

Математическая модель транспортной задачи:

$$F = \sum \sum c_{ij} x_{ij}, \quad (1)$$

при условиях:

$$\sum x_{ij} = a_i, \quad i = 1, 2, \dots, m, \quad (2)$$

$$\sum x_{ij} = b_j, \quad j = 1, 2, \dots, n, \quad (3)$$

Стоимость доставки единицы груза из каждого пункта отправления в соответствующие пункты назначения задана матрицей тарифов

	1	2	3	4	Запасы
1	8	8	3	1	15
2	4	2	5	2	10
3	5	2	4	6	12
Потребности	5	9	16	7	

Проверим необходимое и достаточное условие разрешимости задачи.

$$\sum a = 15 + 10 + 12 = 37$$

$$\sum b = 5 + 9 + 16 + 7 = 37$$

Занесем исходные данные в распределительную таблицу.

	1	2	3	4	Запасы
1	8	8	3	1	15
2	4	2	5	2	10
3	5	2	4	6	12
Потребности	5	9	16	7	

### Этап I. Поиск первого опорного плана.

1. Используя *метод наименьшей стоимости*, построим первый опорный план транспортной задачи.

	1	2	3	4	Запасы
1	8	8	3[8]	1[7]	15
2	4[1]	2[9]	5	2	10
3	5[4]	2	4[8]	6	12
Потребности	5	9	16	7	

В результате получен первый опорный план, который является допустимым, так как все грузы из баз вывезены, потребность магазинов удовлетворена, а план соответствует системе ограничений транспортной задачи.

2. Подсчитаем число занятых клеток таблицы, их 6, а должно быть  $m + n - 1 = 6$ .

Следовательно, опорный план является *невыврожденным*.

Значение целевой функции для этого опорного плана равно:

$$F(x) = 3 \cdot 8 + 1 \cdot 7 + 4 \cdot 1 + 2 \cdot 9 + 5 \cdot 4 + 4 \cdot 8 = 105$$

### Этап II. Улучшение опорного плана.

Проверим оптимальность опорного плана. Найдем *предварительные потенциалы*  $u_i$ ,  $v_i$  по занятым клеткам таблицы, в которых  $u_i + v_i = c_{ij}$ , полагая, что  $u_1 = 0$ .

	$v_1=4$	$v_2=2$	$v_3=3$	$v_4=1$
$u_1=0$	8	8	3[8]	1[7]

$u_2=0$	4[1]	2[9]	5	2
$u_3=1$	5[4]	2	4[8]	6

Опорный план не является оптимальным, так как существуют оценки свободных клеток, для которых  $u_i + v_i > c_{ij}$

Выбираем максимальную оценку свободной клетки (3;2): 2

Для этого в перспективную клетку (3;2) поставим знак «+», а в остальных вершинах многоугольника чередующиеся знаки «-», «+», «-».

	1	2	3	4	Запасы
1	8	8	3[8]	1[7]	15
2	4[1][+]	2[9][-]	5	2	10
3	5[4][-]	2[+]	4[8]	6	12
Потребности	5	9	16	7	

Цикл приведен в таблице (3,2; 3,1; 2,1; 2,2; ).

Из грузов  $x_{ij}$  стоящих в минусовых клетках, выбираем наименьшее, т.е.  $y = \min(3, 1) = 1$ .

Прибавляем 1 к объемам грузов, стоящих в плюсовых клетках и вычитаем 1 из  $x_{ij}$ , стоящих в минусовых клетках. В результате получим новый опорный план.

	1	2	3	4	Запасы
1	8	8	3[8]	1[7]	15
2	4[5]	2[5]	5	2	10
3	5	2[4]	4[8]	6	12
Потребности	5	9	16	7	

Проверим оптимальность опорного плана. Найдем *предварительные потенциалы*  $u_i, v_i$  по занятым клеткам таблицы, в которых  $u_i + v_i = c_{ij}$ , полагая, что  $u_1 = 0$ .

	$v_1=3$	$v_2=1$	$v_3=3$	$v_4=1$
$u_1=0$	8	8	3[8]	1[7]
$u_2=1$	4[5]	2[5]	5	2
$u_3=1$	5	2[4]	4[8]	6

Опорный план является оптимальным, так все оценки свободных клеток удовлетворяют условию  $u_i + v_i \leq c_{ij}$ .

Минимальные затраты составят:

$$F(x) = 3 \cdot 8 + 1 \cdot 7 + 4 \cdot 5 + 2 \cdot 5 + 2 \cdot 4 + 4 \cdot 8 = 101$$

Все вычисления и комментарии к полученным результатам доступны в **расширенном режиме**. Также приведено решение двойственной транспортной задачи.