Оптимизация плана перевозок: транспортная

задача

Тема 5

План лекции

- Постановка задачи
- □ II Метод потенциалов решения Т3
- □ III Пример решения

Транспортная задача линейного программирования

Общая постановка транспортной задачи: состоит в определении оптимального плана перевозок однородного груза из m пунктов отправления A_1, \dots, A_m в n пунктов потребления B_1, B_2, \dots, B_n .

Критерий оптимальности - минимальная стоимость перевозок всего груза.

Мощности поставщиков и запросы потребителей, а также затраты на перевозку единицы груза для каждой пары «поставщик-потребитель» будем сводить в таблицу поставок.

Табличная форма записи исходных данных транспортной задачи

Пункт отправления	Γ	Іункт на	Запасы груза а _і		
	1	2	J	n	
1	c ₁₁	c ₁₂	c_{1j}	c _{1n}	a_1
	X ₁₁	X ₁₂	X _{1j}	X _{1n}	
2	c_{21}	c_{22}	c_{2j}	c_{2n}	a_2
	X_{21}	X ₂₂	X _{2j}	X _{2n}	
i	c_{i1}	c_{i2}	c_{ij}	c _{in}	a _i
•••	X _{i1}	X _{i2}	X _{ij}	Xin	
m	c_{m1}	c_{m2}	$c_{ m mj}$	c_{mn}	a_{m}
	X_{m1}	X _{m2}	X _{mj}	X _{mn}	
Потребность в грузах, b _j	\mathfrak{b}_1	b_2	b_{j}	b_n	$\sum \mathbf{a_i} = \sum \mathbf{b_j}$

где

аі – запас груза у і-го поставщика, і=1..m;

 b_j – потребность в грузе у j-го потребителя, j=1..n;

сіј – затраты на перевозку 1 ед. груза от і-го поставщика к ј-му потребителю, i=1..m j=1..n

хіј – количество груза, перевозимого от i-го поставщика к j-му потребителю, i=1..m j=1..n (искомые переменные)

Математическая модель транспортной задачи закрытого типа

Целевая функция:

$$f(X) = \sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{n} C_{ij} X_{ij} \rightarrow \min$$

Ограничения по строкам:

количество перевозимых грузов из і-го пункта отправления в ј-е пункты назначения равно запасу і-го пункта отправления.

$$\sum_{i=1}^{n} x_{ij} = a_i, (i = 1...m).$$

Ограничения по столбцам:

количество перевозимых грузов из і-х пунктов отправления в ј-й пункт назначения должно равняться потребности в ј-м пункте назначения.

$$\sum_{i=1}^{m} x_{ij} = b_{j} (j = 1...n).$$

Условие неотрицательности переменных:

$$x_{ii} \ge 0$$
.

Балансовое условие: Количество всех распределяемых грузов и количество всех потребностей в грузах должны быть равны:

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

Закрытая и открытая ТЗ

Если $\sum_{i=1}^m a_i = \sum_{j=1}^n b_j$, то модель задачи закрытая; в противном случае открытая.

Если $\sum_{i=1}^m a_i < \sum_{j=1}^n b_j$, то для решения **открытую модель задачи** приводят к закрытому виду путем введения фиктивного пункта отправления с запасом, равным:

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

Стоимости перевозок грузов по фиктивному пункту полагают равными 0.

$$C_{m+1,j} = 0, (j=1,2,...n).$$

Если $\sum_{i=1}^m a_i > \sum_{j=1}^n b_j$, то для решения модель задачи приводят к закрытому виду путем введения фиктивного пункта назначения с потребностью, равной:

$$C_{i,n+1} = 0$$
, (i=1,2,...m).

Идея решения ТЗ

- Теорема: ТЗ всегда имеет оптимальное решение т.т.
 т. когда она закрытого типа
- Построение начального опорного любым известным методом
- □ II Улучшение начального плана методом потенциалов

Метод потенциалов решения транспортной задачи

Величина v_j , $j=\overline{1,n}$ — потенциал j-го потребителя, который при данном опорном плане характеризует затраты на размещение одной единицы поставляемой продукции указанному потребителю.

Величина u_i , $i = \overline{1,m}$ — потенциал i-го поставщика, который при данном опорном плане характеризует затраты на поставку одной единицы продукции от указанного поставщика.

Критерий оптимальности в методе потенциалов

ТЕОРЕМА. Если для некоторого опорного плана транспортной задачи будет выполняться $(v_j + u_i) - c_{ij} = 0$ для клеток с $x_{ij} \ge 0$ и $(v_j + u_i) - c_{ij} \le 0$ для клеток с $x_{ij} = 0$, то этот план является оптимальным.

Поиск начального опорного плана. Метод северо-западного угла

В верхнюю левую клетку (северо-западный угол) таблицы поставок записываем наименьшее из чисел b_1 и a_1 , пересчитываем запасы и потребности и столбец, с исчерпанным запасом, или строку с удовлетворенной потребностью исключаем из дальнейшего расчета.

В оставшейся части таблицы снова находим северо-западный угол, заполняем эту клетку, вычеркиваем строку или столбец и опять обращаемся к северо-западному углу и так далее.

Важнейшим условием построения опорного плана является назначение в выбранной клетке наибольшего возможного плана перевозки.

Поиск начального опорного плана. Метод минимальных цен

В клетку с минимальным тарифом таблицы поставок записываем наименьшее из чисел b_j и a_i , пересчитываем запасы и потребности и столбец, с исчерпанным запасом, или строку с удовлетворенной потребностью исключаем из дальнейшего расчета.

В оставшейся части таблицы снова находим клетку с наименьшим тарифом, заполняем эту клетку, вычеркиваем строку или столбец и опять обращаемся к северо-западному углу и так далее.

Если есть несколько клеток с равным тарифом, построение плана можно начинать с любой из них.

Алгоритм решения транспортной задачи методом потенциалов

- 1. Находим первоначальный "невырожденный" опорный план одним из известных методов.
- 2. Вычисляем потенциалы $\mathbf{u_i}$ и $\mathbf{v_j}$ решая систему для всех заполненных клеток: $\mathbf{u_i} + \mathbf{v_j} = \mathbf{c_{ij}}$ $\forall \mathbf{x_{ij}} > 0$
- 3. Проверяем критерий оптимальности. Рассчитываем значения оценок для свободных клеток:

$$d_{ij} = u_i + v_j - c_{ij} \quad \forall x_{ij} = 0.$$

Если все оценки неположительные $d_{ij} \le 0$ текущий опорный план оптимален, конец алгоритма. Иначе переходим к следующему шагу.

4. Построение цикла пересчета.

- а) в качестве клетки пересчета выбираем свободную клетку с максимальной положительной оценкой;
- б) строим цикл пересчета замкнутая ломанная линия, вершины которой лежат в заполненных клетках, начало и конец в клетке пересчета, звенья вдоль строк и столбцов таблицы;
- в) отмечаем клетку пересчета знаком (+) и строим цикл пересчета, последовательно присваивая клеткам цикла знаки (-) и (+), начиная с клетки пересчета;
- г) в клетках, помеченных знаком (–), находим наименьшую поставку и отнимаем ее от клеток (–), а к клеткам (+) прибавляем. При этом клетка, содержащая наименьшую поставку, освобождается;
 - 5. Возвращаемся к п. 2.

Пример решения транспортной задачи

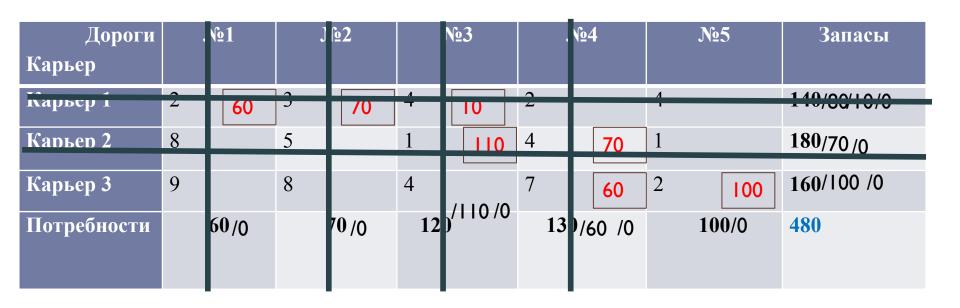
Три песчано-гравийных карьера добывают в сутки 140, 180 и 160 условных единиц гравия. Для строительства пяти дорог необходимо гравия в количестве 60, 70, 120, 130 и 100 условных единиц соответственно, стоимость перевозок (тарифов) из одного карьера на один объект (строящуюся дорогу) приведена в таблице І в условных денежных единицах (например, чтобы перевезти І условную единицу гравия с карьера І на дорогу № І надо затратить две условные денежные единицы).

Дороги	№ 1	№2	№3	№4	№5	Запасы
Карьер						
Карьер 1	2	3	4	2	4	140
Карьер 2	8	5	1	4	1	180
Карьер 3	9	8	4	7	2	160
Потребности	60	70	120	130	100	100/100
						480/480

Сумма запасов поставщиков совпадает с суммарным спросом потребителей. I40+I80+I60=60+70+I20+I30+I00=480, таким образом, имеем задачу закрытого типа.



Начальный план по методу северозападного угла



Найдем затраты на перевозки при составленном плане: F=2 ·60+8 ·0+9 ·0+3 ·70+5 ·0+8 ·0+4 ·10+1 ·110+4 ·0+2 ·0+4 ·70+7 ·60+4 ·0+1 ·0+2 ·100=1380 у.д.е.

Начальный план по методу минимальных цен

Дороги Карьер		№1	№ 2	J <u>6</u> 3	J	№ 4	J	<u>≥</u> 5	Запасы
Карьер 1	2	60	3	4	2	80	4		140/00/0
Карьер 2	8		5	1 120	4		1	60	180/60/0
Карьер 3	9		8 70	4	7	50	2	40	160 /120 /70 /0
Потребности		60/0	70 /0	120/0	130	0/50/0	10	0/40 /0	480

Найдем затраты на перевозки при составленном плане: *F*=2 ·60+2 ·80+1 ·120+1 ·60+8 ·70+7 ·50+2 ·40=1450 у. д. е.

Метод потенциалов: расчет потенциалов

- □ Выберем план, полученный по методу северо-западного угла
- В опорном плане должно быть (n+m-1) положительная координата

	B1	B2	В3	B4	B5
A1	2 /60	3 /70	4 /10	2	4
A2	8	5	1 /110	4 /70	1
A3	9	8	4	7 /60	2 /100

Составим систему для нахождения потенциалов, используя

заполненные клетки

$$\begin{cases} u_1 + v_1 = c_{11} \\ u_1 + v_2 = c_{12} \\ u_1 + v_3 = c_{13} \\ u_2 + v_3 = c_{21} \\ u_2 + v_4 = c_{24} \\ u_3 + v_4 = c_{34} \\ u_3 + v_5 = c_{35} \end{cases}$$

$$\begin{cases} u_1 + v_1 = 2 \\ u_1 + v_2 = 3 \\ u_1 + v_3 = 4 \end{cases} \implies \begin{cases} u_2 + v_3 = 1 \\ u_2 + v_4 = 4 \\ u_3 + v_4 = 7 \\ u_3 + v_5 = 2 \end{cases}$$

$$\begin{cases} u_1 = 0 \\ v_1 = 2 \\ v_2 = 3 \\ v_3 = 4 \end{cases}$$
$$\begin{cases} u_2 = -3 \\ v_4 = 7 \\ u_3 = 0 \\ v_5 = 2 \end{cases}$$

Метод потенциалов: оценка полученного плана

□ Рассчитаем оценки для всех свободных клеток

	B1	B2	В3	B4	B5	Потенциалы
						поставщиков
A1	2 /60	3 /70	4 /10	2	4	$u_1 = 0$
A2	8	5	1 /110	4 / / 0	1	$u_2 = -3$
A3	9	8	4	7 /60	2 /100	$u_3 = 0$
Потенциалы	$v_1 = 2$	$v_2 = 3$	$v_3 = 3$	$v_4 = 7$	$v_5 = 2$	
потребителей						

$$\begin{cases} d_{14} = u_1 + v_1 - c_{14} = 0 + 7 - 2 = 5 \\ d_{15} = u_1 + v_5 - c_{15} = 0 + 2 - 4 = -2 \\ d_{21} = u_2 + v_1 - c_{21} = -3 + 2 - 8 = -9 \\ d_{22} = u_2 + v_2 - c_{22} = -3 + 3 - 5 = -5 \\ d_{25} = u_2 + v_5 - c_{25} = -3 + 2 - 1 = -2 \\ d_{31} = u_3 + v_1 - c_{31} = 0 + 2 - 9 = -7 \\ d_{32} = u_3 + v_2 - c_{32} = 0 + 3 - 8 = -5 \\ d_{33} = u_1 + v_5 - c_{15} = 0 + 3 - 7 = -4 \end{cases}$$

=> (1,4) – клетка пересчета

Метод потенциалов: цикл пересчета

□ Построим цикл пересчета

	B1	B2	В3	B4	B5	Потенциалы
						поставщиков
A1	2 /60	3 /70	_ 4 /10	2 +	4	$u_1 = 0$
A2	8	5	_ 1 /1 0	4 / <mark>7</mark> 0	1	$u_2 = -3$
A3	9	8	4	7 /60	2/100	$u_3 = 0$
Потенциалы	$v_1 = 2$	$v_2 = 3$	v3=3	$v_4 = 7$	$v_5 = 2$	
потребителе						
й						

Определим наименьшею поставку, стоящую в отрицательных клетках, это величину будем перераспределять

Новый опорный план

- После перераспределения в цикле пересчета получили новый опорный план
- □ ! Поставки вне цикла пересчета не меняются

	B1	B2	В3	B4	B5	Потенциалы поставщиков
A1	2 /60	3 /70	4	2 /10	4	$u_1 = 0$
A2	8	5	1 /120	4 /60	1	$u_2 =$
A3	9	8	4	7 /60	2 /100	u3 =
Потенциалы	$\mathbf{v}_1 =$	$v_2 =$	v3=	$_{ m V4}=$	V5=	
потребителе						
й						

Найдем затраты на перевозки при составленном плане: F=2 ·60+3 ·70+1 ·120+2 ·10+4 ·60+7 ·60+2 ·100=1330 у.д.е.

Задание на практику: рассчитать потенциалы и оценки для полученного плана