

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.

A_i	B_j	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 ε организуем цикл по базисным клеткам.

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

Максимально допустимое значение для ϵ 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

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

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

Организуем цикл из клетки (1,1):

A_i	B_j	10	12	15
7		ϵ	$7-\epsilon$	
			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	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.

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	$n + 2$