

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего профессионального образования
«Московский государственный технический университет имени
Н.Э. Баумана
(национальный исследовательский университет)»
(МГТУ им. Н.Э. Баумана)

Факультет: Информатики и систем управления
Кафедра: Теоретической информатики и компьютерных технологий

Лабораторная работа
«Алгоритм Тисменецкого»
по дисциплине *«Численные методы линейной алгебры»*

Студент ИУ9-72: А.Б. Барлука

Преподаватель: А.Ю. Голубков

Москва 2020

1. Цель:

Реализовать алгоритм Тисменецкого для построения ILU-предобуславливателей.

2. Постановка задачи:

Пусть A – невырожденная матрица размера $n \times n$. Построить неполное LDU-разложение $A = LDU + R$, где L – нижняя треугольная матрица, D – диагональная матрица, U – верхняя треугольная матрица, R – матрица невязок.

3. Теоретические сведения:

Пусть

$$A = LDU, \quad (1)$$

где D – диагональная, а L и U – нижняя и верхняя унитреугольные матрицы соответственно. Тисменецкий определяет матрицы L_i и U_i как

$$L_i = I + (L - I)e_i e_i^T \text{ и } U_i = I + e_i e_i^T (U - I),$$

где e_i задает i -ый столбец единичной матрицы. Т.к. $L - I$ является строго нижней треугольной, для $j \leq i$ имеем $e_j^T (L - I) e_i = 0$, поэтому

$$L_i^{-1} = I + (L - I) e_i e_i^T \quad (2)$$

и

$$L_i L_j = I + (L - I) (e_j e_j^T + e_i e_i^T).$$

Простая индукция, базирующаяся на последнем уравнении показывает, что

$$L_1 L_2 \dots L_n = I + (L - I) = L \quad (3)$$

Для U аналогично. Определим теперь матрицы $\bar{L}_i = L_1 L_2 \dots L_i$ и $A_i = \bar{L}_i^{-1} A \bar{U}_i^{-1}$ так, что если $A_0 = A$,

$$A_i = L_i^{-1} A_{i-1} U_i^{-1}, i = 1, 2, \dots, n. \quad (4)$$

Из уравнений (1) и (3) $A_n = D = \text{diag}(d_i)$, а из уравнений (2) и (4) следует, что

$$A_i = (I - (L - I) e_i e_i^T) A_{i-1} (I - e_i e_i^T (U - I)). \quad (5)$$

Теперь i -ый столбец A_i задается $A_i e_i$, поэтому

$$A_i e_i = (I - (L - I) e_i e_i^T) A_{i-1} e_i. \quad (6)$$

Выберем i -ый столбец так, что $A_i e_i$ формирует i -ый столбец диагональной матрицы D .

Замена $e_i d_i$ на $A_i e_i$ в уравнении (6) дает уравнение

$$e_i d_i = A_{i-1} e_i - (L - I) e_i e_i^T A_{i-1} e_i \quad (7)$$

которое при умножении слева на e_i^T можно записать как $d_i = e_i^T A_{i-1} e_i$. Обратная замена d_i а уравнении (7) дает

$$L e_i = A_{i-1} e_i d_i^{-1} \quad (8)$$

так что i -ый столбец L – это i -ый столбец матрицы A_i , разделенный на свой i -ый элемент. Общий вид A_i может быть выведен из следующего примера, для которого $i = 2$ и $n = 5$:

$$A_2 = \begin{bmatrix} d_1 & 0 & * & 0 & 0 \\ 0 & d_2 & * & 0 & 0 \\ 0 & 0 & a_{33} & a_{34} & a_{35} \\ 0 & 0 & a_{43} & a_{44} & a_{45} \\ 0 & 0 & a_{53} & a_{54} & a_{55} \end{bmatrix} \quad (9)$$

где (*) представляют нули для полного разложения. Если подставить $L e_i$ из уравнения (8) обратно в уравнение (5), получим

$$A_i = A_{i-1} - \frac{A_{i-1} e_i e_i^T A_{i-1}}{d_i} + e_i d_i e_i^T. \quad (10)$$

Чтобы получить неполную версия разложения из вышесказанного, обозначим « $\widehat{}$ » неполные копии A , L и d_i и положим, что $\widehat{A_{l-1}}$ уже известна. Пусть (по аналогии с уравнением (8))

$$\widehat{L}e_i = (\widehat{A_{l-1}}e_i - f_i)\widehat{d}_i^{-1} \quad \text{и} \quad e_i^T \widehat{U} = \widehat{d}_i^{-1}(e_i^T \widehat{A_{l-1}} - g_i^T)$$

где $\widehat{d}_i = e_i^T \widehat{A_{l-1}} e_i$ и векторы f_i и g_i^T состоят из тех элементов $\widehat{A_{l-1}}e_i$ и $e_i^T \widehat{A_{l-1}}$, которые должны быть исключены из неполных множителей \widehat{L} и \widehat{U} . Пусть r и s – число ненулевых элементов в j -ой строке и j -ом столбце соответственно. Тогда $nrow = alpha * r$ и $ncol = alpha * s$ – число наименьших по модулю элементов, которые будут исключены на j -том шаге алгоритма, а параметр $alpha$ задается пользователем. При $alpha = 1$, L и U имеют ту же степень разреженности, что и стандартный алгоритм неполного разложения Холецкого ICCG(0). С увеличением $alpha$ улучшается предобуславливатель, но также увеличивается сложность алгоритма.

Определим

$$u_i = \widehat{A_{l-1}}e_i - f_i \quad \text{и} \quad v_i^T = e_i^T \widehat{A_{l-1}} - g_i^T$$

и заметим, что в «шапочных» версиях уравнения (9) некоторые элементы, отмеченные (*), являются нулевыми для полного разложения, но могут быть ненулевыми и должны быть включены в f_i и g_i . Это гарантирует, что u_i и v_i^T имеют нули на корректных позициях и что оставшиеся элементы этих векторов являются соответствующими элементами $\widehat{A_{l-1}}e_i$ и $e_i^T \widehat{A_{l-1}}$. Матрица \widetilde{A}_l затем задается следующим образом

$$\widetilde{A}_l = \widehat{A_{l-1}} - (u_i v_i^T + u_i g_i^T + f_i v_i^T) \widehat{d}_i^{-1} \quad (11)$$

и обновленная матрица \widehat{A}_l получается из \widetilde{A}_l присвоением её i -му диагональному элементу значения \widehat{d}_l .

4. Реализация на Python:

Ниже представлен Листинг 1, содержащий реализацию программы *main.py* на языке Python 3.7 с использованием библиотеки NumPy.

На вход подается текстовый файл *in.txt*, в котором задана матрица A , а также коэффициент α – целое число. После завершения чтения входного файла проверяется условие невырожденности матрицы, иначе программа выдает исключение `AssertionError`.

```
import sys
import numpy as np

def read(file):
    m = []
    rows = file.readlines()
    N = len(rows)
    for row in rows:
        print(row.rstrip().split())
        m.append([float(i) for i in row.rstrip().split()])
        assert len(m[len(m)-1]) == N
    return m, N

def eliminate_n_max(arr, n):
    m = dict()
    for i in range(len(arr)):
        ind = arr[i]
        l = m.get(arr[i], [])
        l.append(i)
        m[ind] = l
    for key in sorted(m.keys(), key=lambda x: abs(x)):
        indexes = m[key]
        for i in indexes:
            if n == 0:
                break
            arr[i] = 0
            n -= 1
    return arr

def tismenetsky_incomplete(A, alpha):
    N = len(A)
    Ai_s = A.copy()

    L = np.zeros((N, N))
```

```

U = np.zeros((N, N))

for i in range(N):
    print("i:", i)

    I = np.eye(N)
    ei = I[:, i]
    ei.shape = (N, 1)
    ei_T = ei.copy()
    ei_T.shape = (1, N)

    di = ei_T @ Ai_s @ ei

    # nrow ncol
    r = np.count_nonzero(Ai_s[i, :])
    nrow = alpha * r
    s = np.count_nonzero(Ai_s[:, i])
    ncol = alpha * s

    fi = eliminate_n_max(Ai_s[i].copy(), nrow)
    fi.shape = (N, 1)
    gi_T = eliminate_n_max(Ai_s[:, i].copy(), ncol)
    gi_T.shape = (1, N)

    ui = Ai_s @ ei - fi
    vi_T = ei_T @ Ai_s - gi_T

    # L
    L[:, i] = ((Ai_s @ ei - fi) / di).flatten()

    # U
    U[i, :] = (ei_T @ Ai_s - gi_T) / di

    # A (An = D)
    Ai_w = Ai_s - (ui @ vi_T + ui @ gi_T + fi @ vi_T + fi @ gi_T) / di
    Ai_w[i][i] = di
    Ai_s = Ai_w.copy()

return L, Ai_s, U

```

```

def main():
    np.set_printoptions(precision=2, suppress=True)
    if len(sys.argv) != 3:
        print("usage python main.py <in.txt> <alpha>")
        sys.exit(-1)
    _, filename, alpha = sys.argv
    alpha = int(alpha)
    with open(filename) as f:
        m, N = read(f)
        A = np.array(m)
        assert np.linalg.matrix_rank(A) == N

        L_hat, D_hat, U_hat = tismenetsky_incomplete(A, alpha)
        print("L\n", L_hat)
        print("D\n", D_hat)
        print("U\n", U_hat)

        ldu = L_hat @ D_hat @ U_hat

```

```

print("LDU\n", ldu)
print("R = A - LDU\n", A - ldu)

if __name__ == "__main__":
    main()

```

5. Результат:

На вход была подана матрица, параметр $\alpha = 2$

1	2	-1	0	3	5	0	1	1	0
3	0	0	0	0	1	0	0	1	0
5	-7	8	2	0	0	0	2	0	0
7	0	3	4	0	3	0	0	1	0
0	1	0	0	0	1	0	1	0	0
2	0	2	1	0	0	2	0	1	0
1	0	0	0	0	0	1	0	0	0
1	0	0	0	0	1	1	0	1	0
1	0	0	0	1	0	1	0	0	1
1	0	0	1	0	0	1	0	1	0

Построенные матрицы L, D, U:

```

L
[[ 1.  -0.  0.  0.  -0.  -0.  0.  -0.  0.  -0. ]
 [ 3.   1.  0.  0.  -0.  -0.  0.  -0.  0.  -0. ]
 [ 5.   2.83 1.  0.  -0.  -0.  0.  -0.  0.  -0. ]
 [ 7.   2.33 0.67 1.  -0.  -0.  0.  -0.  0.  0. ]
 [ 0.  -0.17 0.11 -0.08 1.  -0.  0.  -0.  0.  -0. ]
 [ 2.   0.67 0.44 0.04 1.35 1.  0.  -0.  0.  0. ]
 [ 1.   0.33 0.  0.  -0.  0.19 1.  -0.  0.  -0. ]
 [ 1.   0.33 0.  0.  -0.  -0.37 2.77 -0.  0.  -0. ]
 [ 1.   0.33 0.  0.  -0.31 0.82 -1.03 0.47 0.  -0. ]
 [ 1.   0.33 0.  0.37 -0.81 -0.04 1.73 -0.27 1.8  -0. ]]

```

D

```
[[ 1.  0.  0.  0.  0.  0.  0.  0.  0.  0. ]
 [ 0. -6.  0.  0.  0.  0.  0.  0.  0.  0. ]
 [ 0.  0.  4.5  0.  0.  0.  0.  0.  0.  0. ]
 [ 0.  0.  0.  2.67  0.  0.  0.  0.  0.  0. ]
 [ 0.  0.  0.  0. -3.25  0.  0.  0.  0.  0. ]
 [ 0.  0.  0.  0.  0. -1.79  0.  0.  0.  0. ]
 [ 0.  0.  0.  0.  0.  0.  0.63  0.  0.  0. ]
 [ 0.  0.  0.  0.  0.  0.  0. -1.53  0.  0. ]
 [ 0.  0.  0. -0.  0.  0.  0.  0.  0.78  0. ]
 [ 0.  0.  0. -0.  0.  0.  0.  0.  0. -3.09]]
```

U

```
[[ 1.  2. -1.  0.  3.  5.  0.  1.  1.  0. ]
 [-0.  1. -0.5 -0.  1.5  2.33 -0.  0.5  0.33 -0. ]
 [ 0.  0.  0. -0.22  2.33  3.26  0.  1.22  0.15  0. ]
 [ 0.  0.  0.  0. -2.62 -3.42  0. -1.37 -0.67 -0.37]
 [-0. -0. -0. -0. -0. -0.2 -0.  0.13  0.17 -0. ]
 [-0. -0. -0.  0. -0.  1. -1.11  0.96 -0.48 -0. ]
 [ 0.  0.  0.  0.  0.  0.  1. -2.26 -0.78 -1.73]
 [-0. -0. -0.  0. -0.  0. -0. -0. -0.47  0.27]
 [ 0.  0.  0. -0.  0. -0.  0.  0.  0. -1.8 ]
 [-0. -0. -0. -0. -0. -0. -0. -0. -0. -0. ]]
```

Произведение LDU:

LDU

```
[[ 1.  2. -1.  0.  3.  5.  0.  1.  1.  0. ]
 [ 3.  0.  0.  0.  0.  1.  0.  0.  1.  0. ]
 [ 5. -7.  3.5 -1.  0. -0.  0.  2.  0.  0. ]
 [ 7.  0.  0. -0.67  0.  3. -0.  0.  1. -1. ]
 [ 0.  1. -0.5 -0.11  3.25  5.38  0.  1.  0.  0.08]
 [ 2.  0.  0. -0.44  4.38  5.89  2. -0.  1. -0.04]
 [ 1.  0.  0. -0.  0.  0.  1. -1.74 -0. -1.09]
 [ 1.  0.  0.  0.  0.  1.  1. -3.3 -1.35 -3.01]
 [ 1.  0.  0. -0.  0. -1.35  1.  0.17  2.06  0.93]
 [ 1.  0.  0. -0. -2.62 -3.53  1. -3.42 -0.97 -4.66]]
```


Матрица невязок:

```
R = A - LDU
[[ 0.  0.  0.  0.  0.  0.  0.  0.  0.  0. ]
 [ 0.  0.  0.  0.  0.  0.  0.  0.  0.  0. ]
 [ 0.  0.  4.5  3. -0.  0.  0. -0. -0.  0. ]
 [ 0.  0.  3.  4.67 -0.  0.  0. -0. -0.  1. ]
 [ 0.  0.  0.5  0.11 -3.25 -4.38 -0.  0. -0. -0.08]
 [ 0.  0.  2.  1.44 -4.38 -5.89 0.  0. -0.  0.04]
 [ 0.  0.  0.  0.  0. -0.  0.  1.74 0.  1.09]
 [ 0.  0.  0. -0.  0. -0.  0.  3.3  2.35 3.01]
 [ 0.  0.  0.  0.  1.  1.35 0. -0.17 -2.06 0.07]
 [ 0.  0.  0.  1.  2.62 3.53 0.  3.42 1.97 4.66]]
```

6. Вывод:

На практике алгоритм дает один из самых эффективных ILU-предобуславливателей по скорости итераций. Это также приводит к тому, что треугольные множители гарантированно являются вещественными и несингулярными для любой симметричной положительно определенной матрицы A . Это яркий контраст с IC-предобуславливанием, которое может не сработать, если A не является M-матрицей или H-матрицей. Его недостаток — это то, что он требует больше времени и памяти для вычисления множителей в начале.

Список используемой литературы

- 1) Krylov Solvers for Linear Algebraic Systems – C. G. Broyden, M. T. Vespucci, 2004
- 2) A New Preconditioning Technique for Solving Large Sparse Linear Systems – M. Tismenetsky, 1991