

Министерство образования Республики Беларусь  
Учреждение образования «Белорусский государственный университет  
информатики и радиоэлектроники»

Факультет компьютерных систем и сетей  
Кафедра информатики  
Дисциплина «Методы оптимизации и управления»

**ОТЧЁТ**  
к лабораторной работе  
на тему:  
**«НАЧАЛЬНАЯ ФАЗА СИМПЛЕКС-МЕТОДА»**

Выполнил студент группы 053505  
Слуцкий Никита Сергеевич

Проверил ассистент  
каф.информатики  
Туровец Николай Олегович

Минск 2023

## СОДЕРЖАНИЕ

|  |   |
|--|---|
| ВВЕДЕНИЕ.....                              | 4 |
| 1 Выполнение работы .....                  | 5 |
| 2 Тестирование программного продукта ..... | 7 |
| Заключение .....                           | 8 |
| ПРИЛОЖЕНИЕ А Листинг кода.....             | 9 |

## ВВЕДЕНИЕ

Пусть имеется задача линейного программирования в канонической форме:

$$c^T x \rightarrow \max$$

$$Ax = b$$

$$x \geq 0$$

Требуется определить совместна ли задача и, в случае положительного ответа, найти какой-нибудь базисный допустимый план  $(x, B)$ .

# 1 ВЫПОЛНЕНИЕ РАБОТЫ

Начальная фаза симплекс-метода

Вход:  $c \in \mathbb{R}^n$ ,  $A_0 \in \mathbb{R}^{m \times n}$  и  $b \in \mathbb{R}^m$  — параметры задачи (1)

Выход:  $(x, B)$  — базисный допустимый план задачи (1) или сообщение о том, что задача (1) не имеет допустимых планов.

Шаг 1. Необходимо преобразовать задачу (1) таким образом, чтобы вектор правых частей  $b$  был неотрицательным. Для этого умножим на  $-1$  все ограничения задачи, правая часть которых отрицательна. А именно, для каждого индекса  $i \in \{1, 2, \dots, m\}$  выполним следующую операцию: если  $b_i < 0$ , то умножим на  $-1$  компоненту  $b_i$  и  $i$ -ю строку матрицы  $A$ ;

Шаг 2. Составим вспомогательную задачу линейного программирования

$$\begin{aligned} c^T x &\rightarrow \max \\ Ax &= b \\ x &\geq 0 \end{aligned}$$

(2)

где вектор коэффициентов при переменных в целевой функции имеет вид  $c^T = (0, 0, \dots, 0, -1, -1, \dots, -1) \in \mathbb{R}^{n+m}$ , вектор переменных —  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n, x_{n+1}, x_{n+2}, \dots, x_{n+m})^T \in \mathbb{R}^{n+m}$  (переменные  $x_{n+1}, x_{n+2}, \dots, x_{n+m}$  называются искусственными), матрица  $A$  получается из матрицы  $A_0$  присоединением к ней справа единичной матрицы порядка  $m$ .

Шаг 3. Построим начальный базисный допустимый план  $(x, B)$  вспомогательной задачи

Шаг 4. Решим вспомогательную задачу основной фазой симплекс-метода и получим оптимальный план и соответствующее ему множество базисных индексов  $B$ .

Шаг 5. Проверим условия совместности: если  $x_{n+1} = x_{n+2} = \dots = x_{n+m} = 0$ , то задача (1) совместна; в противном случае, задача (1) не совместна и метод завершает свою работу.

Шаг 6. Формируем допустимый план задачи (1). Для него необходимо подобрать множество базисных индексов. С этой целью скорректируем множество.

Шаг 7. Если  $B \subseteq \{1, 2, \dots, n\}$ , то метод завершает свою работу и возвращает базисный допустимый план  $(x, B)$ .

Шаг 8. Выберем в наборе  $B$  максимальный индекс искусственной переменной

ШАГ 7. Для каждого индекса  $j \in \{1, 2, \dots, n\} \setminus B$  вычислим вектор

$$\ell(j) = \tilde{A}_B^{-1} \tilde{A}_j,$$

где  $\tilde{A}_j$  — это  $j$ -ый столбец матрицы  $\tilde{A}$ .

ШАГ 8. Если найдется индекс  $j \in \{1, 2, \dots, n\} \setminus B$  такой, что  $(\ell(j))_k \neq 0$ , то заменим в наборе  $B$  значение  $j_k$ , равное  $n + i$ , на  $j$ .

ШАГ 9. Если для любого индекса  $j \in \{1, 2, \dots, n\} \setminus B$  выполняется  $(\ell(j))_k = 0$ , то  $i$ -е основное ограничение задачи (1) линейно выражается через остальные и его необходимо удалить. В этом случае удалим  $i$ -ую строку из матрицы  $A$  и  $i$ -ую компоненту из вектора  $b$ . Удалим из  $B$  индекс  $j_k = n + i$ . Кроме этого, удалим  $i$ -ую строку из матрицы  $\tilde{A}$ . Переходим на ШАГ 7.

## 2 ТЕСТИРОВАНИЕ ПРОГРАММНОГО ПРОДУКТА

Для заданного в условии лабораторной работы примера программный продукт после отработки выдаёт корректный ответ.

```
"D:\Other\HomeWork\Methods Of Optimization And Control\LR3\  
X = ( [0 0 0] )  
B = { [1] }  
A = ( [[1 1 1]] )  
b = ( [] )
```

*Рисунок 1. Результат вывода программного продукта*

## **ЗАКЛЮЧЕНИЕ**

В результате выполнения лабораторной работы был реализован алгоритм начальной фазы симплекс-метода в соответствии с шаблоном из методического пособия. Программное средство создано на языке программирования Python с использованием библиотеки для математических вычислений NumPy.

Цели лабораторной работы можно считать достигнутыми. Работа выполнена.

# ПРИЛОЖЕНИЕ А

## Листинг кода

```
def start_phase_of_simplex_method(matrix_a: np.array, vector_b: np.array) -> (np.array, np.array,
np.array, np.array):
    a: np.array = copy.deepcopy(matrix_a)
    b: np.array = copy.deepcopy(vector_b)

    rows_count: int = matrix_a.shape[0]
    columns_count: int = matrix_a.shape[1]

    # 1) remove negative rows (where b[i] < 0)
    for row_index in range(rows_count):
        if b[row_index] < 0:
            for col_index in range(columns_count):
                a[row_index][col_index] *= -1
            b[row_index] *= -1

    # 2) get auxiliary task of linear programming c_auxiliary
    c_auxiliary: np.array = np.array([0] * columns_count + [-1] * rows_count)
    identity_matrix: np.array = np.identity(rows_count)

    a_auxiliary: np.array = np.append(a, identity_matrix, axis=1) # glue matrices horizontally

    # 3)
    x_auxiliary_initial_plan: np.array = np.append(np.array([0] * columns_count), b)
    b_auxiliary_initial_plan: np.array = np.array([columns_count + counter + 1 for counter in
range(rows_count)])

    # 4) solve auxiliary task by main(basic) phase of simplex method
    auxiliary_response = basic_phase_of_simplex_method(a_auxiliary, c_auxiliary,
x_auxiliary_initial_plan, b_auxiliary_initial_plan)
    x_basis_plan, b_basis_indexes = auxiliary_response

    # 5) check the conditions of jointness // условия совместности
    for index in range(columns_count, a_auxiliary.shape[0]):
        if x_basis_plan[index] != 0:
            raise Exception('The task is not joint and the method completes its work')

    while max(b_basis_indexes) > columns_count + 1:
        # 6)
        j_k: int = np.max(b_basis_indexes)
        k: int = b_basis_indexes.tolist().index(j_k) + 1
        i: int = j_k - columns_count

        j_vector: list = [i for i in range(1, columns_count + 1) if i <= columns_count + 1 and i
not in b_basis_indexes.tolist()]

        a_base_matrix: np.array = extract_submatrix_by_column_numbers(a_auxiliary,
b_basis_indexes.tolist())
        inverse_matrix: np.array = np.linalg.inv(a_base_matrix)

        for j in j_vector:
            # print('Inverse \n', inverse_matrix)
            # print('submatrix \n', extract_submatrix_by_column_numbers(a_auxiliary, [j]))
            l_j = np.matmul(inverse_matrix, extract_submatrix_by_column_numbers(a_auxiliary,
[j]))
            # print(l_j)

            if l_j[k - 1] != 0:
                b_basis_indexes[k - 1] = j - 1
            else:
                a_auxiliary = np.array(a_auxiliary[:j-1])
```



```
        a = np.array(a[:j-1])

        b_basis_indexes = np.delete(b_basis_indexes, np.argwhere(b_basis_indexes == j_k))
# remove by value
        b = np.delete(b, np.argwhere(b == b[j-1]))

        break

    return x_basis_plan[:columns_count], b_basis_indexes, a, b
```