 5 | | |
| | | 2 | 2 | 3 |
| 18 | 3 | -1 | 2 | 15 |
| | | 3 | | 1 |
| | | $v_1 = 1$ | $v_2 = 1$ | $v_3 = -1$ |

$u_1 = 0$
 $u_2 = 1$
 $u_3 = 2$

Имеется одно отрицательное значение “-1” в клетке с адресом (3,2). Это указывает на то обстоятельство, что данное опорное решение не является оптимальным. Найдём теперь оптимальное решение. Для этого в клетку (3,2) вводим неотрицательную перевозку ε . Для определения ε организуем цикл по базисным клеткам.

| $A_i \backslash B_j$ | 10 | 12 | 15 |
|----------------------|-----------------|-----------------|----|
| 7 | | 7 | |
| | | 1 | 1 |
| 12 | $7+\varepsilon$ | $5-\varepsilon$ | |
| | | 2 | 2 |
| 18 | $3-\varepsilon$ | ε | 15 |
| | | 3 | 2 |

Максимально допустимое значение для ε равно 3. Получаем новое решение.

| \mathbf{A}_i | \mathbf{B}_j | 10 | 12 | 15 |
|----------------|----------------|----|----|----|
| 7 | | | 7 | |
| | | 1 | 1 | 2 |
| 12 | 10 | | 2 | |
| | | 2 | 2 | 3 |
| 18 | | | 3 | 15 |
| | | 3 | 2 | 1 |

Составляем систему для определения u_i, v_j :

$$\begin{aligned} u_1 + v_2 &= 1 \\ u_2 + v_1 &= 2 \\ u_2 + v_2 &= 1 \\ u_3 + v_2 &= 2 \\ u_3 + v_3 &= 1. \end{aligned}$$

Решение

этой

системы:

$$u_1 = 0, v_2 = 1, u_2 = 0, v_1 = 2, u_3 = 1.$$

Новая таблица с вписанными отрицательными разностями в свободных клетках имеет вид.

| \mathbf{A}_i | \mathbf{B}_j | 10 | 12 | 15 |
|----------------|----------------|------|----|----|
| 7 | | | 7 | |
| | | -1 1 | 1 | 2 |
| 12 | 10 | | 2 | |
| | | 2 | 2 | 3 |
| 18 | | | 3 | 15 |
| | | 3 | 2 | 1 |

$$u_1 = 0$$

$$u_2 = 0$$

$$u_3 = 1$$

$$v_1 = 2 \quad v_2 = 1 \quad v_3 = 0$$

Организуем цикл из клетки (1,1):

| \mathbf{B}_j | 10 | 12 | 15 |
|----------------|------------------|-----------------|----|
| \mathbf{A}_i | | | |
| 7 | ε | $7-\varepsilon$ | 2 |
| 12 | $10-\varepsilon$ | ε | 3 |
| 18 | 3 | 2 | 1 |

$\varepsilon=7$

Получаем новую таблицу.

| \mathbf{B}_j | 10 | 12 | 15 |
|----------------|----|----|----|
| \mathbf{A}_i | | | |
| 7 | 7 | 1 | 2 |
| 12 | 3 | 9 | 3 |
| 18 | 3 | 2 | 1 |

Это решение оптимально.

2. Задание

Решить транспортную задачу (n-номер варианта).

Сначала в консольном окне заполняем списки мощностей производителей и потребителей (данные вводятся в соответствии с указанным шаблоном). Верхнее поле предназначено для ввода стоимостей перевозок и самих перевозок. После ввода числового значения переводим указатель мыши в нужную клетку и нажимаем кнопку: левая кнопка-ввод перевозки; правая-ввод стоимости перевозки. Двойной клик левой кнопкой мыши удаляет перевозку из клетки. Для проверки допустимого плана на оптимальность жмем клавишу enter.

| A_i | B_j | 536 | 129 | 137+n | 83+2n | 50 |
|----------------------|----------------------|-----------------|------------|--------------|--------------|-----------|
| 194 | | $2 \cdot n + 1$ | 25 | 10 | 15 | 50 |
| 151+n | | 12 | 40 | 35 | 15 | 25 |
| 237+3n | | 15 | 35 | 30 | 10 | 12 |
| 289 | | 45 | 30 | 20 | 12 | $n + 2$ |