

# Транспортная задача

Дисциплина «Методы  
оптимальных решений»

## ***Транспортная задача***

- Имеется  $n$  пунктов отправления (ПО), в которых сосредоточены запасы каких-то однородных грузов в количестве  $a_i$  единиц ( $i=1,2,\dots,n$ ).
- Имеется  $m$  пунктов назначения (ПН), подавших заявки соответственно на  $b_j$  единиц груза ( $j=1,2,\dots,m$ ).
- Сумма всех заявок равна сумме всех запасов:

$$\sum_{i=1}^n a_i = \sum_{j=1}^m b_j \quad (1)$$

- Известна стоимость перевозок  $c_{ij}$  из  $i$ -го ПО в  $j$ -ый ПН за единицу груза.
- Считается, что стоимость перевозки нескольких единиц груза пропорциональна их числу.
- Требуется составить такой план перевозок (откуда, куда и сколько), чтобы все заявки были выполнены, а общая стоимость всех перевозок была минимальной.

# Транспортная задача

Построим модель задачи:

- Введем переменные  $x_{ij}$  - количество груза, перевозимого из  $i$ -го ПО в  $j$ -ый ПН. Всего план будет состоять из  $n \times m$  элементов.
- Суммарное количество груза, перевозимого из  $i$ -го ПО во все ПН равно:

$$\sum_{j=1}^m x_{ij} = a_i, i = \overline{1, n} \quad (2)$$

- Суммарное количество груза, доставляемого в  $j$ -ый ПН из всех ПО равно:

$$\sum_{i=1}^n x_{ij} = b_j, j = \overline{1, m} \quad (3)$$

- Суммарная стоимость всех перевозок равна:

$$z = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m x_{ij} \cdot c_{ij} \rightarrow \min \quad (4)$$

• причем

$$x_{ij} \geq 0, i = \overline{1, n}, j = \overline{1, m} \quad (5)$$

# Виды транспортных задач

1) замкнутые (сбалансированные) – выполняется условие (1);

2) открытые (несбалансированные) – вместо условия (1) может быть:

а)  $\sum_{i=1}^n a_i < \sum_{j=1}^m b_j$  т.е. спрос превышает предложение (дефицит товара), тогда задача приводится к замкнутому виду с помощью введения фиктивного ПО с номером  $n+1$ , для которого запасы равны дефициту товара

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

а стоимость перевозок  $c_{n+1j}$  равна штрафу за единицу недопоставленного в  $j$ -ый ПН товара:

$$z = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m x_{ij} \cdot c_{ij} + \sum_{j=1}^m c_{n+1j} y_j \rightarrow \min \quad \sum_{j=1}^m x_{ij} = a_i \quad \sum_{j=1}^m y_j = a_{n+1} \quad y_j \geq 0$$

где  $y_j$  объемы недопоставленного товара.  $\sum_{i=1}^n x_{ij} + y_j = b_j \quad x_{ij} \geq 0$

## Виды транспортных задач

б)  $\sum_{i=1}^n a_i > \sum_{j=1}^m b_j$ , т.е. предложение превышает спрос (избыток товара), тогда задача приводится к замкнутому виду с помощью введения фиктивного ПН с номером  $m+1$ , для которого запросы равны избытку товара  $b_{m+1} = \sum_{i=1}^n a_i - \sum_{j=1}^m b_j$  а стоимость перевозок  $c_{im+1}$  равна штрафу за единицу нереализованного в  $i$ -ом ПО товара:

$$z = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m x_{ij} \cdot c_{ij} + \sum_{i=1}^n c_{im+1} y_i \rightarrow \min \quad \sum_{j=1}^m x_{ij} + y_i = a_i \quad \sum_{i=1}^n y_i = b_{m+1}$$
$$\sum_{i=1}^n x_{ij} = b_j \quad x_{ij} \geq 0 \quad y_i \geq 0$$

где  $y_i$  объемы нереализованного товара.

# Транспортная таблица

Построим для замкнутой транспортной задачи транспортную таблицу:

ПО	ПН	$b_1$	$b_2$	...	$b_n$
	$a_1$	$c_{11}$	$c_{12}$	...	$c_{1n}$
	$a_2$	$c_{21}$	$c_{22}$	...	$c_{2n}$
	...	...	...	...	...
	$a_m$	$c_{m1}$	$c_{m2}$	...	$c_{mn}$

Опорное решение (опорный план) транспортной задачи можно находить разными способами:

- 1. *Методом северо-западного угла.*
- 2. *Методом минимальной стоимости.*
- 3. *Методом Фогеля.*

# Метод северо-западного угла

Заполнение таблицы всегда начинается с верхней левой ячейки.

**Например**, задача имеет транспортную таблицу

	ПН	200	180	100	120
ПО					
200		10	2	4	1
250		3	5	9	6
150		8	7	3	4

Заполнение таблицы начинаем с пустой верхней левой ячейки, соответствующей тарифу на перевозки  $c_{11}=10$ . Так как первому ПН требуется 200 единиц груза, а первый ПО имеет ровно 200 единиц, то все эти 200 единиц отправляем в первый ПН, при этом в первом ПО ничего не останется и не может быть отправлено в другие пункты назначения; с остальных ПО в первый ПН тоже грузы отправляться не будут.

## Метод северо-западного угла

Далее заполнение таблицы начинаем с ячейки, соответствующей  $c_{22}=5$ . Второму ПН требуется 180 единиц, которыми располагает второй ПО. Поэтому со второго ПО во второй ПН отправляем 180 единиц, тогда во втором ПО остается  $250-180=70$  единиц. Из других ПО во второй ПН перевозить грузы не будут.

Далее заполнение таблицы начинаем с ячейки, соответствующей  $c_{23}=9$ . Все оставшиеся 70 единиц груза на втором ПО могут полностью быть отправлены в третий ПН, которому требуется 100 единиц. Отправим эти 70 единиц, после этого во втором ПО ничего не останется, но третьему ПН еще не хватает 30 единиц.

Далее заполнение таблицы начинаем с ячейки, соответствующей  $c_{33}=3$ . Из третьего ПО в третий ПН отправляем недостающие 30 единиц, все остальные  $150-30=120$  единиц отправляем в четвертый ПН.

Получили опорное решение, которое можно записать в виде матрицы

$$X = \begin{pmatrix} 200 & - & - & - \\ - & 180 & 70 & - \\ - & - & 30 & 120 \end{pmatrix}$$

Суммарные затраты на перевозки будут равны:

$$Z = 200 \cdot 10 + 180 \cdot 5 + 70 \cdot 9 + 30 \cdot 3 + 120 \cdot 4 = 4100.$$

# Метод минимальной стоимости

Заполнение таблицы всегда начинается с ячейки, имеющей наименьшую стоимость.

**Например,** применим этот метод для приведенной выше транспортной таблицы

ПН	200	180	100	120
ПО				
200	10	2	4	1
250	3	5	9	6
150	8	7	3	4

Заполнение начинаем с ячейки, соответствующей  $c_{14}=1$ .

Далее заполняем ячейку, соответствующую  $c_{12}=2$ , затем  $c_{21}=3$ .

Далее  $c_{33}=3$ ,  $c_{22}=5$  и  $c_{32}=7$ .

# **Метод минимальной стоимости**

Получили опорное решение, которое можно записать в виде матрицы

$$X = \begin{pmatrix} - & 80 & - & 120 \\ 200 & 50 & - & - \\ - & 50 & 100 & - \end{pmatrix}$$

Суммарные затраты на перевозки будут равны:

$$Z = 80 \cdot 2 + 120 \cdot 1 + 200 \cdot 3 + 50 \cdot 5 + 50 \cdot 7 + 100 \cdot 3 = 1780.$$

**3. Метод Фогеля.** Заполнение таблицы всегда начинается с ячейки, которая находится следующим образом: в каждой строке и каждом столбце определяют разность между наименьшей стоимостью и ближайшим к нему значением; в строке или столбце, которым соответствует наибольшая разность, выбирают клетку с наименьшей стоимостью.

Для нашего примера этот метод даст опорное решение совпадающее с решением, полученным методом наименьшей стоимости.

## ***Метод потенциалов***

- Если при решении транспортной задачи число заполненных клеток транспортной таблицы равно  $m+n-1$ , где  $m$  – число пунктов отправления (ПО),  $n$  – число пунктов назначения (ПН), то план перевозок называется *невырожденным*.
- Если это число меньше  $m+n-1$ , то план перевозок называется *вырожденным*.

### **Алгоритм метода потенциалов:**

1. Найти опорный план решения задачи.
2. Проверить полученный план на *не вырожденность*, если план оказался вырожденным, то недостающее количество клеток формально заполняется нулями так, чтобы не образовался замкнутый цикл из заполненных клеток.
3. Проверить опорный план на оптимальность.
4. «Улучшение плана» - если полученный план был неоптимальным.

## ***Метод потенциалов: критерий оптимальности***

- а) Запишем матрицу стоимости  $C$  и подчеркнем в ней те стоимости, которые соответствуют занятым клеткам в опорном решении,
- б) Составим систему уравнений для подчеркнутых элементов матрицы  $C$ :  $u_i + v_j = c_{ij}$ , где  $i$  – номер строки;  $j$  – номер столбца;  $c_{ij}$  – это стоимость перевозок, выделенных в матрице  $C$ ;  $u_i$ ,  $v_j$  – потенциалы; эта система имеет  $m+n-1$  уравнение и  $m+n$  – неизвестных потенциалов. Пусть, например,  $u_1 = 0$ , тогда все остальные потенциалы находятся из этой системы;
- в) Построим оценочную матрицу  $\Delta$ , элементы которой равны:  $\Delta_{ij} = u_i + v_j - c_{ij}$ , где  $c_{ij}$  – все элементы матрицы  $C$ .
- г) Если все  $\Delta_{ij} \leq 0$ , то этот план оптимальный, иначе план не оптимальный.

## **Метод потенциалов: улучшение плана**

а) построим матрицу  $X$ , соответствующую нашему опорному решению и отметим в ней элемент соответствующий максимальному положительному числу  $\Delta_{ij}$ ;

б) построим по этому элементу цикл, так чтобы одна вершина цикла находилась в свободной клетке, а все остальные в занятых клетках, например:

$$\begin{array}{cc} +a & -b- \\ | & | \\ -c & 0+ \end{array}$$

расставим чередующиеся знаки, выберем число  $\lambda = \min\{b, c\}$  среди чисел, помеченных минусом;

в) число  $\lambda$  прибавим к элементам цикла матрицы  $X$ , отмеченным плюсом, и вычтем из элементов, помеченных минусом, остальные элементы матрицы не изменяются.

В результате получим новое опорное решение  $X_1$ .

Проверим его на оптимальность.

# Метод потенциалов: пример 1

Проверим на оптимальность опорное решение транспортной задачи

ПН	200	180	100	120
ПО				
200	10	2	4	1
-		80	-	120
250	3	5	9	6
200		50	-	-
150	8	7	3	4
-		50	100	-

которое можно записать в виде матрицы

$$X = \begin{pmatrix} - & 80 & - & 120 \\ 200 & 50 & - & - \\ - & 50 & 100 & - \end{pmatrix}$$

Суммарные затраты на перевозки будут равны:  $z=1780$ .

Выпишем платежную матрицу

$$C = \begin{pmatrix} 10 & 2 & 4 & 1 \\ 3 & 5 & 9 & 6 \\ 8 & 7 & 3 & 4 \end{pmatrix}$$

# Метод потенциалов: пример 1

Запишем систему уравнений для определения потенциалов и решим ее:

$$\begin{cases} u_1 + v_2 = 2 & \text{пусть } u_1 = 0 \Rightarrow v_2 = 2 \\ u_1 + v_4 = 1 & v_4 = 1 \\ u_2 + v_1 = 3 & v_1 = 0 \\ u_2 + v_2 = 5 & u_2 = 3 \\ u_3 + v_2 = 7 & u_3 = 5 \\ u_3 + v_3 = 3 & v_3 = -2 \end{cases}$$

Построим оценочную матрицу

$$\Delta = \begin{pmatrix} 0+0-10 & 0+2-2 & 0-2-4 & 0+1-1 \\ 3+0-3 & 3+2-5 & 3-2-9 & 3+1-6 \\ 5+0-8 & 5+2-7 & 5-2-3 & 5+1-4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -10 & 0 & -6 & 0 \\ 0 & 0 & -8 & -2 \\ -3 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

## **Метод потенциалов: пример 1**

Матрица  $\Delta$  содержит положительный элемент  $\Delta_{34}=2$ , следовательно, решение  $X$  не является оптимальным и может быть улучшено.

Выделим в матрице  $X$  элемент, соответствующий элементу  $\Delta_{34}=2$ ,

$$X = \begin{pmatrix} - & 80 & - & 120 \\ 200 & 50 & - & - \\ - & 50 & 100 & x \end{pmatrix}$$

И построим по нему цикл пересчета

Найдем  $\lambda = \min\{50; 120\} = 50$ .

Построим новое опорное решение

$$X_1 = \begin{pmatrix} - & 80 + 50 & - & 120 - 50 \\ 200 & 50 & - & - \\ - & 50 - 50 & 100 & 0 + 50 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} - & 130 & - & 70 \\ 200 & 50 & - & - \\ - & - & 100 & 50 \end{pmatrix}$$

$$\begin{array}{cccc} +80 & - & 120 & - \\ | & & | & \\ -50 & - & 0 & + \end{array}$$

# Метод потенциалов: пример 1

Проверим его на оптимальность, используя метод потенциалов. Решим систему уравнений

$$\begin{cases} u_1 + v_2 = 2 & \text{пусть } u_1 = 0 \Rightarrow v_2 = \\ u_1 + v_4 = 1 & v_4 = \\ u_2 + v_1 = 3 & v_1 = \\ u_2 + v_2 = 5 & u_2 = \\ u_3 + v_3 = 3 & v_3 = \\ u_3 + v_4 = 4 & u_3 = \end{cases}$$

Построим оценочную матрицу

$$\Delta = \begin{pmatrix} 0+0-10 & 0+2-2 & 0+0-4 & 0+1-1 \\ 3+0-3 & 3+2-5 & 3+0-9 & 3+1-6 \\ 3+0-8 & 3+2-7 & 3+0-3 & 3+1-4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -10 & 0 & -4 & 0 \\ 0 & 0 & -6 & -2 \\ -5 & -2 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Эта матрица не содержит положительных

элементов и содержит ровно 6 отрицательных,

поэтому решение  $X_1$  является оптимальным и

единственным. Суммарные затраты на перевозки составляют

$z =$

$$X_1 = \begin{pmatrix} - & 130 & - & 70 \\ 200 & 50 & - & - \\ - & - & 100 & 50 \end{pmatrix}$$

## Метод потенциалов: пример 2

Закончим решение транспортной задачи

	50	10	20	20
30	5	6	1	2
			20	10
50	3	1	5	2
	10	10		30
20	8	4	2	5
	20			
20	6	5	2	4
	20			

Запишем решение  $X$  и матрицу стоимости  $C$ :

$$X = \begin{pmatrix} - & - & 20 & 10 \\ 10 & 10 & - & 30 \\ 20 & - & - & - \\ 20 & - & - & - \end{pmatrix}$$

$$C = \begin{pmatrix} 5 & 6 & 1 & 2 \\ 3 & 1 & 5 & 2 \\ 8 & 4 & 2 & 5 \\ 6 & 5 & 2 & 4 \end{pmatrix}$$

## Метод потенциалов: пример 2

Решим систему

$$u_1 + v_3 = 1 \quad \text{пусть } u_1 = 0 \Rightarrow v_3 = 1$$

$$u_1 + v_4 = 2 \quad v_4 = 2$$

$$u_2 + v_1 = 3 \quad v_1 = 3$$

$$u_2 + v_2 = 1 \quad v_2 = 1$$

$$u_2 + v_4 = 2 \quad u_2 = 0$$

$$u_3 + v_1 = 8 \quad u_3 = 5$$

$$u_4 + v_1 = 6 \quad u_4 = 3$$

Построим оценочную матрицу

$$\Delta = \begin{pmatrix} 0+3-5 & 0+1-6 & 0+1-1 & 0+2-2 \\ 0+3-3 & 0+1-1 & 0+1-5 & 0+2-2 \\ 5+3-8 & 5+1-4 & 5+1-2 & 5+2-5 \\ 3+3-6 & 3+1-5 & 3+1-2 & 3+2-4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -2 & -5 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -4 & 0 \\ 0 & 2 & 4 & 2 \\ 0 & -1 & 2 & 1 \end{pmatrix}$$

Она содержит положительные элементы, поэтому решение  $X$  не оптимально.

## Метод потенциалов: пример 2

Отметим в матрице  $X$  элемент соответствующий наибольшему положительному элементу  $\Delta_{33}=4$  и построим цикл

$$X = \begin{pmatrix} - & - & 20 & 10 \\ 10 & 10 & - & 30 \\ 20 & - & x & - \\ 20 & - & - & - \end{pmatrix} \quad \begin{array}{cccc} & & -20 & - & 10+ \\ & & | & & | \\ +10 & - & - & - & 30- \\ & & | & & | \\ -20 & - & 0+ & & \end{array}$$

Найдем  $\lambda = \min\{20, 30, 20\} = 20$  и получим новое решение

$$X_1 = \begin{pmatrix} - & - & 20-20 & 10+20 \\ 10+20 & 10 & - & 30-20 \\ 20-20 & - & 0+20 & - \\ 20 & - & - & - \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} - & - & - & 30 \\ 30 & 10 & - & 10 \\ - & - & 20 & - \\ 20 & - & - & - \end{pmatrix}$$

Это решение является вырожденным.

Проверим его оптимальность.

## Метод потенциалов: пример 2

Решим систему

$$u_1 + v_4 = 2 \quad \text{пусть } u_1 = 0 \Rightarrow v_4 = 2$$

$$u_2 + v_1 = 3 \quad v_1 = 3$$

$$u_2 + v_2 = 1 \quad v_2 = 1$$

$$u_2 + v_4 = 2 \quad u_2 = 0$$

$$u_3 + v_3 = 2$$

$$u_4 + v_1 = 6 \quad u_4 = 3$$

Из данной системы не можем определить  $u_3$  и  $v_3$ , поэтому дополним систему еще одним уравнением, соответствующим нулевому элементу матрицы  $X_1$  с номером (4,3):

$$u_1 + v_4 = 2 \quad \text{пусть } u_1 = 0 \Rightarrow v_4 = 2$$

$$u_2 + v_1 = 3 \quad v_1 = 3$$

$$u_2 + v_2 = 1 \quad v_2 = 1$$

$$u_2 + v_4 = 2 \quad u_2 = 0$$

$$u_3 + v_3 = 2 \quad u_3 = 3$$

$$u_4 + v_1 = 6 \quad u_4 = 3$$

$$u_4 + v_3 = 2 \quad v_3 = -1$$

## Метод потенциалов: пример 2

Построим оценочную матрицу

$$\Delta = \begin{pmatrix} 0+3-5 & 0+1-6 & 0-1-1 & 0+2-2 \\ 0+3-3 & 0+1-1 & 0-1-5 & 0+2-2 \\ 3+3-8 & 3+1-4 & 3-1-2 & 3+2-5 \\ 3+3-6 & 3+1-5 & 3-1-2 & 3+2-4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -2 & -5 & -2 & 0 \\ 0 & 0 & -6 & 0 \\ -2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Она содержит положительный элемент  $\Delta_{44}=1$ . Отметим в матрице  $X_1$  элемент, соответствующий ему и построим цикл пересчета.

$$X_1 = \begin{pmatrix} - & - & - & 30 \\ 30 & 10 & - & 10 \\ - & - & 20 & - \\ 20 & - & - & x \end{pmatrix} \quad \begin{array}{cccc} & +30 & - & 10- \\ & | & & | \\ & -20 & - & 0+ \end{array}$$

Найдем  $\lambda = \min\{20, 10\} = 10$  и получим новое решение

$$X_2 = \begin{pmatrix} - & - & - & 30 \\ 30+10 & 10 & - & 10-10 \\ - & - & 20 & - \\ 20-10 & - & - & 0+10 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} - & - & - & 30 \\ 40 & 10 & - & - \\ - & - & 20 & - \\ 10 & - & - & 10 \end{pmatrix}$$

## Метод потенциалов: пример 2

Это решение является вырожденным. Проверим его оптимальность. Решим систему

$$u_1 + v_4 = 2 \quad \text{пусть } u_1 = 0 \Rightarrow v_4 = 2$$

$$u_2 + v_1 = 3 \quad u_2 = -1$$

$$u_2 + v_2 = 1 \quad v_2 = 2$$

$$u_3 + v_3 = 2$$

$$u_4 + v_1 = 6 \quad v_1 = 4$$

$u_4 + v_4 = 4$ ,  $u_4 = 2$   
Из данной системы не можем определить  $u_3$  и  $v_3$ , поэтому дополним систему еще одним уравнением, соответствующим нулевому элементу матрицы  $X_1$  с номером (4,3):

$$u_1 + v_4 = 2 \quad \text{пусть } u_1 = 0 \Rightarrow v_4 = 2$$

$$u_2 + v_1 = 3 \quad u_2 = -1$$

$$u_2 + v_2 = 1 \quad v_2 = 2$$

$$u_3 + v_3 = 2 \quad u_3 = 2$$

$$u_4 + v_1 = 6 \quad v_1 = 4$$

$$u_4 + v_4 = 4 \quad u_4 = 2$$

$$u_4 + v_3 = 2 \quad v_3 = 0$$

## Метод потенциалов: пример 2

Оценочная матрица примет вид

$$\Delta = \begin{pmatrix} 0+4-5 & 0+2-6 & 0+0-1 & 0+2-2 \\ -1+4-3 & -1+2-1 & -1+0-5 & -1+2-2 \\ 2+4-8 & 2+2-4 & 2+0-2 & 2+2-5 \\ 2+4-6 & 2+2-5 & 2+0-2 & 2+2-4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 & -4 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & -6 & -1 \\ -2 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & -1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Так как в этой матрице нет положительных элементов, то решение  $X_2$  оптимально и ему соответствует значение

$Z =$

$$X_2 = \begin{pmatrix} - & - & - & 30 \\ 40 & 10 & - & - \\ - & - & 20 & - \\ 10 & - & - & 10 \end{pmatrix}$$

$$C = \begin{pmatrix} 5 & 6 & 1 & 2 \\ 3 & 1 & 5 & 2 \\ 8 & 4 & 2 & 5 \\ 6 & 5 & 2 & 4 \end{pmatrix}$$

# Тестовые вопросы

1. Среди следующих транспортных задач **закрытыми** являются

1)

	22	35	41	20
31	10	7	6	8
49	5	6	5	4
38	8	7	6	7

2)

	22	34	41	20
31	10	7	6	8
48	5	6	5	4
39	8	7	6	7

3)

	25	33	41	20
31	10	7	6	8
50	5	6	5	4
38	8	7	6	7

# Тестовые вопросы

2. Транспортная задача будет закрытой, если ...

	50	$60+b$	200
$100+a$	7	2	4
200	3	5	6

1)  $a=45, b=40$

2)  $a=45, b=35$

3)  $a=45, b=25$

4)  $a=45, b=30$

3. Транспортная задача будет закрытой, если ...

	50	$60+b$	200
$100+a$	7	2	4
200	3	5	6

1)  $a=50, b=40$

2)  $a=50, b=50$

3)  $a=50, b=20$

4)  $a=50, b=30$

# Тестовые вопросы

4. Суммарные затраты на перевозку для опорного плана, содержащегося в транспортной таблице равны \_\_\_\_\_

	22	35	41	20
31	10	7	6	8
	22	9	-	-
49	5	6	5	4
	-	26	23	-
38	8	7	6	7
	-	-	18	20

5. Суммарные затраты на перевозку для опорного плана, содержащегося в транспортной таблице равны \_\_\_\_\_

	22	34	40	21
31	10	7	6	8
	-	-	10	21
48	5	6	5	4
	22	26	-	-
38	8	7	6	7
	-	8	30	-

# Тестовые вопросы

6. Найти опорный план транспортной задачи, составленный методом северо-западного угла.

	22	35	41	20
31	10	7	6	8
49	5	6	5	4
38	8	7	6	7

# Тестовые вопросы

7. Найти опорный план транспортной задачи, составленный методом наименьшей стоимости

	22	35	41	20
31	10	7	6	8
49	5	6	5	4
38	8	7	6	7

# Домашнее задание

Решить транспортные задачи:

1.

	60	60	50
50	2	3	2
70	2	4	5
60	6	5	7

2.

	50	50	40	60
30	5	4	6	3
70	4	5	5	8
70	7	3	4	7