

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	6	2	3	5	12
2	5	2	5	2	16
3	4	7	4	7	11
Потребности	15	7	10	7	

Проверим необходимое и достаточное условие разрешимости задачи.

$$\sum a = 12 + 16 + 11 = 39$$

$$\sum b = 15 + 7 + 10 + 7 = 39$$

Занесем исходные данные в распределительную таблицу.

	1	2	3	4	Запасы
1	6	2	3	5	12
2	5	2	5	2	16
3	4	7	4	7	11
Потребности	15	7	10	7	

### Этап I. Поиск первого опорного плана.

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

	1	2	3	4	Запасы
1	6	2[7]	3[5]	5	12
2	5[4]	2	5[5]	2[7]	16
3	4[11]	7	4	7	11
Потребности	15	7	10	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 *невырожденным*.

Значение целевой функции для этого опорного плана равно:

$$F(x) = 2 \cdot 7 + 3 \cdot 5 + 5 \cdot 4 + 5 \cdot 5 + 2 \cdot 7 + 4 \cdot 11 = 132$$

### 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  $u_1 = 0$ .

	$v_1=3$	$v_2=2$	$v_3=3$	$v_4=0$
$u_1=0$	6	2[7]	3[5]	5

$u_2=2$	5[4]	2	5[5]	2[7]
$u_3=1$	4[11]	7	4	7

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

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

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

	1	2	3	4	Запасы
1	6	2[7][-]	3[5][+]	5	12
2	5[4]	2[+]	5[5][-]	2[7]	16
3	4[11]	7	4	7	11
Потребности	15	7	10	7	

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

Из грузов  $x_{ij}$  стоящих в минусовых клетках, выбираем наименьшее, т.е.  $y = \min(2, 3) = 2$ .

Прибавляем 2 к объемам грузов, стоящих в плюсовых клетках и вычитаем 2 из  $x_{ij}$ , стоящих в минусовых клетках. В результате получим новый опорный план.

	1	2	3	4	Запасы
1	6	2[2]	3[10]	5	12
2	5[4]	2[5]	5	2[7]	16
3	4[11]	7	4	7	11
Потребности	15	7	10	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  $u_1 = 0$ .

	$v_1=5$	$v_2=2$	$v_3=3$	$v_4=2$
$u_1=0$	6	2[2]	3[10]	5
$u_2=0$	5[4]	2[5]	5	2[7]
$u_3=-1$	4[11]	7	4	7

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

Минимальные затраты составят:

$$F(x) = 2 \cdot 2 + 3 \cdot 10 + 5 \cdot 4 + 2 \cdot 5 + 2 \cdot 7 + 4 \cdot 11 = 122$$

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