

МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ
РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ
УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ

**«БЕЛГОРОДСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ
ТЕХНОЛОГИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ им. В. Г. ШУХОВА»
(БГТУ им. В.Г. Шухова)**

Кафедра программного обеспечения вычислительной техники и
автоматизированных систем

Лабораторная работа №3

по дисциплине: Исследование операций

тема: Модификации симплекс-метода. Методы искусственного базиса и
больших штрафов.

Выполнил: ст. группы ПВ-223

Игнатъев Артур

Проверил:

Вирченко Юрий Петрович

Белгород 2024 г.

Цель работы: изучение методов искусственного базиса и больших штрафов решения задач ЛП в канонической форме, не подготовленных к работе симплекс-методом в чистом виде.

Задания для подготовки к работе

1. Изучить метод и алгоритм искусственного базиса и составить программу решения задачи ЛП этим методом.
2. Изучить метод и алгоритм больших штрафов и составить программу решения задачи ЛП этим методом.
3. Запрограммировать изученные алгоритмы и отладить соответствующие программы. В рамках подготовки тестовых данных решить вручную следующую задачу.

3.

$$\begin{aligned} z &= x_1 - 3x_2 + 4x_3 + 5x_4 - x_5 + 8x_6 \rightarrow \max; \\ \begin{cases} x_1 + 5x_2 - 3x_3 - 4x_4 + 2x_5 + x_6 = 14, \\ 2x_1 + 9x_2 - 5x_3 - 7x_4 + 4x_5 + 2x_6 = 30, \\ x_i \geq 0 \ (i = \overline{1, 6}). \end{cases} \end{aligned}$$

Ручной расчет

Введем искусственные переменные x : в 1-ом равенстве вводим переменную x_7 ; во 2-ом равенстве вводим переменную x_8 ;

$$\begin{cases} x_1 + 5x_2 - 3x_3 - 4x_4 + 2x_5 + x_6 + x_7 = 14 \\ 2x_1 + 9x_2 - 5x_3 - 7x_4 + 4x_5 + 2x_6 + x_8 = 30 \end{cases}$$

Для постановки задачи на максимальную целевую функцию запишем так:

$$F(X) = x_1 - 3x_2 + 4x_3 + 5x_4 - x_5 + 8x_6 - Mx_7 - Mx_8 \rightarrow \max$$

За использование искусственных переменных, вводимых в целевую функцию, накладывается так называемый штраф величиной M , очень большое положительное число, которое обычно не задается.

Полученный базис называется искусственным, а метод решения называется методом искусственного базиса.

Из уравнений выражаем искусственные переменные:

$$x_7 = 14 - x_1 - 5x_2 + 3x_3 + 4x_4 - 2x_5 - x_6$$

$$x_8 = 30 - 2x_1 - 9x_2 + 5x_3 + 7x_4 - 4x_5 - 2x_6$$

которые поставим в целевую функцию:

$$F(X) = x_1 - 3x_2 + 4x_3 + 5x_4 - x_5 + 8x_6 - M(14 - x_1 - 5x_2 + 3x_3 + 4x_4 - 2x_5 - x_6) - M(30 - 2x_1 - 9x_2 + 5x_3 + 7x_4 - 4x_5 - 2x_6) \rightarrow \max$$

Базис	B	X1	X2	X3	X4	X5	X6	X7	X8
X7	14	1	5	-3	-4	2	1	1	0
X8	30	2	9	-5	-7	4	2	0	1
F(x0)	-44M	-1-3M	3-14M	-4+8M	-5+11M	1-6M	-8-3M	0	0

В качестве ведущего выберем столбец, соответствующий переменной x_2 , так как это наибольший коэффициент по модулю.

1-ая строка ведущая. Разрешающий элемент равен 5

Базис	B	X1	X2	X3	X4	X5	X6	X7	X8	min
X7	14	1	5	-3	-4	2	1	1	0	14/5
X8	30	2	9	-5	-7	4	2	0	1	10/3
F(x1)	-44M	-1-3M	3-14M	-4+8M	-5+11M	1-6M	-8-3M	0	0	

Представим расчет каждого элемента в виде таблицы

B	X1	X2	X3	X4	X5	X6	X7	X8
14/5	1/5	5/5	-3/5	-4/5	2/5	1/5	1/5	0/5
30-(14*9)/5	2-(1*9)/5	9-(5*9)/5	-5-(-3*9):5	-7-(-4*9):5	4-(2*9):5	2-(1*9):5	0-(1*9):5	1-(0*9):5
0-(14*(3-14M))/5	(-1-3M)-(1*(3-14M))/5	(3-14M)-(5*(3-14M)):5	(-4+8M)-(-3*(3-14M)):5	(-5+11M)-(-4*(3-14M)):5	(1-6M)-(2*(3-14M)):5	(-8-3M)-(1*(3-14M)):5	(0)-(1*(3-14M)):5	(0)-(0*(3-14M)):5

Получаем новую симплекс таблицу

Базис	В	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	x ₆	x ₇	x ₈
x ₂	14/5	1/5	1	-3/5	-4/5	2/5	1/5	1/5	0
x ₈	24/5	1/5	0	2/5	1/5	2/5	1/5	-9/5	1
F(X1)	$^{-42/5}$ $^{24/5}M$	$^{-8/5}$ M	0	$^{-11/5}$ $^{2/5}M$	$^{-13/5}$ M	$^{-1/5}$ $^{2/5}M$	$^{-43/5}$ M	- $^{3/5+14/5}M$	0

Текущий опорный план неоптимален, так как в индексной строке находятся отрицательные коэффициенты.

В качестве ведущего выберем столбец, соответствующий переменной x₃, так как наибольший коэффициент по модулю

2-ая строка является ведущей. Разрешающий элемент равен (2/5) и находится на пересечении ведущего столбца и ведущей строки.

Базис	В	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	x ₆	x ₇	x ₈	min
x ₂	14/5	1/5	1	-3/5	-4/5	2/5	1/5	1/5	0	-
x ₈	24/5	1/5	0	2/5	1/5	2/5	1/5	-9/5	1	12
F(X2)	$^{-42/5}$ $^{24/5}M$	$^{-8/5}$ M	0	$^{-11/5}$ $^{2/5}M$	$^{-13/5}$ M	$^{-1/5}$ $^{2/5}M$	$^{-43/5}$ M	- $^{3/5+14/5}M$	0	

Представим расчет каждого элемента таблицы:

В	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	x ₆	x ₇	x ₈
$^{14/5}$ - $(^{24/5}*^{-3/5}):^{2/5}$	$^{1/5}$ - $(^{1/5}*^{-3/5}):^{2/5}$	$1-(0*^{-3/5}):^{2/5}$	$^{-3/5}$ - $(^{2/5}*^{-3/5}):^{2/5}$	$^{-4/5}$ - $(^{1/5}*^{-3/5}):^{2/5}$	$^{2/5}$ - $(^{2/5}*^{-3/5}):^{2/5}$	$^{1/5}$ - $(^{1/5}*^{-3/5}):^{2/5}$	$^{1/5}$ - $(^{9/5}*^{-3/5}):^{2/5}$	$0-(1*^{-3/5}):^{2/5}$
$^{24/5} : ^{2/5}$ 5	$^{1/5} : ^{2/5}$	$0 : ^{2/5}$	$^{2/5} : ^{2/5}$	$^{1/5} : ^{2/5}$	$^{2/5} : ^{2/5}$	$^{1/5} : ^{2/5}$	$^{-9/5} : ^{2/5}$	$1 : ^{2/5}$
$(0)-$ $(^{24/5}*^{-11/5})-$	$(^{-8/5}-$ M)- $(^{1/5}*^{-11/5})-$	$(0)-$ $(0*^{-11/5})-$	$(^{-11/5}-$ $^{2/5}M)-$ $(^{2/5}*^{-11/5})-$	$(^{-13/5}-$ M)- $(^{1/5}*^{-11/5})-$	$(^{-1/5}-$ $^{2/5}M)-$ $(^{2/5}*^{-11/5})-$	$(^{-43/5}-$ M)- $(^{1/5}*^{-11/5})-$	$(^{-3/5+14/5}$ M)- $(^{9/5}*^{-11/5})-$	$(0)-$ $(1*^{-11/5})-$

$\frac{2}{5}M))^2$ $/5$	$\frac{2}{5}M))^2$ $/5$	$\frac{2}{5}M))^2$ $/5$	$\frac{2}{5}M))^2$ $/5$	$\frac{2}{5}M))^2$ $/5$	$\frac{2}{5}M))^2$ $/5$	$\frac{2}{5}M))^2$ $/5$	$\frac{2}{5}M))^2$ $/5$	$\frac{2}{5}M))^2$ $/5$	$\frac{2}{5}M))^2$ $/5$
----------------------------	----------------------------	----------------------------	----------------------------	----------------------------	----------------------------	----------------------------	----------------------------	----------------------------	----------------------------

Получаем новую симплекс-таблицу:

Базис	В	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	x ₆	x ₇	x ₈
x ₂	10	1/2	1	0	-1/2	1	1/2	-5/2	3/2
x ₃	12	1/2	0	1	1/2	1	1/2	-9/2	5/2
F(X ₂)	18	-1/2	0	0	-3/2	2	-15/2	-21/2+M	11/2+M

Текущий опорный план неоптимален, так как в индексной строке находятся отрицательные коэффициенты.

В качестве ведущего выберем столбец, соответствующий переменной x₆, так как это наибольший коэффициент по модулю.

Следовательно, 1-ая строка является ведущей.

Разрешающий элемент равен (1/2) и находится на пересечении ведущего столбца и ведущей строки.

Базис	В	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	x ₆	x ₇	x ₈	min
x ₂	10	1/2	1	0	-1/2	1	1/2	-5/2	3/2	20
x ₃	12	1/2	0	1	1/2	1	1/2	-9/2	5/2	24
F(X ₃)	18	-1/2	0	0	-3/2	2	-15/2	-21/2+M	11/2+M	

Представим расчет каждого элемента в таблице

В	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	x ₆	x ₇	x ₈
10 : $\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2} : \frac{1}{2}$	1 : $\frac{1}{2}$	0 : $\frac{1}{2}$	- $\frac{1}{2} : \frac{1}{2}$	1 : $\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2} : \frac{1}{2}$	- $\frac{5}{2} : \frac{1}{2}$	$\frac{3}{2} : \frac{1}{2}$
12- (10* $\frac{1}{2}$): $\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$ - ($\frac{1}{2}$ * $\frac{1}{2}$): $\frac{1}{2}$	0- (1* $\frac{1}{2}$): $\frac{1}{2}$	1- (0* $\frac{1}{2}$): $\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$ -($\frac{1}{2}$ * $\frac{1}{2}$): $\frac{1}{2}$	1- (1* $\frac{1}{2}$): $\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$ - ($\frac{1}{2}$ * $\frac{1}{2}$): $\frac{1}{2}$	$-\frac{9}{2}$ -($\frac{5}{2}$ * $\frac{1}{2}$): $\frac{1}{2}$	$\frac{5}{2}$ - ($\frac{3}{2}$ * $\frac{1}{2}$): $\frac{1}{2}$
($\frac{11}{2}$ +М)-(10*($\frac{15}{2}$)):: $\frac{1}{2}$	($-\frac{1}{2}$)- ($\frac{1}{2}$ *($\frac{15}{2}$)):: $\frac{1}{2}$	(0)- (1*($\frac{15}{2}$)):: $\frac{1}{2}$	(0)- (0*($\frac{15}{2}$)):: $\frac{1}{2}$	($-\frac{3}{2}$)-($\frac{1}{2}$ *($\frac{15}{2}$)):: $\frac{1}{2}$	(2)- (1*($\frac{15}{2}$)):: $\frac{1}{2}$	($-\frac{15}{2}$)- ($\frac{1}{2}$ *($\frac{15}{2}$)):: $\frac{1}{2}$	($\frac{21}{2}$ +М) -($-\frac{5}{2}$ *($\frac{15}{2}$)):: $\frac{1}{2}$	($\frac{11}{2}$ +М)-($\frac{3}{2}$ *($\frac{15}{2}$)):: $\frac{1}{2}$
		2	2	2	2		2	

Получаем новую симплекс-таблицу:

Базис	В	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	x ₆	x ₇	x ₈
x ₆	20	1	2	0	-1	2	1	-5	3
x ₃	2	0	-1	1	1	0	0	-2	1
F(X3)	168	7	15	0	-9	17	0	-48+М	28+М

Текущий опорный план неоптимален, так как в индексной строке находятся отрицательные коэффициенты.

В качестве ведущего выберем столбец, соответствующий переменной x₄, так как это наибольший коэффициент по модулю.

2-ая строка является ведущей.

Разрешающий элемент равен (1) и находится на пересечении ведущего столбца и ведущей строки.

Базис	В	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	x ₆	x ₇	x ₈	min
x ₆	20	1	2	0	-1	2	1	-5	3	-
x ₃	2	0	-1	1	1	0	0	-2	1	2
F(X ₄)	168	7	15	0	-9	17	0	-48+M	28+M	

Представим расчет каждого элемента в виде таблицы:

В	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	x ₆	x ₇	x ₈
20-(2*-1):1	1-(0*-1):1	2-(-1*-1):1	0-(1*-1):1	-1-(1*-1):1	2-(0*-1):1	1-(0*-1):1	-5-(-2*-1):1	3-(1*-1):1
2 : 1	0 : 1	-1 : 1	1 : 1	1 : 1	0 : 1	0 : 1	-2 : 1	1 : 1
(28+M)-(2*(-9)):1	(7)-(0*(-9)):1	(15)-(-1*-9)):1	(0)-(1*(-9)):1	(-9)-(1*(-9)):1	(17)-(0*(-9)):1	(0)-(0*(-9)):1	(-48+M)-(-2*(-9)):1	(28+M)-(1*(-9)):1

Получаем новую симплекс-таблицу

Базис	В	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	x ₆	x ₇	x ₈
x ₆	22	1	1	1	0	2	1	-7	4
x ₄	2	0	-1	1	1	0	0	-2	1
F(X ₄)	186	7	6	9	0	17	0	-66+M	37+M

Среди значений индексной строки нет отрицательных. Поэтому эта таблица определяет оптимальный план задачи.

Так как в оптимальном решении отсутствуют искусственные переменные (они равны нулю), то данное решение является допустимым.

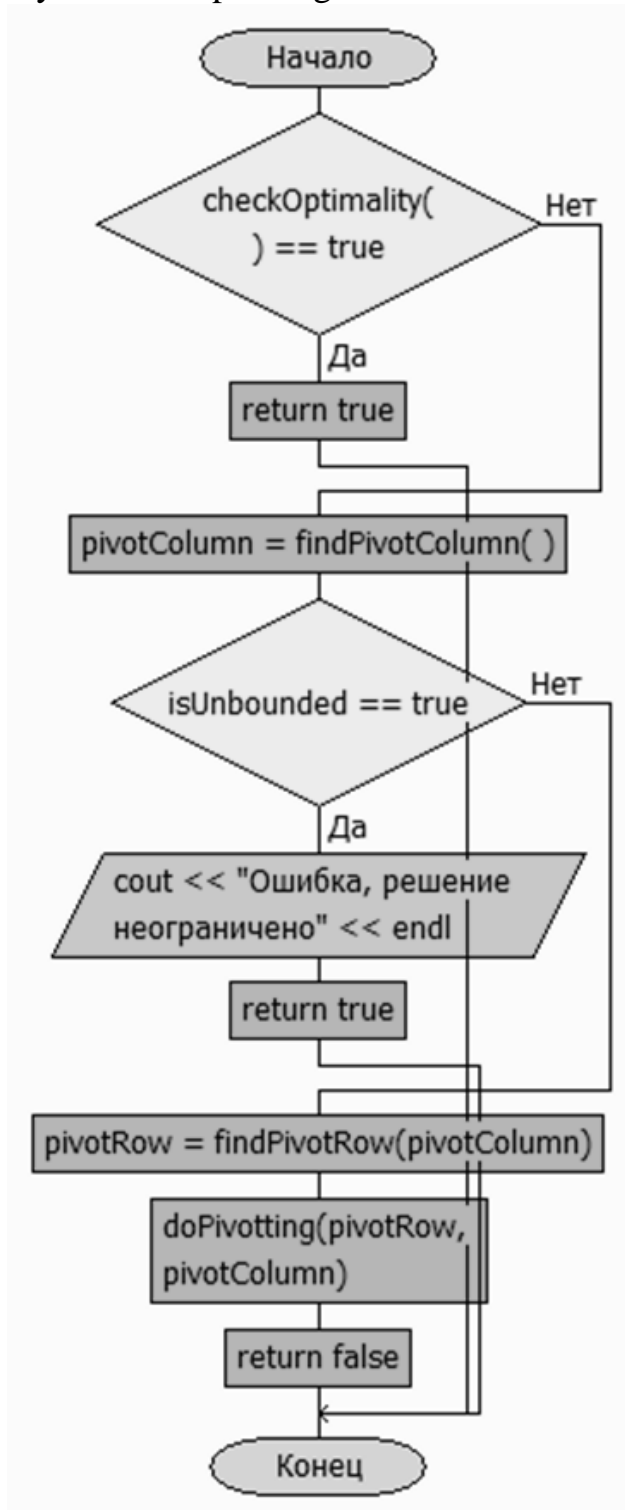
Оптимальный план можно записать так:

$x_1 = 0, x_2 = 0, x_3 = 0, x_4 = 2, x_5 = 0, x_6 = 22$

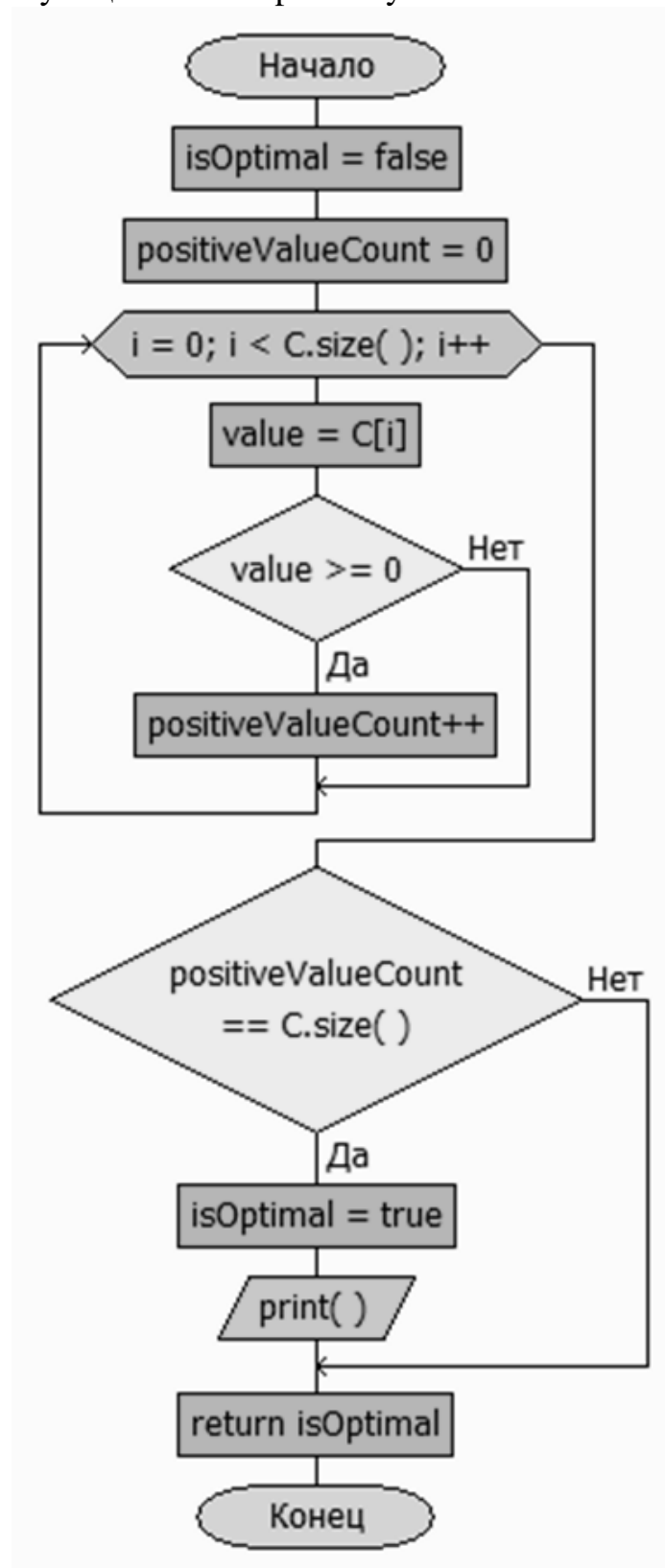
$F(X) = 1*0 - 3*0 + 4*0 + 5*2 - 1*0 + 8*22 = 186$

Блок-схемы:

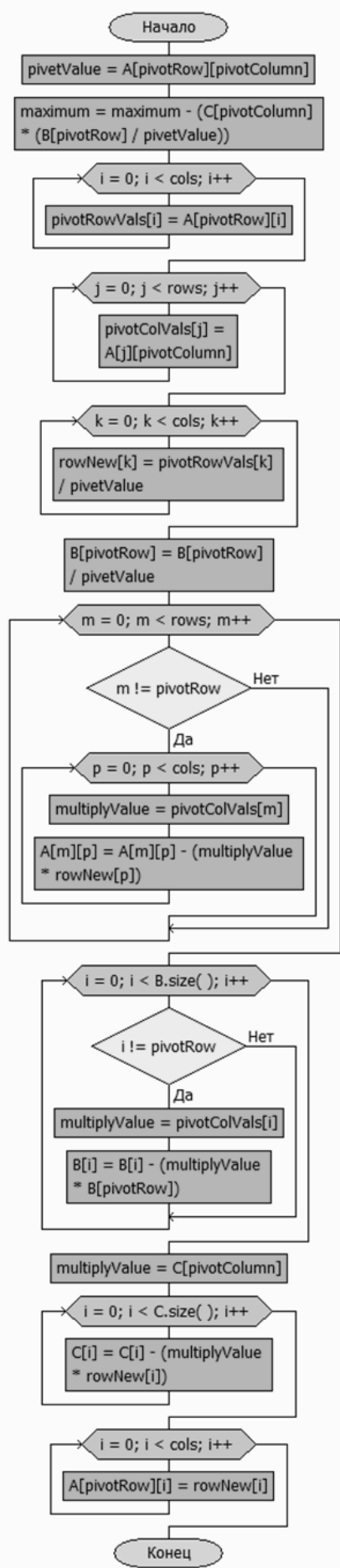
Функция simplexAlgorithmCalculataion



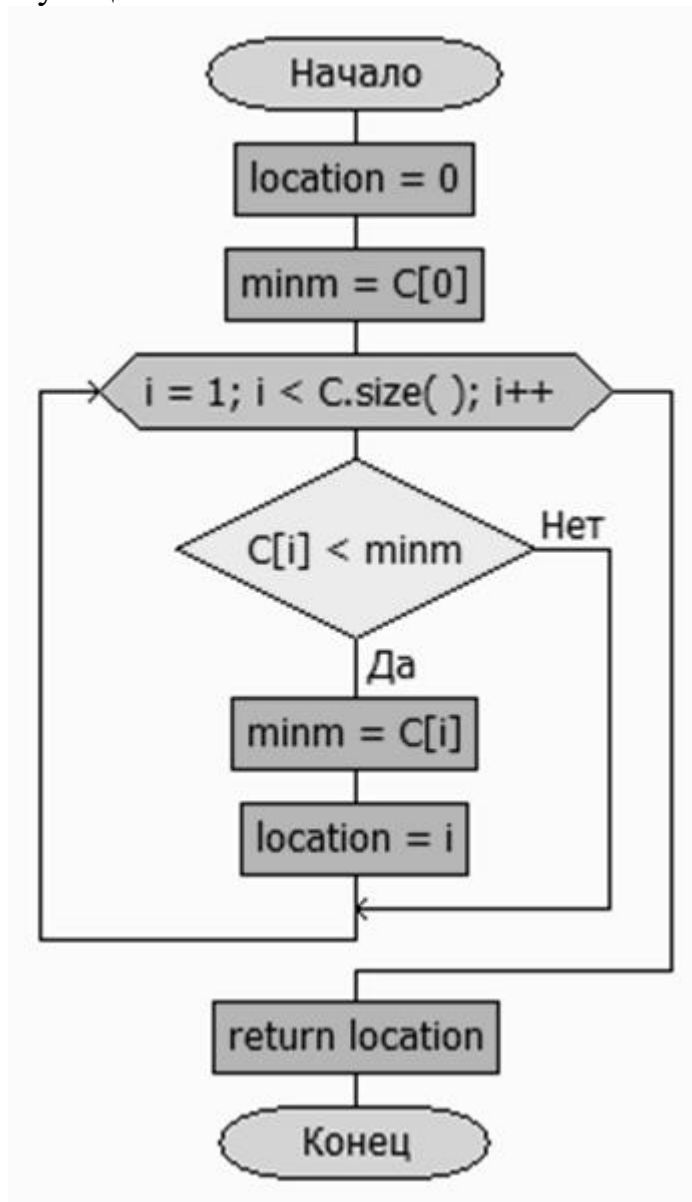
Функция CheckOptimality:



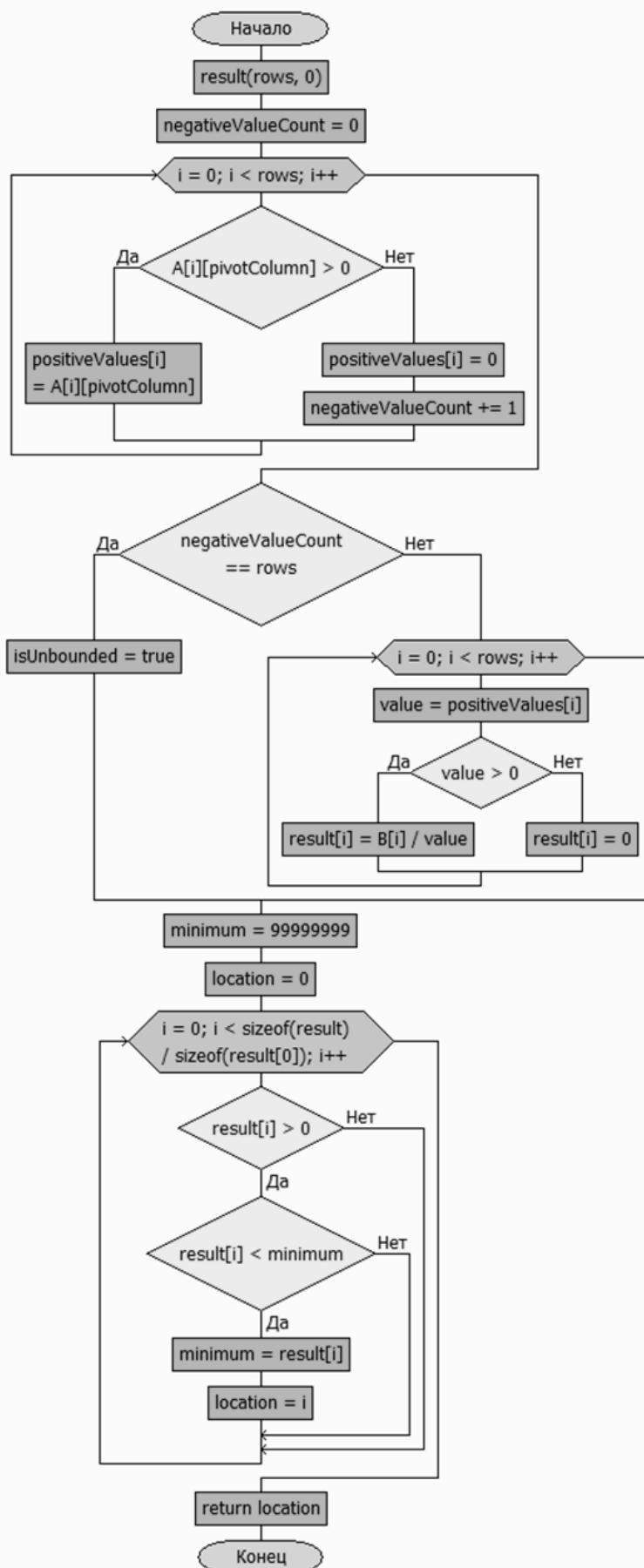
Функция doPivoting:



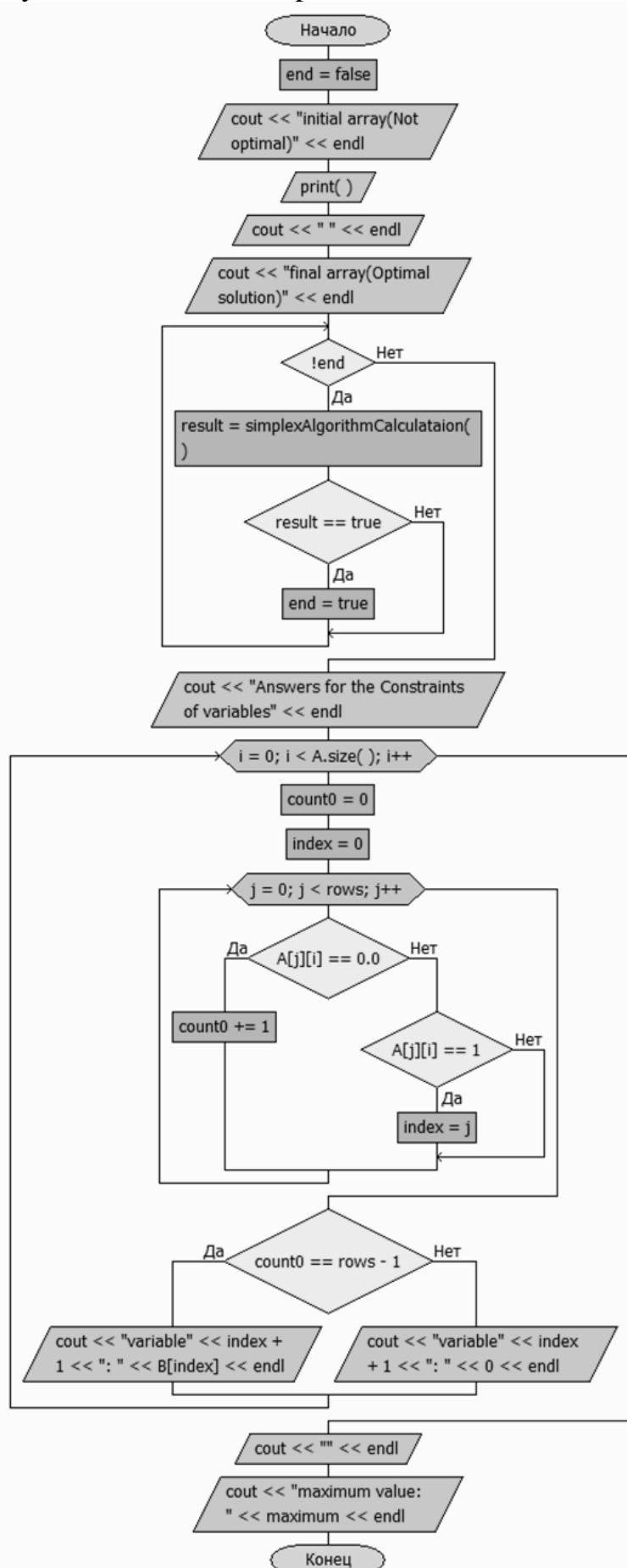
Функция findPivotColumn:



Функция findPivotRow



Функция CalculateSimplex



Код программы:

```
#include <iostream> // Подключение заголовочного файла для ввода-вывода в
стандартные потоки
#include <cmath> // Подключение заголовочного файла для математических
функций
#include <vector> // Подключение заголовочного файла для использования
векторов
using namespace std; // Использование стандартного пространства имён

class Simplex // Объявление класса Simplex
{
private: // Приватная секция класса

    int rows, cols; // Переменные для хранения количества строк и столбцов
    vector<vector<float>>> A; // Матрица коэффициентов переменных
    vector<float> B; // Массив констант ограничений
    vector<float> C; // Массив коэффициентов целевой функции

    float maximum; // Переменная для хранения максимального значения
целевой функции

    bool isUnbounded; // Флаг, указывающий, является ли задача
неограниченной

public: // Публичная секция класса

    Simplex(vector<vector<float>>> matrix, vector<float> b, vector<float> c)
// Конструктор класса
    {
        maximum = 0; // Инициализация максимального значения
        isUnbounded = false; // Инициализация флага неограниченности
        rows = matrix.size(); // Установка количества строк
        cols = matrix[0].size(); // Установка количества столбцов
        A.resize(rows, vector<float>(cols, 0)); // Инициализация размера
матрицы A
        B.resize(b.size()); // Инициализация размера массива B
        C.resize(c.size()); // Инициализация размера массива C

        for (int i = 0; i < rows; i++) // Цикл по строкам матрицы
        {
            for (int j = 0; j < cols; j++) // Цикл по столбцам матрицы
            {
                A[i][j] = matrix[i][j]; // Присваивание значений матрицы
            }
        }

        for (int i = 0; i < c.size(); i++) // Цикл по массиву коэффициентов
целевой функции
        {
            C[i] = c[i]; // Присваивание значений массива C
        }

        for (int i = 0; i < b.size(); i++) // Цикл по массиву констант
ограничений
        {
            B[i] = b[i]; // Присваивание значений массива B
        }
    }

    bool simplexAlgorithmCalculataion() // Функция для выполнения итерации
метода симплекс
```

```

{
    // Проверка на оптимальность таблицы
    if (checkOptimality() == true)
    {
        return true; // В случае оптимальности завершаем алгоритм
    }

    int pivotColumn = findPivotColumn(); // Находим столбец для
опорного элемента

    if (isUnbounded == true) // Проверяем на условие неограниченности
    {
        cout << "Error unbounded" << endl; // Выводим сообщение об
ошибке
        return true; // Завершаем алгоритм
    }

    int pivotRow = findPivotRow(pivotColumn); // Находим строку для
опорного элемента

    doPivotting(pivotRow, pivotColumn); // Производим обновление
таблицы

    return false; // Возвращаем флаг продолжения выполнения алгоритма
}

bool checkOptimality() // Функция для проверки оптимальности таблицы
{
    bool isOptimal = false; // Инициализируем флаг оптимальности
    int positiveValueCount = 0; // Счётчик положительных значений

    // Проверяем коэффициенты целевой функции на неотрицательность
    for (int i = 0; i < C.size(); i++)
    {
        float value = C[i];
        if (value >= 0)
        {
            positiveValueCount++;
        }
    }
    // Если все коэффициенты неотрицательны, то таблица оптимальна
    if (positiveValueCount == C.size())
    {
        isOptimal = true; // Устанавливаем флаг оптимальности
        print(); // Выводим текущее состояние таблицы
    }
    return isOptimal; // Возвращаем флаг оптимальности
}

void doPivotting(int pivotRow, int pivotColumn) // Функция для
обновления таблицы после выбора опорного элемента
{
    float pivotValue = A[pivotRow][pivotColumn]; // Получаем значение
опорного элемента

    float pivotRowVals[cols]; // Массив значений строки с опорным
элементом
    float pivotColVals[rows]; // Массив значений столбца с опорным
элементом
    float rowNew[cols]; // Массив значений обновлённой строки

```

```

        maximum = maximum - (C[pivotColumn] * (B[pivotRow] / pivotValue));
// Обновляем максимальное значение

// Получаем значения строки с опорным элементом
for (int i = 0; i < cols; i++)
{
    pivotRowVals[i] = A[pivotRow][i];
}
// Получаем значения столбца с опорным элементом
for (int j = 0; j < rows; j++)
{
    pivotColVals[j] = A[j][pivotColumn];
}

// Обновляем значения обновлённой строки
for (int k = 0; k < cols; k++)
{
    rowNew[k] = pivotRowVals[k] / pivotValue;
}

B[pivotRow] = B[pivotRow] / pivotValue; // Обновляем значение
вектора B

// Обновляем остальные значения в матрице A
for (int m = 0; m < rows; m++)
{
    if (m != pivotRow) // Пропускаем строку с опорным элементом
    {
        for (int p = 0; p < cols; p++)
        {
            float multiplyValue = pivotColVals[m];
            A[m][p] = A[m][p] - (multiplyValue * rowNew[p]);
        }
    }
}

// Обновляем значения вектора B
for (int i = 0; i < B.size(); i++)
{
    if (i != pivotRow)
    {
        float multiplyValue = pivotColVals[i];
        B[i] = B[i] - (multiplyValue * B[pivotRow]);
    }
}

float multiplyValue = C[pivotColumn]; // Получаем коэффициент для
обновления вектора C
// Обновляем значения вектора C
for (int i = 0; i < C.size(); i++)
{
    C[i] = C[i] - (multiplyValue * rowNew[i]);
}

// Заменяем строку с опорным элементом на обновлённую строку
for (int i = 0; i < cols; i++)
{
    A[pivotRow][i] = rowNew[i];
}
}

```



```

void print() // Функция для вывода текущего состояния таблицы
{
    for (int i = 0; i < rows; i++) // Цикл по строкам
    {
        for (int j = 0; j < cols; j++) // Цикл по столбцам
        {
            cout << A[i][j] << " "; // Вывод элемента матрицы
        }
        cout << "\n" << endl; // Переход на новую строку
    }
    cout << "\n" << endl; // Переход на новую строку
}

int findPivotColumn() // Функция для поиска столбца с наименьшим
коэффициентом целевой функции
{
    int location = 0; // Переменная для хранения индекса столбца
    float minm = C[0]; // Переменная для хранения минимального
коэффициента

    for (int i = 1; i < C.size(); i++) // Цикл по коэффициентам целевой
функции
    {
        if (C[i] < minm) // Поиск минимального коэффициента
        {
            minm = C[i];
            location = i;
        }
    }

    return location; // Возвращаем индекс столбца
}

int findPivotRow(int pivotColumn) // Функция для поиска строки с
опорным элементом
{
    float positiveValues[rows]; // Массив для хранения положительных
значений
    vector<float> result(rows, 0); // Вектор для хранения результатов
    int negativeValueCount = 0; // Счётчик отрицательных значений

    for (int i = 0; i < rows; i++) // Цикл по строкам
    {
        if (A[i][pivotColumn] > 0) // Проверка положительности элемента
        {
            positiveValues[i] = A[i][pivotColumn];
        }
        else
        {
            positiveValues[i] = 0; // Игнорируем отрицательные значения
            negativeValueCount += 1; // Увеличиваем счётчик
отрицательных значений
        }
    }

    // Проверка условия неограниченности
    if (negativeValueCount == rows)
    {
        isUnbounded = true;
    }
}

```

```

else
{
    for (int i = 0; i < rows; i++) // Цикл по строкам
    {
        float value = positiveValues[i];
        if (value > 0) // Проверка на положительность
        {
            result[i] = B[i] / value; // Вычисление результатов
        }
        else
        {
            result[i] = 0;
        }
    }
}
// Поиск минимального значения в векторе результатов
float minimum = 99999999;
int location = 0;
for (int i = 0; i < sizeof(result) / sizeof(result[0]); i++)
{
    if (result[i] > 0)
    {
        if (result[i] < minimum)
        {
            minimum = result[i];
            location = i;
        }
    }
}

return location; // Возвращаем индекс строки с опорным элементом
}

void CalculateSimplex() // Функция для выполнения метода симплекс
{
    bool end = false; // Флаг завершения алгоритма

    cout << "initial array(Not optimal)" << endl; // Вывод сообщения о
начальном состоянии таблицы
    print(); // Вывод начального состояния таблицы

    cout << " " << endl; // Переход на новую строку
    cout << "final array(Optimal solution)" << endl; // Вывод сообщения
о конечном состоянии таблицы

    while (!end) // Цикл выполнения итераций алгоритма
    {
        bool result = simplexAlgorithmCalculataion(); // Выполняем
итерацию алгоритма

        if (result == true) // Проверяем флаг окончания алгоритма
        {
            end = true; // Завершаем цикл
        }
    }
    cout << "Answers for the Constraints of variables" << endl; //
Выводим результаты

    for (int i = 0; i < A.size(); i++) // Цикл по строкам матрицы
    {

```

```

int count0 = 0; // Счётчик нулевых элементов
int index = 0; // Индекс для переменной
for (int j = 0; j < rows; j++) // Цикл по строкам
{
    if (A[j][i] == 0.0) // Проверка на ноль
    {
        count0 += 1;
    }
    else if (A[j][i] == 1) // Проверка на единицу
    {
        index = j; // Получаем индекс переменной
    }
}

if (count0 == rows - 1) // Проверка на количество нулевых
элементов
{
    cout << "variable" << index + 1 << ": " << B[index] <<
endl; // Выводим значение переменной
}
else
{
    cout << "variable" << index + 1 << ": " << 0 << endl; //
Выводим ноль
}

cout << "" << endl; // Переход на новую строку
cout << "maximum value: " << maximum << endl; // Выводим
максимальное значение целевой функции
}
};

int main() // Основная функция программы
{
    int colSizeA = 9; // Задаём размер столбцов матрицы A
    int rowSizeA = 3; // Задаём размер строк матрицы A

    float C[] = {0, -7, 0, -8, 0, -1, 0, 0, 0}; // Задаём массив
коэффициентов целевой функции
    float B[] = {10, 26, 12}; // Задаём массив констант ограничений

    float a[3][9] = { // Инициализируем матрицу A
        {1, -3, 0, -4, 0, -2, 1, 0, 0},
        {0, 5, 0, 5, 1, 1, 0, 1, 0},
        {0, 4, 1, -6, 0, -3, 0, 0, 1}};

    vector<vector<float>> vec2D(rowSizeA, vector<float>(colSizeA, 0)); //
Инициализируем двумерный вектор

    vector<float> b(rowSizeA, 0); // Инициализируем вектор b
    vector<float> c(colSizeA, 0); // Инициализируем вектор c

    for (int i = 0; i < rowSizeA; i++) // Цикл по строкам
    {
        for (int j = 0; j < colSizeA; j++) // Цикл по столбцам
        {
            vec2D[i][j] = a[i][j]; // Присваивание значений двумерному
вектору

```

```

    }
}

for (int i = 0; i < rowSizeA; i++) // Цикл по строкам
{
    b[i] = B[i]; // Присваивание значений вектору b
}

for (int i = 0; i < colSizeA; i++) // Цикл по столбцам
{
    c[i] = C[i]; // Присваивание значений вектору c
}

Simplex simplex(vec2D, b, c); // Создание объекта класса Simplex
simplex.CalculateSimplex(); // Выполнение метода симплекс

return 0; // Возврат нулевого значения
}import numpy as np # Импорт библиотеки numpy для работы с массивами

class Simplex: # Объявление класса Simplex

    def __init__(self, matrix, b, c): # Метод инициализации класса с
    параметрами matrix, b, c
        self.maximum = 0 # Инициализация переменной maximum для хранения
    максимального значения
        self.isUnbounded = False # Инициализация переменной isUnbounded
    для проверки на ограниченность
        self.rows, self.cols = len(matrix), len(matrix[0]) # Получение
    количества строк и столбцов матрицы
        self.A = np.array(matrix) # Преобразование матрицы A в массив
    numpy
        self.B = np.array(b) # Преобразование вектора B в массив numpy
        self.C = np.array(c) # Преобразование вектора C в массив numpy

    def simplexAlgorithmCalculation(self): # Метод выполнения шага
    симплекс-алгоритма
        if self.checkOptimality(): # Проверка на оптимальность текущего
    решения
            return True

        pivotColumn = self.findPivotColumn() # Нахождение опорного столбца

        if self.isUnbounded: # Проверка на неограниченность
            print("Error unbounded") # Вывод сообщения об ошибке
    неограниченности
            return True

        pivotRow = self.findPivotRow(pivotColumn) # Нахождение опорной
    строки

        self.doPivoting(pivotRow, pivotColumn) # Выполнение операции
    пересчета

        return False

    def checkOptimality(self): # Проверка на оптимальность текущего
    решения
        if all(value >= 0 for value in self.C): # Если все значения
    вектора C неотрицательны
            print("Optimal solution:") # Вывод сообщения об оптимальном
    решении

```

```

        print(self.A) # Вывод матрицы A
        return True
    return False

    def doPivoting(self, pivotRow, pivotColumn): # Метод выполнения
операции пересчета
        pivotValue = self.A[pivotRow][pivotColumn] # Получение значения
опорного элемента
        pivotRowVals = self.A[pivotRow] # Получение значений опорной
строки
        pivotColVals = self.A[:, pivotColumn] # Получение значений
опорного столбца

        rowNew = pivotRowVals / pivotValue # Новая опорная строка после
пересчета
        self.maximum -= self.C[pivotColumn] * (self.B[pivotRow] /
pivotValue) # Обновление максимального значения

        self.A[pivotRow] = rowNew # Обновление опорной строки
        self.B[pivotRow] /= pivotValue # Обновление значения вектора B

        for i in range(self.rows): # Цикл по строкам матрицы A
            if i != pivotRow:
                self.A[i] -= pivotColVals[i] * rowNew

        for i in range(self.rows):
            if i != pivotRow:
                self.B[i] -= pivotColVals[i] * self.B[pivotRow]

        self.C -= self.C[pivotColumn] * rowNew

    def findPivotColumn(self): # Нахождение опорного столбца
        return np.argmin(self.C) # Возвращает индекс минимального элемента
в векторе C

    def findPivotRow(self, pivotColumn): # Нахождение опорной строки
        positiveValues = np.where(self.A[:, pivotColumn] > 0, self.A[:,
pivotColumn], 0) # Выделение положительных значений столбца

        if np.all(positiveValues == 0): # Если все значения нулевые
            self.isUnbounded = True # Установка флага неограниченности
            return 0

        result = np.where(positiveValues > 0, self.B / positiveValues, 0)
# Вычисление результатов для нахождения опорной строки
        pivotRow = np.argmin(result[result > 0]) + 1 # Нахождение индекса
минимального положительного значения

        return pivotRow

    def calculateSimplex(self): # Метод выполнения симплекс-метода
        end = False

        print("Исходная матрица: ") # Вывод исходной матрицы
        print(self.A)

        print("\nПолученная матрица с помощью метода искусственного метода:
")

        while not end: # Цикл выполнения шагов симплекс-алгоритма
            result = self.simplexAlgorithmCalculation()

```

```

        if result:
            end = True

    print("\n>Базисные переменные:")
    for i, row in enumerate(self.A.T):
        if np.count_nonzero(row) == 1:
            index = np.argmax(row)
            print(f"x {index + 1}: {self.B[index]}")
        else:
            print(f"x {i + 1}: 0")

    print("\nЗначение целевой функции:", self.maximum)

# Определение матрицы A, векторов b и c
matrix_A = [[1, 5, -3, -4, 2, 1, 1, 0],
             [2, 9, -5, -7, 4, 2, 0, 1]]

vector_b = [14, 30]
vector_c = [-1, 3, -4, -5, 1, -8, 0, 0]

# Создание экземпляра класса Simplex и выполнение симплекс-метода
simplex = Simplex(matrix_A, vector_b, vector_c)
simplex.calculateSimplex()

```

Результат работы программы:

```

Исходная матрица:
[1, 5, -3, -4, 2, 1, 1, 0]
[2, 9, -5, -7, 4, 2, 0, 1]

Полученная матрица с помощью метода искусственного метода:
[1, 1, 1, 0, 2, 1, -7, 4]
[0, -1, 1, 1, 0, 0, -2, 1]

Базисные переменные:
x4 = 2
x6 = 22

Значение целевой функции: 186

```

Вывод: в ходе выполнения лабораторной работы был изучен симплекс-метод для решения задачи линейного программирования с использованием симплекс-таблицы. Были получены навыки кодирования изученного алгоритма, отладки и тестирования соответствующих программ. Ручной метод и программа выдает одинаковые ответы, из чего можно сделать вывод, что алгоритм решения правильный.