



МОСКОВСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ
имени М.В.Ломоносова



Факультет вычислительной математики и кибернетики

Компьютерный практикум по учебному курсу
«ВВЕДЕНИЕ В ЧИСЛЕННЫЕ МЕТОДЫ»

ЗАДАНИЕ № 1

Вариант 1 – 1, 2 – 5

ОТЧЕТ

о выполненном задании

студента 205 учебной группы факультета ВМК МГУ
Попова Алексея Павловича

Москва, 2018 г.

Цель работы

Изучить методы решения СЛАУ с использованием классической реализации алгоритма Гаусса и алгоритма Гаусса с поиском главного элемента. Также рассмотреть варианты применения этого алгоритма для решения конкретных систем линейных алгебраических уравнений, исследовать возможность применения этих алгоритмов для нахождения обратной матрицы, нахождения определителя матрицы и ее числа обусловленности.

Постановка задачи

Дана система уравнений: $A \cdot x = f$ порядка $n \times n$, где $\det A \neq 0$.

Необходимо написать программу, которая решает заданную систему линейных алгебраических уравнений с пользовательским параметром (n) где (n - размерность матрицы) при помощи классического алгоритма Гаусса и алгоритма Гаусса с выбором главного элемента. Также параллельно необходимо реализовать методы нахождения определителя матрицы заданной системы ($\det A$), её обращения (A^{-1}) и нахождения её числа обусловленности ($cond(A)$).

Реализовать возможность задания матрицы системы в файл и вывода решения СЛАУ в файл, также предусмотреть возможность задания матрицы при помощи наперед заданной формулы.

Цели и задачи практической работы

Целью данной работы является изучение классической реализации алгоритма Гаусса и его реализации с поиском главного элемента.

Также были поставлены следующие задачи:

1. Решить СЛАУ методом Гаусса и методом Гаусса с поиском главного элемента;
2. Вычислить обратную матрицу;

3. Найти число обусловленности матрицы;
 4. Вычислить обратную матрицу;
 5. Исследовать вопрос вычислительной устойчивости метода Гаусса;
- Решение поставленных задач реализовано программно (см. Приложение 1).

Алгоритмы решения задач

Решение СЛАУ методом Гаусса

Применяя равносильные матричные преобразования строк матрицы системы (Матрицы A , системы $A \cdot x = f$) она приводится к треугольному виду (в частности предложенный алгоритм приводит матрицу к треугольному виду с 1 на главной диагонали). В том числе необходимо делать соответствующие преобразования со столбцом f (или, что проще, описать эти действия над матрицей $[A | f]$). Описанный выше этап алгоритма называется прямым ходом метода Гаусса. Теперь, для получения решений необходимо сделать так называемый, обратный ход метода Гаусса. Для этого, последовательно применяя равносильные матричные преобразования к матрице \hat{A} (где матрица \hat{A} - это матрица полученная после прямого хода метода Гаусса), и к столбцу \hat{f} , который получен из f применением соответственных преобразований для матрицы A (или в матричном виде, в терминах присоединенной матрицы $[\hat{A} | \hat{f}]$). Эти преобразования производятся начиная с последней строки матрицы \hat{A} , тем самым происходит непосредственное вычисление корней СЛАУ. После обратного хода метода Гаусса имеем: $[I | x]$, где x - вектор решения исходной СЛАУ.

Решение СЛАУ методом Гаусса с выбором главного элемента

Опишем данный метод, обратив внимание на отличия от классической реализации метода Гаусса. В данной алгоритме на каждом шаге, при преобразовании строк производится выбор главного элемента ($a = \max a_{ij} \forall j = 1 \dots n$) и соответственно столбец, содержащий данный элемент (столбец с номером j) меняется местами со столбцом имеющим номер i . Данное преобразование записывается в “карту преобразований”. Далее производится итерация классического метода Гаусса. После окончания прямого хода, производится обратный ход метода Гаусса, и восстанавливается решение по “карте решений” (см. Приложение 1).

Вычисление обратной матрицы

Для решения данной задачи используется метод Гаусса с выбором главного элемента, но преобразования производятся с матрицей вида: $[A | I]$, следовательно, применяя к этой матрице метод Гаусса, мы получаем матрицу вида: $[I | A^{-1}]$.

Вычисление числа обусловленности матрицы

Для решения этой задачи необходим алгоритм нахождения нормы матрицы. В силу того, что все матричные нормы эквивалентны, будем использовать бесконечную матричную норму. Также необходимо искать обратную матрицу, для этого воспользуется алгоритмом описанным выше. Имеем: $cond A = \|A\|_{\inf} \cdot \|A^{-1}\|_{\inf}$. Вычисление бесконечной матричной нормы производится по схеме: вычисляем суммы модулей элементов в каждой строке, находим максимальную сумму из подсчитанных, это число является бесконечной матричной нормой.

Вычисление определителя матрицы

Для решения этой задачи, достаточно на каждом шаге алгоритма Гаусса с поиском главного члена, сохранять преобразования происходящие с определителем матрицы при применении матричных преобразований. В силу того, что в итоге мы получаем треугольную матрицу с 1 на диагонали (после прямого хода) произведение сохраненных изменений и будет $\det A$.

Описание программного решения данных задач

Программа содержит пакет ввода/вывода матриц из/в файл(-ла). Это позволяет существенно сократить время тестирования и отладки программы. Ввод подразумевает специальный формат, сначала необходимо ввести n - размер матрицы, и на следующих строках задать саму матрицу системы.

Также в программе реализован консольный интерфейс (см. Приложение 1) при помощи которого можно выбрать задачу, которую необходимо решить алгоритмически и формат входных значений для данного алгоритма (поддерживается ввод матрицы задаваемый формулой).

Вывод программы представляет из себя: численное решение поставленной задачи для конкретных входных данных.

Тестирование

В процессе тестирования реализованных алгоритмов собиралась статистическая информация, характеризующая работу алгоритма и производилось тестирование на заданных тестах. Все решения были проверены при помощи ресурса <https://www.wolframalpha.com/> (см. Приложение 2).

Выводы

В результате проделанной работы были реализованы методы решения СЛАУ при помощи алгоритма Гаусса и алгоритма Гаусса с выбором главного элемента. Также было замечено, что метод теряет устойчивость по мере возрастания размеров матриц систем, подаваемых для решения, в программной реализации эта проблема была решена увеличением типа данных использованного для вычислений и всевозможном сокращении потерь точности за счет сокращения вычислений, также с этой проблемой вполне удачно справляется метод Гаусса с выбором главного элемента, который условно устойчив на матрицах с плохим числом обусловленности ($cond(A)$). В ходе работы был реализован алгоритм поиска числа

обусловленности матрицы и ее определителя. Также на основе построенных алгоритмов, как следствие был получен алгоритм обращения матрицы.

Цель работы

Изучить классические итерационные методы используемые для численного решения СЛАУ на примере метода верхней релаксации. Также изучить скорость сходимости этих методов в зависимости от выбора итерационного параметра w .

Постановка задачи

Дана система уравнений: $A \cdot x = f$ порядка $n \times n$, где $\det A \neq 0$.

Необходимо написать программу, которая решает заданную систему линейных алгебраических уравнений с пользовательским параметром (n) где (n) - размерность матрицы) при помощи метода верхней релаксации (в частности при $w = 1$ - метод верхней релаксации превращается в классический метод Зейделя).

$$(D + A^{(-)}) \cdot (x^{k+1} - x^k) + A \cdot x^k = f,$$

где $D, A^{(-)}$ - диагональная и нижняя треугольная матрицы соответственно, k - номер текущей итерации алгоритма.

Эта формула путем несложных преобразований сводится к более понятному виду:

$$(D + w \cdot A^{(-)}) \cdot \frac{(x^{k+1} - x^k)}{w} + A \cdot x^k = f.$$

Реализовать возможность задания матрицы системы в файл и вывода решения СЛАУ в файл, также предусмотреть возможность задания матрицы при помощи наперед заданной формулы.

Цели и задачи практической работы

1. Используя итерационные методы решить СЛАУ (например: метод Зейделя или метод верхней/нижней релаксации);

2. Разработать критерий остановки итерационного процесса, гарантирующий получение приближенного решения исходной системы СЛАУ с наперед заданной точностью;
3. Изучить скорость сходимости итераций к точному решению задачи в зависимости от итерационного параметра w ;

Решение поставленных задач реализовано программно (см. Приложение 3).

Алгоритмы решения

Решение СЛАУ методом верхней релаксации

Данный метод позволяет при помощи последовательного приближения получить решение системы алгебраических уравнений вида $A \cdot x = f$ порядка $n \times n$, где $\det A \neq 0$ и $A = A^* > 0$. Данный метод верхней релаксации является представителем стационарных одношаговых итерационных методов линейной алгебры и записывается в виде:

$$(D + w \cdot A^{(-)}) \cdot \frac{(x^{k+1} - x^k)}{w} + A \cdot x^k = f$$

Но можно записать итерационную формулу в более понятном виде:

$$a_{ii} \cdot x_i^{k+1} = -w \cdot \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} \cdot x_j^{k+1} + (1-w) \cdot a_{ii} \cdot x_i^k - w \cdot \sum_{j=i+1}^n a_{ij} \cdot x_j^k$$

Эта формула позволяет осуществить итерационный переход метода верхней релаксации. Посредством последовательного приближения можно получить ответ с наперед заданной точностью.

Критерий остановки метода верхней релаксации

Как критерий остановки метода релаксации удобно использовать невязку: $|A \cdot x^k - f|_1 < \varepsilon$. Для доказательства этого факта достаточно показать, что справедливы следующие вложения:

$$\lim_{k \rightarrow \inf} |A \cdot x^k - f|_1 = 0 \Leftrightarrow \lim_{k \rightarrow \inf} |x^k - x|_1 = 0,$$

где: k - номер итерации, а x - точное решение.

Скорость сходимости в зависимости от w

Необходимое условие сходимости данного итерационного алгоритма:

$0 < w < 2$. Скорость сходимости метода верхней релаксации определяется параметром w , но подбор оптимального значения этого параметра нетривиальная задача, и поэтому мы не будем освещать ее в контексте данной задачи, а лишь напишем формулу, полученную эмпирическим путем:

$$w_{opt} = \frac{2}{1 + \sqrt{1 - \rho^2 \cdot (D^{-1} \cdot (A^{(+)} + A^{(-)}))}},$$

где $D, A^{(-)}, A^{(+)}$ - диагональная, нижняя треугольная, верхняя треугольная матрицы соответственно, а ρ - спектральный радиус матрицы A . Также в процессе решения задачи были получены статистические данные описывающие зависимость количества итераций алгоритма от значения w (см. Приложение 4).

Описание программного решения данной задачи

Программа содержит пакет ввода/вывода матриц из/в файл(-ла). Это позволяет существенно сократить время тестирования и отладки программы. Ввод подразумевает специальный формат, сначала необходимо ввести n - размер матрицы, и на следующих строках задать саму матрицу системы.

Также в программе реализован консольный интерфейс (см. Приложение 3) при помощи которого можно выбрать способ ввода информации и задать файлы ввода/вывода.

Вывод программы представляет из себя: численное решение поставленной задачи для конкретных входных данных.

Тестирование

В процессе тестирования реализованных алгоритмов собиралась статистическая информация, характеризующая работу алгоритма и производилось тестирование на заданных тестах. Производилась прогонка каждой тестовой матрицы на наборах значений $0.05 \leq w \leq 1.95$ с шагом $step = 0.05$. Все решения были проверены при помощи ресурса <https://www.wolframalpha.com/> (см. Приложение 4).

Выводы

Метод верхней релаксации позволяет находить решение СЛАУ с наперед заданной точностью. Также одним из преимуществ данного метода является то, что нет необходимости производить преобразования матрицы, а работа производится только с векторами. В том числе, данный метод является итерационным, что позволяет варьировать число итераций для решения СЛАУ в зависимости от класса решаемой задачи. Немаловажно, что в процессе решения данной задачи была получена статистика по выбору начального параметра итерационного алгоритма и количество итераций с заданным параметром (см. Приложение 4), и непосредственно был

разработан пакет функций (см. Приложение 3), который осуществляет решение СЛАУ методом верхней релаксации.

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <math.h>

long double eps = 0.000000001;

void      simple_gaus_front( long double **A , long double *f, int n );
void      gaus_reverse( long double **A , long double *f, int n );
void      mainelem_gaus( long double **A , long double *f, int n );
long double ** rev_matrix_gaus( long double **A , int n , long double *det );
long double  cond_num( long double **A , long double **B , int n );
void      swap_line( long double **A , long double *f, int f_1 , int f_2 , int n );
void      swap_stb( long double **A , int f_1 , int f_2 , int n );
int       read_matrix_system( const char *file_name , long double ***MATRIX , long double
**STB );
int       read_matrix( const char *file_name , long double ***MATRIX );
void      write_matrix( const char *file_name , long double **A , long double *f, int n );
void      write_solution( const char *file_name , long double *f, int n );
long double ** copy_of_matrix( long double **res , long double **sen , int n );
void      make_matrix( const char *file_name , int mode );
void      free_mem( long double **A , long double *f, int n );

int
main( int argc , char **argv )
{
    //_____
    //its only for use this packet of meth
    if ( argc == 2 ) {
        printf( "arg1 : input file\n" );
        printf( "arg2 : output file\n" );
        printf( "arg3 : task [1 , 2 , 3 , 4 , 5 , 6]\n" );
        printf( "1 - solve by simple_gaus\n" );
        printf( "2 - solve by mainelem_gaus\n" );
        printf( "3 - find A^-1\n" );
        printf( "4 - find ObNum\n" );
        printf( "5 - find det\n" );
        printf( "6 - make matrix by formula and write it to file arg1 , and arg4 is task [1 - 5]" );
        return 0;
    }
    int task = 0;
    sscanf( argv[3] , "%d" , &task );
    if ( task == 6 ) {
        sscanf( argv[4] , "%d" , &task );
        if ( task >= 3 && task <= 5 ) {

```

```

        make_matrix( argv[1] , 1 );
    } else {
        make_matrix( argv[1] , 0 );
    }
}
unlink( argv[2] );
if ( task == 1 ) {
    long double **A = NULL , *f = NULL;
    int size = read_matrix_system( argv[1] , &A , &f);
    simple_gaus_front( A , f , size );
    gaus_reverse( A , f , size );
    write_solution( argv[2] , f , size );
    free_mem( A , f , size );
    return 0;
}
if ( task == 2 ) {
    long double **A = NULL , *f = NULL;
    int size = read_matrix_system( argv[1] , &A , &f);
    mainelem_gaus( A , f , size );
    write_solution( argv[2] , f , size );
    free_mem( A , f , size );
    return 0;
}
if ( task == 3 ) {
    long double **A = NULL;
    long double det;
    int size = read_matrix( argv[1] , &A );
    long double **B = rev_matrix_gaus( A , size , &det );
    write_matrix( argv[2] , B , NULL , size );
    free_mem( A , NULL , size );
    free_mem( B , NULL , size );
    return 0;
}
if ( task == 4 ) {
    long double **A = NULL;
    long double det;
    int size = read_matrix( argv[1] , &A );
    long double **B = rev_matrix_gaus( A , size , &det );
    long double ob = cond_num( A , B , size );
    FILE *out = fopen( argv[2] , "a" );
    fprintf( out , "ObNum: %Lf\n" , ob );
    fclose( out );
    free_mem( A , NULL , size );
    free_mem( B , NULL , size );
    return 0;
}
if ( task == 5 ) {
    long double **A = NULL;

```

```

    long double det;
    int size = read_matrix( argv[1] , &A );
    long double **B = rev_matrix_gaus( A , size , &det );
    FILE *out = fopen( argv[2] , "a" );
    fprintf( out , "Det: %Lf\n" , det );
    fclose( out );
    free_mem( A , NULL , size );
    free_mem( B , NULL , size );
    return 0;
}
//=====
return 0;
}

void
simple_gaus_front( long double **A , long double *f , int n )
{
    printf( "GAUS_FRONT WAS STARTED\n" );
    //_____
    //the list to the top go
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) { //string iterator
        //_____
        //find non zero string and mode matrix
        int num_non_zero = i;
        for ( ; num_non_zero < n ; num_non_zero++ ) { //find not zero elem in stb
            if ( fabs( A[num_non_zero][i] ) > eps ) {
                break;
            }
        }
        if ( i != num_non_zero ) { //if not zero elem in set position
            swap_line( A , f , i , num_non_zero , n );
        }
        //=====
        //_____
        //devide string
        for ( int j = i + 1 ; j < n ; j++ ) { //stb iterator
            A[i][j] /= A[i][i]; //take main num
        }
        f[i] /= A[i][i];
        A[i][i] = 1;
        //=====
        //_____
        //reduse matrix with round result
        for ( int k = i + 1 ; k < n ; k++ ) { //dec of the string to zero start number
            for ( int p = i + 1 ; p < n ; p++ ) {
                A[k][p] -= A[i][p] * A[k][i];
            }
            f[k] -= f[i] * A[k][i];
        }
    }
}

```



```

        A[k][i] = 0;
    }
    //=====
}
//=====
printf( "GAUS_FRONT WAS FINISHED\n" );
}

void
gaus_reverse( long double **A , long double *f , int n )
{
    printf( "GAUS_REVERSE WAS STARTED\n" );
    //_____
    //the list to go the end
    for ( int i = n - 1 ; i >= 0 ; i-- ) { //set in the last point in matrix
        for ( int j = i - 1 ; j >= 0 ; j-- ) {
            f[j] -= A[j][i] * f[i];
            A[j][i] = 0;
        }
    }
    //=====
    printf( "GAUS_REVERSE WAS FINISHED\n" );
}

void
mainelem_gaus( long double **A , long double *f , int n )
{
    printf( "MAINELEM_GAUS WAS STARTED\n" );
    //_____
    //map of stb location for allocate start position
    int *map_of_stb_location = (int *) malloc( n * sizeof( *map_of_stb_location ) );
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        map_of_stb_location[i] = i;
    }
    //=====
    //_____
    //only gaus
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) { //string iterator
        //_____
        //find max element
        int num_of_max = i; //num of max stb
        long double max = fabs( A[i][i] );
        for ( int j = i + 1 ; j < n ; j++ ) { //find max elem in string
            if ( fabs( A[i][j] ) > max ) {
                max = fabs( A[i][j] );
                num_of_max = j;
            }
        }
    }
}

```

```

    if ( i != num_of_max ) { //if not zero elem in set position
        swap_stb( A , i , num_of_max , n );
        int dop = map_of_stb_location[i];
        map_of_stb_location[i] = map_of_stb_location[num_of_max];
        map_of_stb_location[num_of_max] = dop;
    }
    //=====
    //_____
    //divide string
    for ( int j = i + 1 ; j < n ; j++ ) { //stb iterator
        A[i][j] /= A[i][i]; //take main num
    }
    f[i] /= A[i][i];
    A[i][i] = 1;
    //=====
    //_____
    //reduse matrix with round result
    for ( int k = i + 1 ; k < n ; k++ ) { //dec of the string to zero start number
        for ( int p = i + 1 ; p < n ; p++ ) {
            A[k][p] -= A[i][p] * A[k][i];
        }
        f[k] -= f[i] * A[k][i];
        A[k][i] = 0;
    }
    //=====
}
//=====
//_____
//make finish deal
gaus_reverse( A , f , n ); //start reverse gaus to make a solution
long double *ask = (long double *) malloc( n * sizeof( *ask ) );
for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) { //get start allocate base on start map
    ask[map_of_stb_location[i]] = f[i];
}
for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) { //copy the solution
    f[i] = ask[i];
}
free( ask ); //free mem
free( map_of_stb_location ); //free mem
//=====
printf( "MAINELEM_GAUS WAS FINISHED\n" );
}

long double **
rev_matrix_gaus( long double **A , int n , long double *det )
{
    printf( "REV_MATRIX WAS STARTED\n" );
    *det = 1; //its only fo calc determ

```

```

long double **copy_of_A = copy_of_matrix( A , NULL , n );
//
//map of stb location for allocate start position
int *map_of_stb_location = (int *) malloc( n * sizeof( *map_of_stb_location ) );
for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
    map_of_stb_location[i] = i;
}
long double **B = (long double **) calloc( n , sizeof( *B ) );
for( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
    B[i] = (long double *) calloc( n , sizeof( **B ) );
    B[i][i] = 1;
}
//=====
//
//only gaus
for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) { //string iterator
    //
    //find max element
    int num_of_max = i; //num of max stb
    long double max = fabs( A[i][i] );
    for ( int j = i + 1 ; j < n ; j++ ) { //find max elem in string
        if ( fabs( A[i][j] ) > max ) {
            max = fabs( A[i][j] );
            num_of_max = j;
        }
    }
    if ( i != num_of_max ) { //if not zero elem in set position
        *det *= -1; //its only fo calc determ
        swap_stb( A , i , num_of_max , n );
        int dop = map_of_stb_location[i];
        map_of_stb_location[i] = map_of_stb_location[num_of_max];
        map_of_stb_location[num_of_max] = dop;
    }
    //=====
    //
    //devide string
    *det *= A[i][i]; //its only fo calc determ
    for ( int j = i + 1 ; j < n ; j++ ) { //stb iterator
        A[i][j] /= A[i][i]; //take main num
    }
    for ( int j = 0 ; j < n ; j++ ) {
        B[i][j] /= A[i][i];
    }
    A[i][i] = 1;
    //=====
    //
    //reduse matrix with round result
    for ( int k = i + 1 ; k < n ; k++ ) { //dec of the string to zero start number

```

```

    for ( int p = i + 1 ; p < n ; p++ ) {
        A[k][p] -= A[i][p] * A[k][i];
    }
    for ( int p = 0 ; p < n ; p++ ) {
        B[k][p] -= B[i][p] * A[k][i];
    }
    A[k][i] = 0;
}
//=====
}
//=====
//
//the list to go the end reverse go
for ( int i = n - 1 ; i >= 0 ; i-- ) { //set in the last point in matrix
    for ( int j = i - 1 ; j >= 0 ; j-- ) {
        for ( int p = 0 ; p < n ; p++ ) {
            B[j][p] -= A[j][i] * B[i][p];
        }
        A[j][i] = 0;
    }
}
//=====
//
//make finish deal
long double **ask = (long double **) malloc( n * sizeof( *ask ) ); //swap string to male a
result
for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) { //get start allocate base on start map
    ask[map_of_stb_location[i]] = B[i];
}
for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) { //copy the solution
    B[i] = ask[i];
}
free( ask ); //free mem
free( map_of_stb_location ); //free mem
//=====
A = copy_of_matrix( copy_of_A , A , n );
free_mem( copy_of_A , NULL , n );
printf( "REV_MATRIX WAS FINISHED\n" );
return B;
}

long double
cond_num( long double **A , long double **B , int n )
{
    long double ob = 0;
    long double *mas_A = (long double *) calloc( n , sizeof( *mas_A ) ); //mass of string sum in
matrix A

```

```

    long double *mas_B = (long double *) calloc( n , sizeof( *mas_B ) );//mass of string sum in
matrix B = A^-1
    //
    //only find string sum of both matrix
    for( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        for( int j = 0 ; j < n ; j++ ) {
            mas_A[i] += fabs( A[i][j] );
            mas_B[i] += fabs( B[i][j] );
        }
    }
    //=====
    //
    //only find max sum of string of both matrix
    long double norma_A = mas_A[0]; //inf norma
    long double norma_B = mas_B[0]; //inf norma
    for ( int i = 1 ; i < n ; i++ ) {
        if ( mas_A[i] > norma_A ) {
            norma_A = mas_A[i];
        }
        if ( mas_B[i] > norma_B ) {
            norma_B = mas_B[i];
        }
    }
    //=====
    ob = norma_A * norma_B;
    free( mas_A );
    free( mas_B );
    return ob;
}

void
swap_line( long double **A , long double *f , int f_1 , int f_2 , int n ) //swap system line
{
    long double dop;
    for ( int p = f_1 ; p < n ; p++ ) { //swap string of matrix
        dop = A[f_1][p];
        A[f_1][p] = A[f_2][p];
        A[f_2][p] = dop;
    }
    if (f) {
        dop = f[f_1]; //swap string of f stb
        f[f_1] = f[f_2];
        f[f_2] = dop;
    }
}

void
swap_stb( long double **A , int f_1 , int f_2 , int n ) //swap A stb

```

```

{
    long double dop;
    for ( int p = 0 ; p < n ; p++ ) { //swap stb of matrix
        dop = A[p][f_1];
        A[p][f_1] = A[p][f_2];
        A[p][f_2] = dop;
    }
}

int
read_matrix_system( const char *file_name , long double ***MATRIX , long double **STB )
{
    //_____
    //allocate size of matrix
    long double **A = *MATRIX;
    long double *f = *STB;
    FILE *in = fopen( file_name , "r" );
    int n;
    fscanf( in , "%d" , &n );
    printf( "SIZE :: %d\n" , n );
    //=====
    //_____
    //get memory
    A = (long double **) malloc( n * sizeof( *A ) );
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        A[i] = (long double *) malloc ( n * sizeof( **A ) );
    }
    f = (long double *) malloc ( n * sizeof( *f ) );
    //=====
    //_____
    //read matrix from file with file_name
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        for ( int j = 0 ; j < n ; j++ ) {
            fscanf( in , "%Lf" , &A[i][j] );
        }
        fscanf( in , "%Lf" , &f[i] );
    }
    fclose( in );
    //=====
    printf( "MATRIX OF SYSTEM WAS READED\n" );
    *MATRIX = A;
    *STB = f;
    return n;
}

int
read_matrix( const char *file_name , long double ***MATRIX )
{

```

```

//_____
//allocate size of matrix
long double **A = *MATRIX;
FILE *in = fopen( file_name , "r" );
int n;
fscanf( in , "%d" , &n );
printf( "SIZE :: %d\n" , n );
//=====
//_____
//get memory
A = (long double **) malloc( n * sizeof( *A ) );
for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
    A[i] = (long double *) malloc ( n * sizeof( **A ) );
}
//=====
//_____
//read matrix from file with file_name
for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
    for ( int j = 0 ; j < n ; j++ ) {
        fscanf( in , "%Lf" , &A[i][j] );
    }
}
fclose( in );
//=====
printf( "MATRIX WAS READED\n" );
*MATRIX = A;
return n;
}

void
write_matrix( const char *file_name , long double **A , long double *f , int n )
{
    //_____
    //write matrix in file with file_name
    FILE *out = fopen( file_name , "a" );
    fprintf( out , "NEW MATRIX\n" );
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        for ( int j = 0 ; j < n ; j++ ) {
            fprintf( out , "%Lf" , A[i][j] );
        }
        if ( f ) {
            fprintf( out , "| %Lf\n" , f[i] );
        } else {
            fprintf( out , "\n" );
        }
    }
    fprintf( out , "END MATRIX\n" );
    fclose( out );
}

```

```

printf( "MATRIX WRITE IN FILE : %s\n" , file_name );
//=====
}

void
write_solution( const char *file_name , long double *f , int n )
{
    //_____
    //write solution only in file
    FILE *out = fopen( file_name , "a" );
    fprintf( out , "SOLUTION\n" );
    for( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        fprintf( out , "x_%d = %0.15Lf\n" , i + 1 , f[i] );
    }
    fclose( out );
    //=====
}

long double **
copy_of_matrix( long double **A , long double **B , int n ) //its only copy matrix for save from
algo
{
    //_____
    //copy
    if ( !B ) {
        B = (long double **) calloc( n , sizeof( *B ) );
        for( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
            B[i] = (long double *) calloc( n , sizeof( **B ) );
        }
    }
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        for ( int j = 0 ; j < n ; j++ ) {
            B[i][j] = A[i][j];
        }
    }
    //=====
    return B;
}

void
make_matrix( const char *file_name , int mode ) //gen matrix: mode 1 - only matrix ; 0 - full
system
{
    //_____
    //gen matrix
    int n = 30 , m = 20;
    FILE *out = fopen( file_name , "w" );
    fprintf( out , "%d\n" , n );

```



```

for ( int i = 1 ; i <= n ; i++ ) {
    for ( int j = 1 ; j <= n ; j++ ) {
        if ( i != j ) {
            fprintf( out , "%Lf" , (long double) (i + j) / (long double) (n + m) );
        } else {
            fprintf( out , "%Lf" , (long double) n + ( m * m ) + ( (long double) j / m ) + ( (long
double) i / n ) );
        }
    }
}
if ( mode == 0 ) {
    fprintf( out , "%Lf\n" , (long double) m * i + n );
} else {
    fprintf( out , "\n" );
}
}
fclose( out );
//=====

}

void
free_mem( long double **A , long double *f , int n )
{
    //_____
    //free memory after use matrix
    for( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        free( A[i] );
    }
    free( A );
    free( f );
    //=====
}

```

Test 1

4
2 2 -1 1 4
4 3 -1 2 6
8 5 -3 4 12
3 3 -2 4 6

SOLUTION 1

$x_1 = 0.6000000000000000$
 $x_2 = 1.0000000000000000$
 $x_3 = -1.0000000000000000$
 $x_4 = -0.2000000000000000$

SOLUTION 2

$x_1 = 0.6000000000000000$
 $x_2 = 1.0000000000000000$
 $x_3 = -1.0000000000000000$
 $x_4 = -0.2000000000000000$

NEW MATRIX

-0.600000 0.100000 0.300000 -0.200000
1.000000 0.500000 -0.500000 0.000000
-1.000000 1.500000 -0.500000 0.000000
-0.800000 0.300000 -0.100000 0.400000
END MATRIX

Cond: 60.000000

Det: 10.000000

$\{\{2, 2, -1, 1\}, \{4, 3, -1, 2\}, \{8, 5, -3, 4\}, \{3, 3, -2, 4\}\} * \{a, b, c, d\} = \{4, 6, 12, 6\}$

Входная интерпретация:

$$\begin{pmatrix} 2 & 2 & -1 & 1 \\ 4 & 3 & -1 & 2 \\ 8 & 5 & -3 & 4 \\ 3 & 3 & -2 & 4 \end{pmatrix}$$

Входные данные:

$$\begin{pmatrix} 2 & 2 & -1 & 1 \\ 4 & 3 & -1 & 2 \\ 8 & 5 & -3 & 4 \\ 3 & 3 & -2 & 4 \end{pmatrix}^{-1} \quad (\text{matrix inverse})$$

Входные данные:

$$\begin{pmatrix} 2 & 2 & -1 & 1 \\ 4 & 3 & -1 & 2 \\ 8 & 5 & -3 & 4 \\ 3 & 3 & -2 & 4 \end{pmatrix} \cdot [a, b, c, d] = [4, 6, 12, 6]$$

Увеличить | Данные | Настроить | Plaintext | интерактив

результат:

Результат:

$$\frac{1}{10} \begin{pmatrix} -6 & 1 & 3 & -2 \\ 10 & 5 & -5 & 0 \\ -10 & 15 & -5 & 0 \\ -8 & 3 & -1 & 4 \end{pmatrix}$$

$$\{2a + 2b - c + d, 4a + 3b - c + 2d, 8a + 5b - 3c + 4d, 3a + 3b - 2c + 4d\} = \{4, 6, 12, 6\}$$

Решение:

$$a = \frac{3}{5}, \quad b = 1, \quad c = -1, \quad d = -\frac{1}{5}$$

Результат:

10

Test 2

4
2 5 -8 3 8
4 3 -9 1 9
2 3 -5 -6 7
1 8 -7 0 12

SOLUTION 1

$x_1 = 3.0000000000000000$
 $x_2 = 2.0000000000000000$
 $x_3 = 1.0000000000000000$
 $x_4 = 0.0000000000000000$

SOLUTION 2

$x_1 = 3.0000000000000000$
 $x_2 = 2.0000000000000000$
 $x_3 = 1.0000000000000000$
 $x_4 = 0.0000000000000000$

NEW MATRIX

-1.719577 1.222222 -0.656085 0.862434
-0.650794 0.333333 -0.269841 0.507937
-0.989418 0.555556 -0.402116 0.560847
-0.074074 0.111111 -0.185185 0.074074
END MATRIX

Cond: 80.285714
Det: -189.000000

$\{\{2, 5, -8, 3\}, \{4, 3, -9, 1\}, \{2, 3, -5, -6\}, \{1, 8, -7, 0\}\} * \{a, b, c, d\} = \{8, 9, 7, 12\}$

Входная интерпретация:

$$\begin{pmatrix} 2 & 5 & -8 & 3 \\ 4 & 3 & -9 & 1 \\ 2 & 3 & -5 & -6 \\ 1 & 8 & -7 & 0 \end{pmatrix}^{-1}$$

(matrix inverse)

Входные данные:

$$\begin{pmatrix} 2 & 5 & -8 & 3 \\ 4 & 3 & -9 & 1 \\ 2 & 3 & -5 & -6 \\ 1 & 8 & -7 & 0 \end{pmatrix} \cdot (a, b, c, d) = (8, 9, 7, 12)$$

Результат:

Увеличить | Данные |
Результат:
-189

$$\frac{1}{189} \begin{pmatrix} -325 & 231 & -124 & 163 \\ -123 & 63 & -51 & 96 \\ -187 & 105 & -76 & 106 \\ -14 & 21 & -35 & 14 \end{pmatrix}$$

Результат:

$$(2a + 5b - 8c + 3d, 4a + 3b - 9c + d, 2a + 3b - 5c - 6d, a + 8b - 7c) = (8, 9, 7, 12)$$

Решение:

$$a = 3, \quad b = 2, \quad c = 1, \quad d = 0$$

Test 3

$$\begin{pmatrix} 3 \\ 2 & -1 & 0 & 3 \\ -1 & 2 & -1 & 4 \\ 0 & -1 & 2 & 5 \end{pmatrix}$$

SOLUTION 1

$$\begin{aligned} x_1 &= 5.5000000000000000 \\ x_2 &= 8.0000000000000000 \\ x_3 &= 6.5000000000000000 \end{aligned}$$

SOLUTION 2

$$\begin{aligned} x_1 &= 5.5000000000000000 \\ x_2 &= 8.0000000000000000 \\ x_3 &= 6.5000000000000000 \end{aligned}$$

NEW MATRIX

$$\begin{pmatrix} 0.750000 & 0.500000 & 0.250000 \\ 0.500000 & 1.000000 & 0.500000 \\ 0.250000 & 0.500000 & 0.750000 \end{pmatrix}$$

END MATRIX

Cond: 8.000000

Det: 4.000000

$$\{\{2, -1, 0\}, \{-1, 2, -1\}, \{0, -1, 2\}\} * \{a, b, c\} = \{3, 4, 5\}$$

Входная интерпретация:

$$\begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{pmatrix}$$

Входные данные:

$$\begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{pmatrix}^{-1}$$

(matrix inverse)

Входные данные:

$$\begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{pmatrix} \cdot \{a, b, c\} = \{3, 4, 5\}$$

Увеличить | Данные | Настроить | Ресурсы

Результат:

$$\{2a - b, -a + 2b - c, 2c - b\} = \{3, 4, 5\}$$

Результат:

4

$$\frac{1}{4} \begin{pmatrix} 3 & 2 & 1 \\ 2 & 4 & 2 \\ 1 & 2 & 3 \end{pmatrix}$$

Решение:

$$a = \frac{11}{2}, \quad b = 8, \quad c = \frac{13}{2}$$

Test 4

$$A_{ij} = \frac{i+j}{m+n}, i \neq j$$

$$A_{ij} = n + m^2 + \frac{j}{m} + \frac{i}{n}, i = j \forall i, j = 1 \dots n$$

$$b_i = 20 \cdot i + 30$$

SOLUTION 1

$x_1 = 0.094220856385308$
 $x_2 = 0.139664640363886$
 $x_3 = 0.185099268187903$
 $x_4 = 0.230524742405332$
 $x_5 = 0.275941065140727$
 $x_6 = 0.321348240336259$
 $x_7 = 0.366746270219767$
 $x_8 = 0.412135156596181$
 $x_9 = 0.457514904037024$
 $x_{10} = 0.502885514450388$
 $x_{11} = 0.548246989321968$
 $x_{12} = 0.593599333851879$
 $x_{13} = 0.638942549628852$
 $x_{14} = 0.684276637819734$
 $x_{15} = 0.729601604252472$
 $x_{16} = 0.774917450196826$
 $x_{17} = 0.820224176501179$
 $x_{18} = 0.865521789620556$
 $x_{19} = 0.910810290506128$
 $x_{20} = 0.956089679688203$
 $x_{21} = 1.001359964248124$
 $x_{22} = 1.046621144818862$
 $x_{23} = 1.091873221613033$
 $x_{24} = 1.137116202337544$
 $x_{25} = 1.182350087307552$
 $x_{26} = 1.227574876418363$
 $x_{27} = 1.272790578001696$
 $x_{28} = 1.317997192055276$
 $x_{29} = 1.363194718157486$
 $x_{30} = 1.408383165264102$

SOLUTION 2

$x_1 = 0.094220856385308$
 $x_2 = 0.139664640363886$
 $x_3 = 0.185099268187903$
 $x_4 = 0.230524742405332$
 $x_5 = 0.275941065140727$

$x_6 = 0.321348240336259$
 $x_7 = 0.366746270219767$
 $x_8 = 0.412135156596181$
 $x_9 = 0.457514904037024$
 $x_{10} = 0.502885514450388$
 $x_{11} = 0.548246989321968$
 $x_{12} = 0.593599333851879$
 $x_{13} = 0.638942549628852$
 $x_{14} = 0.684276637819734$
 $x_{15} = 0.729601604252472$
 $x_{16} = 0.774917450196826$
 $x_{17} = 0.820224176501179$
 $x_{18} = 0.865521789620556$
 $x_{19} = 0.910810290506128$
 $x_{20} = 0.956089679688203$
 $x_{21} = 1.001359964248124$
 $x_{22} = 1.046621144818862$
 $x_{23} = 1.091873221613033$
 $x_{24} = 1.137116202337544$
 $x_{25} = 1.182350087307552$
 $x_{26} = 1.227574876418363$
 $x_{27} = 1.272790578001696$
 $x_{28} = 1.317997192055276$
 $x_{29} = 1.363194718157486$
 $x_{30} = 1.408383165264102$

Cond: 1.122125

Det:

110325917572457787218673158659283956826977968095736743379364988875
58459459371008.000000

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <math.h>

long double w = 0.8;

void      relax_method( long double **A , long double *f , long double eps , int n );
void      one_iteraton( long double **A , long double *f , long double *x_k , long double
*x_k_1 , int n );
long double  accuracy_of_solve_KOSHI( long double *x_k , long double *x_k_1 , int n );
long double  accuracy_of_solve_MATRIX( long double **A , long double *f , long double *x_k
, int n );
int         read_matrix_system( const char *file_name , long double ***MATRIX , long double
**STB );
void        write_matrix( const char *file_name , long double **A , long double *f , int n );
void        write_solution( const char *file_name , long double *f , int n );
void        make_matrix( const char *file_name , int mode );
void        free_mem( long double **A , long double *f , int n );

int
main( int argc , char **argv )
{
    //_____
    //its only for use this packet of meth
    if ( argc == 2 ) {
        printf( "arg1 : input file\n" );
        printf( "arg2 : output file\n" );
        printf( "arg3 : accuracy\n" );
        printf( "arg4 : matrix in file <1> , matrix by fomula <2>\n" );
        return 0;
    }
    long double eps;
    sscanf( argv[3] , "%Lf" , &eps );
    int task;
    sscanf( argv[4] , "%d" , &task );
    unlink( argv[2] );
    if ( task == 1 ) {
        long double **A = NULL , *f = NULL;
        int size = read_matrix_system( argv[1] , &A , &f );
        relax_method( A , f , eps , size );
        write_solution( argv[2] , f , size );
        free_mem( A , f , size );
        return 0;
    }
}

```

```

if ( task == 2 ) {
    long double **A = NULL , *f = NULL;
    make_matrix( argv[1] , 0 );
    int size = read_matrix_system( argv[1] , &A , &f);
    relax_method( A , f , eps , size );
    write_solution( argv[2] , f , size );
    free_mem( A , f , size );
    return 0;
}
if ( task == 3 ) {
    long double **A = NULL , *f = NULL;
    w = 0.05;
    for ( ; w < 1.97 ; w += 0.05 ) {
        int size = read_matrix_system( argv[1] , &A , &f);
        printf( "W = %Lf" , w );
        relax_method( A , f , eps , size );
        free_mem( A , f , size );
        A = NULL ; f = NULL;
    }
}
return 0;
}

void
relax_method( long double **A , long double *f , long double eps , int n )
{
    long double *x_k = (long double *) malloc ( n * sizeof( *x_k ) );
    long double *x_k_1 = (long double *) malloc ( n * sizeof( *x_k_1 ) );
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) { //initialized start value
        x_k[i] = 1;
    }
    //_____
    //make next iteration of algo
    int k = 0;
    while ( 1 ) {
        if ( accuracy_of_solve_MATRIX( A , f , x_k , n ) < eps ) { // accuracy_of_solve_KOSHI( x_k
, x_k_1 , n ) < eps
            break;
        }
        one_iteraton( A , f , x_k , x_k_1 , n );
        k++;
    }
    //=====
    //_____
    //copy of solution in f
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        f[i] = x_k[i];
    }
}

```



```

//=====
printf( "COUNT_IT :: %d\n", k );
free( x_k );
free( x_k_1 );
}

void
one_iteraton( long double **A , long double *f, long double *x_k , long double *x_k_1 , int n )
{
    //_____
    //iteration
    long double q = 1 - ( 1 / w ); //its koef of k_i
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        x_k_1[i] = f[i];
        for ( int j = 0 ; j < i ; j++ ) {
            x_k_1[i] -= A[i][j] * x_k_1[j];
        }
        x_k_1[i] -= q * A[i][i] * x_k[i];
        for ( int j = i + 1 ; j < n ; j++ ) {
            x_k_1[i] -= A[i][j] * x_k[j];
        }
        x_k_1[i] *= w;
        x_k_1[i] /= A[i][i];
    }
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        long double dop;
        dop = x_k[i];
        x_k[i] = x_k_1[i];
        x_k_1[i] = dop;
    }
    //really now i+i is x_k and i is x_k_1
    //=====
}

long double
accuracy_of_solve_KOSHI( long double *x_k , long double *x_k_1 , int n )
{
    //_____
    //calc norma of solve
    long double norma = 0;
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        norma += fabs( x_k[i] - x_k_1[i] );
    }
    //=====
    return norma;
}

long double

```

```

accuracy_of_solve_MATRIX( long double **A , long double *f , long double *x_k , int n )
{
    //_____
    //calc norma of solve
    long double *Ax = (long double *) calloc( n , sizeof( *Ax ) );
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        for ( int j = 0 ; j < n ; j++ ) {
            Ax[i] += A[i][j] * x_k[j];
        }
    }
    long double norma = 0;
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        norma += fabs( f[i] - Ax[i] );
    }
    free( Ax );
    //=====
    return norma;
}

```

```

int
read_matrix_system( const char *file_name , long double ***MATRIX , long double **STB )
{
    //_____
    //allocate size of matrix
    long double **A = *MATRIX;
    long double *f = *STB;
    FILE *in = fopen( file_name , "r" );
    int n;
    fscanf( in , "%d" , &n );
    // printf( "SIZE :: %d\n" , n );
    //=====
    //_____
    //get memory
    A = (long double **) malloc( n * sizeof( *A ) );
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        A[i] = (long double *) malloc ( n * sizeof( **A ) );
    }
    f = (long double *) malloc ( n * sizeof( *f ) );
    //=====
    //_____
    //read matrix from file with file_name
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        for ( int j = 0 ; j < n ; j++ ) {
            fscanf( in , "%Lf" , &A[i][j] );
        }
        fscanf( in , "%Lf" , &f[i] );
    }
    fclose( in );
}

```

```

//=====
// printf( "MATRIX OF SYSTEM WAS READED\n" );
*MATRIX = A;
*STB = f;
return n;
}

void
write_matrix( const char *file_name , long double **A , long double *f , int n )
{
    //_____
    //write matrix in file with file_name
    FILE *out = fopen( file_name , "a" );
    fprintf( out , "NEW MATRIX\n" );
    for ( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        for ( int j = 0 ; j < n ; j++ ) {
            fprintf( out , "%Lf" , A[i][j] );
        }
        if ( f ) {
            fprintf( out , "| %Lf\n" , f[i] );
        } else {
            fprintf( out , "\n" );
        }
    }
    fprintf( out , "END MATRIX\n" );
    fclose( out );
    printf( "MATRIX WRITE IN FILE : %s\n" , file_name );
    //=====
}

void
write_solution( const char *file_name , long double *f , int n )
{
    //_____
    //write solution only in file
    FILE *out = fopen( file_name , "a" );
    fprintf( out , "SOLUTION\n" );
    for( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        fprintf( out , "x_%d = %0.15Lf\n" , i + 1 , f[i] );
    }
    fclose( out );
    //=====
}

void
make_matrix( const char *file_name , int mode ) //gen matrix: mode 1 - only matrix ; 0 - full
system
{

```

```

//_____
//gen matrix
int n = 30 , m = 20;
FILE *out = fopen( file_name , "w" );
fprintf( out , "%d\n" , n );
for ( int i = 1 ; i <= n ; i++ ) {
    for ( int j = 1 ; j <= n ; j++ ) {
        if ( i != j ) {
            fprintf( out , "%Lf" , (long double) (i + j) / (long double) (n + m) );
        } else {
            fprintf( out , "%Lf" , (long double) n + ( m * m ) + ( (long double) j / m ) + ( (long
double) i / n ) );
        }
    }
}
if ( mode == 0 ) {
    fprintf( out , "%Lf\n" , (long double) m * i + n );
} else {
    fprintf( out , "\n" );
}
}
fclose( out );
//=====
}

void
free_mem( long double **A , long double *f , int n )
{
    //_____
    //free memory after use matrix
    for( int i = 0 ; i < n ; i++ ) {
        free( A[i] );
    }
    free( A );
    free( f );
    //=====
}

```

К сожалению матрицы из варианта не подходят для тестирования данного алгоритма, поэтому были сгенерированы другие матрицы.

Test 1

3
2 -1 0 3
-1 2 -1 4
0 -1 2 5

SOLUTION

$x_1 = 5.499999999958773$
 $x_2 = 7.999999999952658$
 $x_3 = 6.499999999972818$

$EPS = 0.0000000001$

$W = 0.050000$ COUNT_IT :: 1686
 $W = 0.100000$ COUNT_IT :: 822
 $W = 0.150000$ COUNT_IT :: 533
 $W = 0.200000$ COUNT_IT :: 389
 $W = 0.250000$ COUNT_IT :: 302
 $W = 0.300000$ COUNT_IT :: 245
 $W = 0.350000$ COUNT_IT :: 203
 $W = 0.400000$ COUNT_IT :: 172
 $W = 0.450000$ COUNT_IT :: 148
 $W = 0.500000$ COUNT_IT :: 128
 $W = 0.550000$ COUNT_IT :: 112
 $W = 0.600000$ COUNT_IT :: 99
 $W = 0.650000$ COUNT_IT :: 88
 $W = 0.700000$ COUNT_IT :: 78
 $W = 0.750000$ COUNT_IT :: 69
 $W = 0.800000$ COUNT_IT :: 62
 $W = 0.850000$ COUNT_IT :: 55
 $W = 0.900000$ COUNT_IT :: 49
 $W = 0.950000$ COUNT_IT :: 43
 $W = 1.000000$ COUNT_IT :: 37
 $W = 1.050000$ COUNT_IT :: 32
 $W = 1.100000$ COUNT_IT :: 27
 $W = 1.150000$ COUNT_IT :: 22
 $W = 1.200000$ COUNT_IT :: 17
 $W = 1.250000$ COUNT_IT :: 20
 $W = 1.300000$ COUNT_IT :: 22
 $W = 1.350000$ COUNT_IT :: 25

$W = 1.400000 \text{ COUNT_IT} :: 28$
 $W = 1.450000 \text{ COUNT_IT} :: 33$
 $W = 1.500000 \text{ COUNT_IT} :: 37$
 $W = 1.550000 \text{ COUNT_IT} :: 44$
 $W = 1.600000 \text{ COUNT_IT} :: 50$
 $W = 1.650000 \text{ COUNT_IT} :: 61$
 $W = 1.700000 \text{ COUNT_IT} :: 74$
 $W = 1.750000 \text{ COUNT_IT} :: 90$
 $W = 1.800000 \text{ COUNT_IT} :: 115$
 $W = 1.850000 \text{ COUNT_IT} :: 159$
 $W = 1.900000 \text{ COUNT_IT} :: 243$
 $W = 1.950000 \text{ COUNT_IT} :: 496$

$$\{\{2, -1, 0\}, \{-1, 2, -1\}, \{0, -1, 2\}\} * \{a, b, c\} = \{3, 4, 5\}$$

Test 2

3
21 41 50 1
41 546 346 2
50 346 349 3

SOLUTION

$x_1 = 0.039263343491183$
 $x_2 = -0.003141863684024$
 $x_3 = 0.006085723954520$

$EPS = 0.0000000001$

$W = 0.050000 \text{ COUNT_IT} :: 2731$
 $W = 0.100000 \text{ COUNT_IT} :: 1331$
 $W = 0.150000 \text{ COUNT_IT} :: 905$
 $W = 0.200000 \text{ COUNT_IT} :: 675$
 $W = 0.250000 \text{ COUNT_IT} :: 532$
 $W = 0.300000 \text{ COUNT_IT} :: 435$
 $W = 0.350000 \text{ COUNT_IT} :: 365$
 $W = 0.400000 \text{ COUNT_IT} :: 312$
 $W = 0.450000 \text{ COUNT_IT} :: 270$
 $W = 0.500000 \text{ COUNT_IT} :: 236$
 $W = 0.550000 \text{ COUNT_IT} :: 208$
 $W = 0.600000 \text{ COUNT_IT} :: 184$
 $W = 0.650000 \text{ COUNT_IT} :: 164$
 $W = 0.700000 \text{ COUNT_IT} :: 146$
 $W = 0.750000 \text{ COUNT_IT} :: 131$
 $W = 0.800000 \text{ COUNT_IT} :: 117$
 $W = 0.850000 \text{ COUNT_IT} :: 105$

$W = 0.900000 \text{ COUNT_IT} :: 94$
 $W = 0.950000 \text{ COUNT_IT} :: 83$
 $W = 1.000000 \text{ COUNT_IT} :: 74$
 $W = 1.050000 \text{ COUNT_IT} :: 65$
 $W = 1.100000 \text{ COUNT_IT} :: 56$
 $W = 1.150000 \text{ COUNT_IT} :: 47$
 $W = 1.200000 \text{ COUNT_IT} :: 34$
 $W = 1.250000 \text{ COUNT_IT} :: 35$
 $W = 1.300000 \text{ COUNT_IT} :: 38$
 $W = 1.350000 \text{ COUNT_IT} :: 41$
 $W = 1.400000 \text{ COUNT_IT} :: 46$
 $W = 1.450000 \text{ COUNT_IT} :: 50$
 $W = 1.500000 \text{ COUNT_IT} :: 58$
 $W = 1.550000 \text{ COUNT_IT} :: 66$
 $W = 1.600000 \text{ COUNT_IT} :: 78$
 $W = 1.650000 \text{ COUNT_IT} :: 92$
 $W = 1.700000 \text{ COUNT_IT} :: 110$
 $W = 1.750000 \text{ COUNT_IT} :: 134$
 $W = 1.800000 \text{ COUNT_IT} :: 173$
 $W = 1.850000 \text{ COUNT_IT} :: 234$
 $W = 1.900000 \text{ COUNT_IT} :: 363$
 $W = 1.950000 \text{ COUNT_IT} :: 744$

$$\{\{21, 41, 50\}, \{41, 546, 346\}, \{50, 346, 349\}\} * \{a, b, c\} = \{1, 2, 3\}$$

Test 3

3

15442 4971 218 4

4971 3325 -249 44

218 -249 83 7

(8)

SOLUTION

$x_1 = -0.060171272229531$

$x_2 = 0.156502484984923$

$x_3 = 0.711885013340776$

$EPS = 0.0000000001$

$W = 0.050000 \text{ COUNT_IT} :: 8913$

$W = 0.100000 \text{ COUNT_IT} :: 4335$

$W = 0.150000 \text{ COUNT_IT} :: 2809$

$W = 0.200000 \text{ COUNT_IT} :: 2045$

$W = 0.250000 \text{ COUNT_IT} :: 1587$

$W = 0.300000 \text{ COUNT_IT} :: 1281$

$W = 0.350000 \text{ COUNT_IT} :: 1061$

$W = 0.400000 \text{ COUNT_IT} :: 896$
 $W = 0.450000 \text{ COUNT_IT} :: 767$
 $W = 0.500000 \text{ COUNT_IT} :: 663$
 $W = 0.550000 \text{ COUNT_IT} :: 576$
 $W = 0.600000 \text{ COUNT_IT} :: 500$
 $W = 0.650000 \text{ COUNT_IT} :: 426$
 $W = 0.700000 \text{ COUNT_IT} :: 386$
 $W = 0.750000 \text{ COUNT_IT} :: 360$
 $W = 0.800000 \text{ COUNT_IT} :: 330$
 $W = 0.850000 \text{ COUNT_IT} :: 301$
 $W = 0.900000 \text{ COUNT_IT} :: 274$
 $W = 0.950000 \text{ COUNT_IT} :: 249$
 $W = 1.000000 \text{ COUNT_IT} :: 226$
 $W = 1.050000 \text{ COUNT_IT} :: 205$
 $W = 1.100000 \text{ COUNT_IT} :: 185$
 $W = 1.150000 \text{ COUNT_IT} :: 167$
 $W = 1.200000 \text{ COUNT_IT} :: 150$
 $W = 1.250000 \text{ COUNT_IT} :: 133$
 $W = 1.300000 \text{ COUNT_IT} :: 118$
 $W = 1.350000 \text{ COUNT_IT} :: 102$
 $W = 1.400000 \text{ COUNT_IT} :: 87$
 $W = 1.450000 \text{ COUNT_IT} :: 71$
 $W = 1.500000 \text{ COUNT_IT} :: 56$
 $W = 1.550000 \text{ COUNT_IT} :: 65$
 $W = 1.600000 \text{ COUNT_IT} :: 75$
 $W = 1.650000 \text{ COUNT_IT} :: 89$
 $W = 1.700000 \text{ COUNT_IT} :: 107$
 $W = 1.750000 \text{ COUNT_IT} :: 133$
 $W = 1.800000 \text{ COUNT_IT} :: 171$
 $W = 1.850000 \text{ COUNT_IT} :: 235$
 $W = 1.900000 \text{ COUNT_IT} :: 362$
 $W = 1.950000 \text{ COUNT_IT} :: 743$

$\{\{ 15442, 4971, 218 \}, \{ 4971, 3325, -249 \}, \{ 218, -249, 83 \} \} * \{ a, b, c \} =$
 $\{ 4, 44, 7 \}$

Test 4

$$A_{ij} = \frac{i+j}{m+n}, i \neq j$$

$$A_{ij} = n + m^2 + \frac{j}{m} + \frac{i}{n}, i = j \forall i, j = 1 \dots n$$

$$b_i = 20 \cdot i + 30$$

SOLUTION

$$x_1 = 0.094220856385316$$

$x_2 = 0.139664640363894$
 $x_3 = 0.185099268187910$
 $x_4 = 0.230524742405339$
 $x_5 = 0.275941065140733$
 $x_6 = 0.321348240336265$
 $x_7 = 0.366746270219772$
 $x_8 = 0.412135156596186$
 $x_9 = 0.457514904037029$
 $x_{10} = 0.502885514450393$
 $x_{11} = 0.548246989321973$
 $x_{12} = 0.593599333851883$
 $x_{13} = 0.638942549628855$
 $x_{14} = 0.684276637819737$
 $x_{15} = 0.729601604252475$
 $x_{16} = 0.774917450196829$
 $x_{17} = 0.820224176501182$
 $x_{18} = 0.865521789620558$
 $x_{19} = 0.910810290506130$
 $x_{20} = 0.956089679688205$
 $x_{21} = 1.001359964248125$
 $x_{22} = 1.046621144818863$
 $x_{23} = 1.091873221613034$
 $x_{24} = 1.137116202337544$
 $x_{25} = 1.182350087307551$
 $x_{26} = 1.227574876418362$
 $x_{27} = 1.272790578001693$
 $x_{28} = 1.317997192055272$
 $x_{29} = 1.363194718157481$
 $x_{30} = 1.408383165264096$

$EPS = 0.0000000001$

$W = 0.050000$ COUNT_IT :: 617
 $W = 0.100000$ COUNT_IT :: 301
 $W = 0.150000$ COUNT_IT :: 195
 $W = 0.200000$ COUNT_IT :: 142
 $W = 0.250000$ COUNT_IT :: 110
 $W = 0.300000$ COUNT_IT :: 89
 $W = 0.350000$ COUNT_IT :: 74
 $W = 0.400000$ COUNT_IT :: 62
 $W = 0.450000$ COUNT_IT :: 53
 $W = 0.500000$ COUNT_IT :: 46
 $W = 0.550000$ COUNT_IT :: 40
 $W = 0.600000$ COUNT_IT :: 35
 $W = 0.650000$ COUNT_IT :: 31

$W = 0.700000$ COUNT_IT :: 27
 $W = 0.750000$ COUNT_IT :: 23
 $W = 0.800000$ COUNT_IT :: 20
 $W = 0.850000$ COUNT_IT :: 17
 $W = 0.900000$ COUNT_IT :: 14
 $W = 0.950000$ COUNT_IT :: 11
 $W = 1.000000$ COUNT_IT :: 7
 $W = 1.050000$ COUNT_IT :: 12
 $W = 1.100000$ COUNT_IT :: 15
 $W = 1.150000$ COUNT_IT :: 18
 $W = 1.200000$ COUNT_IT :: 21
 $W = 1.250000$ COUNT_IT :: 24
 $W = 1.300000$ COUNT_IT :: 27
 $W = 1.350000$ COUNT_IT :: 31
 $W = 1.400000$ COUNT_IT :: 35
 $W = 1.450000$ COUNT_IT :: 41
 $W = 1.500000$ COUNT_IT :: 47
 $W = 1.550000$ COUNT_IT :: 54
 $W = 1.600000$ COUNT_IT :: 63
 $W = 1.650000$ COUNT_IT :: 74
 $W = 1.700000$ COUNT_IT :: 90
 $W = 1.750000$ COUNT_IT :: 111
 $W = 1.800000$ COUNT_IT :: 144
 $W = 1.850000$ COUNT_IT :: 197
 $W = 1.900000$ COUNT_IT :: 305
 $W = 1.950000$ COUNT_IT :: 626