

Кафедра математики и моделирования

Старший преподаватель Е.Г. Гусев

Курс «Высшая математика»

---

## Лекция 18.

Тема: Транспортная задача.

**Цель:** Рассмотреть условия, при которых задачу  
ЛП решают как транспортную.

Пусть однородный продукт, сосредоточенный в  $m$  отправлениях в количествах  $a_1, a_2, \dots, a_m$  единиц, необходимо доставить в каждый из  $n$  пунктов назначения в количествах  $b_1, b_2, \dots, b_n$  единиц.

Стоимость перевозки единицы продукта из  $i$ -го ( $i = 1, 2, \dots, m$ ) пункта отправления в  $j$ -й ( $j = 1, 2, \dots, n$ ) пункт назначения равна  $c_{ij}$  и известна для всех компаний ( $i; j$ ). Пусть  $x_{ij}$  – количество продукта, перевозимого по маршруту  $(i; j)$ .

Задача - определение таких величин  $x_{ij}$  для всех маршрутов  $(i; j)$ , при которых суммарная стоимость перевозок минимальна.

# Запишем условие задачи в виде матрицы планирования:

Поставщики	Потребители					Запасы
	B1	B2	B3	...	Bn	
A1	c <sub>11</sub> x <sub>11</sub>	c <sub>12</sub> x <sub>12</sub>	c <sub>13</sub> x <sub>13</sub>	...	c <sub>1n</sub> x <sub>1n</sub>	a <sub>1</sub>
...	...	...	...	...	...	...
A <sub>m</sub>	c <sub>m1</sub> x <sub>m1</sub>	c <sub>m2</sub> x <sub>m2</sub>	c <sub>m3</sub> x <sub>m3</sub>	...	c <sub>mn</sub> x <sub>mn</sub>	a <sub>m</sub>
Потребности	b <sub>1</sub>	b <sub>2</sub>	b <sub>3</sub>	...	b <sub>n</sub>	$\sum a_i = \sum b_j$

**Математическая модель задачи: т.к. от  $i$ -го поставщика к  $j$ -му потребителю запланировано к перевозке  $x_{ij}$  ед.груза, то стоимость перевозки составит  $c_{ij}x_{ij}$ .**

**Стоимость всего плана выразится  
двойной суммой:**

$$Z = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij}$$

**Систему ограничений получаем из следующих условий задачи:**

- 1.) Все грузы должны быть вывезены, т.е.  $\sum_{j=1}^n x_{ij} = 0;$**
  - 2.) Все потребности должны быть удовлетворены, т.**
- e.** 
$$\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n x_{ij} = b_j$$

Тогда математическая модель транспортной задачи имеет следующее. найти наименьшее значение линейной функции при ограничениях:

$$z = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij}$$
$$\left\{ \begin{array}{l} \sum_{j=1}^n x_{ij} = a_{ij} \quad i = \overline{1, m} \\ \sum_{i=1}^m x_{ij} \quad j = \overline{1, n} \\ x_{ij} \geq 0 \end{array} \right.$$

**Если в модели суммарные запасы =  
суммарным потребностям  $\sum_{i=1}^m a_i = \sum_{j=1}^n b_j$ , то  
такая модель называется закрытой.**

# **Построение первоначального опорного плана.**

**При решении задач ЛП  
итерационный процесс по описанию  
оптимального плана начинают с  
определения опорного плана.**

**Система ограничений транспортной  
задачи содержит  $m$  неизвестных и  
 $m+n$  уравнений.**

В общем случае система ограничений должна содержать  $m+n-1$  линейно независимых уравнений, значит невырожденный опорный план транспортной задачи содержит  $m+n-1$  положительных линейных компонент или перевозок, т.е. в матрице  $\{x_{ij}\}$  значений компонент положительными являются только  $m+n-1$ , а остальные равны 0.

**Клетки в таблице матрицы  
планирования, в которых находятся  
отличные от 0 перевозки, называются  
занятыми, остальные незанятыми.**

**Занятые клетки соответствуют базисным  
неизвестным и для невырожденного  
опорного плана их должно быть  $m+n-1$ .**

**Опорность** плана заключается в его *ацикличности* (это ситуация, при которой нельзя построить замкнутый многоугольник или цикл, все вершины которого будут лежать в занятых клетках).

**Циклом называется набор клеток, в котором две и только две соседние клетки расположены в одном столбце или в одной строке таблице, причем последняя клетка находится в той же строке или столбце, что и первая.**

**Построение циклов начинают с какой-либо занятой клетки и переходят по столбцу (строке) к другой занятой клетке, в которой делают поворот под прямым углом и движутся по строке (столбцу) к следующей занятой клетке и т.д., пытаясь возвратиться к первоначальной клетке.**

**Клетки, в которых происходит  
поворот под прямым углом,  
определяют вершины цикла.**

Если план транспортной задачи содержит более  $m+n-1$  занятых клеток, он не является опорным, т.к. ему соответствует линейно-зависимая система векторов.

В этом случае в таблице всегда можно поставить замкнутый цикл, с помощью которого всегда уменьшают число занятых клеток до  $m+n-1$ .

Если к занятым клеткам,  
определяющим опорный  
невырожденный план, а значит и  
циклический, присоединить какую-  
либо незанятую клетку, то план  
становится не опорным, появляется  
единственный цикл, все вершины  
которого за исключением одной,  
лежат в занятых клетках.

## **Вопросы:**

- 1)При каких условиях транспортная задача имеет решение?
- 2)Что такое цикл?