

**Лабораторная работа №3**  
***«Симплекс-метод линейного программирования»***

Выполнил: Федюкович С. А.

Факультет: МТУ “Академия ЛИМТУ”

Группа: S3100

Проверила: Авксентьева Е. Ю.

# Теоретические основы лабораторной работы

Симплекс-метод является основным в линейном программировании. Решение задачи начинается с рассмотрения одной из вершин многогранника условий (задаваемого системой условий задачи). Если исследуемая вершина не соответствует максимуму (минимуму), то переходят к соседней, увеличивая значение функции цели при решении задачи на максимум и уменьшая при решении задачи на минимум. Таким образом, переход от одной вершины к другой улучшает значение функции цели. Так как число вершин многогранника ограничено, то за конечное число шагов гарантируется нахождение оптимального значения или установление того факта, что задача неразрешима.

Симплекс-метод основан на теореме, которая называется фундаментальной теоремой симплекс-метода: если среди оптимальных планов задачи линейного программирования в канонической форме есть хотя бы одно решение системы ограничений, то хотя бы одно из них является базисным, а их количество ограничено.

Симплекс-метод вносит определенный порядок как при нахождении базисного решения, так и при переходе к другим базисным решениям. Его идея состоит в следующем: находится любое базисное решение, если оно является допустимым, то оно же проверяется на оптимальности. Если оно не оптимально, то осуществляется переход к другому, обязательно допустимому базисному решению.

Симплекс-метод гарантирует, что при этом новом решении линейная форма, если и не достигнет оптимума, то приблизится к нему. С новым допустимым базисным решением поступают так же, пока не находят решение, которое является оптимальным.

Если первое найденное базисное решение окажется недопустимым, то с помощью симплекс-метода осуществляется переход к другим базисным решениям, которые приближают нас к области допустимых решений, пока на каком-то шаге решения либо базисное решение окажется допустимым и к нему применяют алгоритм симплекс-метода, либо мы убеждаемся в противоречивости системы ограничений.

Таким образом, применение симплекс-метода распадается на два этапа: нахождение допустимого базисного решения системы ограничений или установление факта ее несовместности и нахождение оптимального решения.

# Решение задания

## Задача

Для изготовления  $n$  видов изделий  $I_1, I_2, \dots, I_n$  необходимы ресурсы  $m$  видов: трудовые, материальные, финансовые и др. Известно необходимое количество отдельного  $i$  – го ресурса для изготовления каждого  $j$  – го изделия. Назовем эту величину нормой расхода. Пусть определено количество каждого вида ресурса, которым предприятие располагает в данный момент. Известна прибыль  $\Pi_j$ , получаемая предприятием от изготовления каждого  $j$  – го изделия. Требуется определить, какие изделия и в каком количестве должно изготавливать предприятие, чтобы обеспечить получение максимальной прибыли. Необходимая исходная информация представлена в таблице:

Используемые ресурсы	Изготавливаемые изделия				Наличие ресурсов
	$I_1$	$I_2$	$I_3$	$I_4$	
Трудовые	3	5	2	7	15
Материальные	4	3	3	5	9
Финансовые	5	6	4	8	30
Прибыль $\Pi_j$	40	50	30	20	

## Решение

Составим математическую модель задачи: Через  $x_1, x_2, x_3, x_4$  обозначим соответствующее количество изделий  $I_1, I_2, I_3, I_4$ . Тогда задача будет заключаться в поиске максимума функции:

$$F = 40x_1 + 50x_2 + 30x_3 + 20x_4 \rightarrow \max$$

При выполнении следующих ограничений:

$$\begin{cases} 3x_1 + 5x_2 + 2x_3 + 7x_4 \leq 15, \\ 4x_1 + 3x_2 + 3x_3 + 5x_4 \leq 9, \\ 5x_1 + 6x_2 + 4x_3 + 8x_4 \leq 30. \\ x_j \geq 0, j = 1 \dots 4 \end{cases}$$

Обратим систему неравенств в систему уравнений, прибавив к каждой левой части неравенств добавочные неотрицательные переменные:  $x_5, x_6, x_7$ . В условиях данной задачи переменные будут содержать остаток сырья каждого вида после выполнения плана:

$$\begin{cases} 3x_1 + 5x_2 + 2x_3 + 7x_4 + x_5 = 15, \\ 4x_1 + 3x_2 + 3x_3 + 5x_4 + x_6 = 9, \\ 5x_1 + 6x_2 + 4x_3 + 8x_4 + x_7 = 30. \\ x_j \geq 0, j = 1 \dots 7 \end{cases}$$

Найдём любое базисное решение, приняв основными переменные  $x_5, x_6, x_7$ , и приравняв переменные  $x_1, x_2, x_3, x_4$  к нулю. Тогда получим решение  $(0; 0; 0; 0; 15; 9; 30)$ , являющееся допустимым. Составим первую симплекс таблицу:

Базисные переменные	Свободные члены	$x_5$	$x_6$	$x_7$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$
$x_5$	15	1	0	0	3	5	2	7
$x_6$	9	0	1	0	4	3	3	5
$x_7$	30	0	0	1	5	6	4	8
$F$	0	0	0	0	-40	-50	-30	-20

$$X_1 = \min \left\{ \frac{30}{6}; \frac{9}{3}; \frac{15}{3} \right\} = \min \{5; 3; 5\} = 3$$

Базисные переменные	Свободные члены	$x_5$	$x_6$	$x_7$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$
$x_5$	0	1	-5/3	0	-11/3	0	-3	-4/3
$x_2$	3	0	1/3	0	4/3	1	1	5/3
$x_7$	12	0	-2	1	-3	0	-2	-2
$F$	150	0	50/3	0	80/3	0	20	190/3

Последняя строка таблицы не содержит отрицательных элементов, а значит, что мы нашли оптимальное решение  $(0; 3; 0; 0; 0; 0; 12)$ .

Ответ: требуется произвести  $I_3$  в количестве трёх штук, заработав на продаже которых мы получим 150.