

## 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  $u_i, v_j$ :

$$\begin{aligned} u_1 + v_2 &= 1 \\ u_2 + v_1 &= 2 \\ u_2 + v_2 &= 2 \\ u_3 + v_1 &= 3 \\ u_3 + v_3 &= 1. \end{aligned}$$

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.

<b>A<sub>i</sub></b>	<b>B<sub>j</sub></b>	10	12	15	
7			7		
		1	1	2	$u_1 = 0$
12	7		5		
		2	2	3	$u_2 = 1$
18	3			15	
		3	-1	2	$u_3 = 2$
					$v_1 = 1 \quad v_2 = 1 \quad v_3 = -1$

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  $\varepsilon \geq 0$ . Для определения  $\varepsilon$  организуем цикл по базисным клеткам.

<b>A<sub>i</sub></b>	<b>B<sub>j</sub></b>	10	12	15	
7			7		
		1	1	2	
12	$7+\varepsilon$		$5-\varepsilon$		
		2	2	3	
18	$3-\varepsilon$		$\varepsilon$	15	
		3	2	1	

Максимально допустимое значение для  $\epsilon$  равно 3. Получаем новое решение.

$A_i$	$B_j$	10	12	15
7			7	
		1	1	2
12	10		2	
		2	2	3
18			3	15
		3	2	1

Составляем систему для определения  $u_i, v_j$ :

$$u_1 + v_2 = 1$$

$$u_2 + v_1 = 2$$

$$u_2 + v_2 = 1$$

$$u_3 + v_2 = 2$$

$$u_3 + v_3 = 1.$$

Решение этой системы:  $u_1 = 0, v_2 = 1, u_2 = 0, v_1 = 2, u_3 = 1, v_3 = 0.$

Новая таблица с вписанными отрицательными разностями  $c_{ij} - u_i - v_j$  в свободных клетках имеет вид.

$A_i$	$B_j$	10	12	15
7			7	
		-1	1	2
12	10		2	
		2	2	3
18			3	15
		3	2	1

$v_1 = 2$

$v_2 = 1$

$v_3 = 0$

$u_1 = 0$

$u_2 = 0$

$u_3 = 1$

Организуем цикл из клетки (1,1):

$A_i$	$B_j$	10	12	15
7		$\epsilon$	$7-\epsilon$	
		1	1	2
12		$10+\epsilon$	$2+\epsilon$	
		2	2	3
18			3	15
		3	2	1

$\epsilon=7$

Получаем новую таблицу.

$A_i$	$B_j$	10	12	15
7		7		
		1	1	2
12		3	9	
		2	2	3
18			3	15
		3	2	1

Это решение оптимально.

## 2. Задание

Решить транспортную задачу, предварительно сбалансировав её (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 return.*

<b>A<sub>i</sub></b>	<b>B<sub>j</sub></b>	<b>536</b>	<b>129</b>	<b>137+n</b>	<b>83+2n</b>	<b>50</b>
<b>194</b>		$2 \cdot n + 1$	25	10	15	50
<b>151+n</b>		12	40	35	15	25
<b>237+3n</b>		15	35	30	10	12
<b>289</b>		45	30	20	12	n+2