# Численные методы линейной алгебры Лабораторная работа №1 - СЛАУ

Студент: Косов В.В.

Группа: М8О-311Б-23

Вариант: 7

# Задание 1.

# Формулировка задачи:

Методом Гаусса решить систему линейных алгебраических уравнений. Вычислить определитель матрицы. Найти обратную матрицу методом Гаусса.

# Теоретическая часть:

Система линейных алгебраических уравнений (СЛАУ) общего вида может быть записана в матричной форме как  $A \cdot x = b$ , где A — матрица коэффициентов, x — вектор неизвестных, b — вектор правой части. Для нахождения решения системы, вычисления определителя и обратной матрицы может использоваться метод Гаусса.

Идея метода Гаусса заключается в последовательном исключении переменных: матрица коэффициентов преобразуется элементарными строковыми операциями так, чтобы в итоге получить эквивалентную систему с единичной матрицей слева и преобразованным вектором справа. Этот процесс включает выбор ведущего элемента (pivot), нормализацию строки и обнуление остальных элементов в текущем столбце.

Вычисление определителя производится на основе тех же преобразований: матрица A приводится к верхнетреугольному виду, после чего определитель равен произведению диагональных элементов с учётом перестановок строк. Для нахождения обратной матрицы используется метод Гаусса-Жордана. К матрице A приписывается справа единичная матрица I, образуя расширенную матрицу I После полного исключения переменных матрица принимает вид I где правая часть и есть обратная матрица.

#### Идеи реализации в коде:

Решение СЛАУ реализовано функцией gaussian elimination(A, b):

- 1) поиск ведущего элемента в столбце;
- 2) перестановка строк при необходимости;
- 3) нормализация строки так, чтобы на диагонали стояла 1;
- 4) обнуление остальных элементов в столбце;
- 5) результат вектор решений.

Вычисление определителя реализовано функцией determinant(A):

- 1) выбор ведущего элемента;
- 2) преобразование матрицы к верхнетреугольному виду;
- 3) произведение элементов главной диагонали с учётом числа перестановок строк.

Нахождение обратной матрицы реализовано функцией inverse matrix(A):

- 1) формирование расширенной матрицы [A|I];
- 2) применение метода Гаусса-Жордана;
- 3) извлечение правой части как обратной матрицы.

# Система уравнений:

```
3x1 + 6x2 - 4x3 + 3x4 + 2x5 = 15

4x1 + 2x2 + x3 + 3x4 + 5x5 = 58

-2x1 + 3x2 + 3x3 + 2x4 + 9x5 = 72

2x1 - 5x2 - 4x3 + 3x5 = 39

9x1 - 4x2 + 5x3 + x4 - 2x5 = 24
```

# Код программы:

```
def gaussian_elimination(A, b):
  Метод Гаусса для решения системы линейных уравнений Ax = b
  n = len(A)
  # Преобразуем в расширенную матрицу
  for i in range(n):
    A[i] = A[i] + [b[i]]
  # Прямой ход
  for col in range(n):
    # Поиск ведущего элемента
    max row = col
    for i in range(col + 1, n):
       if abs(A[i][col]) > abs(A[max row][col]):
         max row = i
    # Перестановка строк
    if max row != col:
       A[col], A[max row] = A[max row], A[col]
    # Нормализация ведущей строки
    pivot = A[col][col]
    if abs(pivot) < 1e-12:
       raise ValueError("Система не имеет единственного решения")
    for j in range(col, n + 1):
       A[col][j] /= pivot
    # Обнуление остальных строк
    for i in range(n):
```

```
if i != col:
          factor = A[i][col]
          for j in range(col, n + 1):
             A[i][j] -= factor * A[col][j]
  # Решение
  x = [A[i][n] \text{ for } i \text{ in range}(n)]
  return x
def determinant(A):
  Вычисление определителя методом Гаусса
  n = len(A)
  M = [row[:] for row in A] # копия матрицы
  det = 1
  swap_count = 0
  for col in range(n):
     # Поиск ведущего элемента
     max row = col
     for i in range(col + 1, n):
       if abs(M[i][col]) > abs(M[max row][col]):
          max row = i
     if abs(M[max row][col]) < 1e-12:
       return 0 # вырожденная матрица
     # Перестановка строк
     if max row != col:
       M[col], M[max row] = M[max row], M[col]
       swap count += 1
     # Диагональный элемент
     pivot = M[col][col]
     det *= pivot
     # Нормализация строки
     for j in range(col + 1, n):
       M[col][j] /= pivot
     # Обнуление под диагональю
     for i in range(col + 1, n):
       factor = M[i][col]
       for j in range(col + 1, n):
          M[i][j] -= factor * M[col][j]
  # Учитываем перестановки строк
  if swap count \% 2 == 1:
     det = -det
  return det
```

```
def inverse matrix(A):
         Метод Гаусса-Жордана для нахождения обратной матрицы
         n = len(A)
         # Формируем расширенную матрицу [A | I]
         augmented = []
         for i in range(n):
           row = A[i][:] + [1 \text{ if } j == i \text{ else } 0 \text{ for } j \text{ in } range(n)]
           augmented.append(row)
         # Прямой и обратный ход
         for col in range(n):
           # Поиск ведущего элемента
           max row = col
           for i in range(col + 1, n):
              if abs(augmented[i][col]) > abs(augmented[max row][col]):
                max row = i
           if max row != col:
              augmented[col], augmented[max row] = augmented[max row],
augmented[col]
           # Нормализация ведущей строки
           pivot = augmented[col][col]
           if abs(pivot) < 1e-12:
              raise ValueError("Матрица вырожденная, обратной нет")
           for j in range(2 * n):
              augmented[col][j] /= pivot
           # Обнуление остальных строк
           for i in range(n):
              if i != col:
                factor = augmented[i][col]
                for j in range(2 * n):
                   augmented[i][j] -= factor * augmented[col][j]
         # Извлекаем обратную матрицу
         inv = []
         for i in range(n):
           inv.append(augmented[i][n:])
         return inv
      if name == " main ":
         # Пример системы
         A = [
           [3, 6, -4, 3, 2],
           [4, 2, 1, 3, 5],
           [-2, 3, 3, 2, 9],
           [2, -5, -4, 0, 3],
```

```
[9, -4, 5, 1, -2]
]
b = [15, 58, 72, 39, 24]

print("Решение системы:")
x = gaussian_elimination([row[:] for row in A], b[:])
print(x)

print("\nОпределитель:")
print(determinant([row[:] for row in A]))

print("\nОбратная матрица:")
inv = inverse_matrix([row[:] for row in A])
for row in inv:
    print(row)
```

# Результат работы программы:

Решение системы: [1.999999999999947, -3.00000000000000053, 0.9999999999999998, 5.00000000000000021, 7.9999999999999995]

# Определитель:

-1781.99999999997

#### Обратная матрица:

[0.5258136924803598, -1.0033670033670048, 0.4887766554433228, 0.15881032547699236, 0.455106621773289]

[0.49551066217732964, -0.9124579124579141, 0.4584736251402927, 0.03759820426487118, 0.3338945005611678]

[-1.5482603815937175, 3.4410774410774465, -1.6964085297418663, -0.47081930415263834, -1.285634118967454]

# Задание 2

# Формулировка задачи:

Методом LU-разложения с выбором главного элемента (с частичным pivoting) найти решение системы линейных алгебраических уравнений. Вычислить матрицы L и U, а также решение системы Ax = b.

# Теоретическая часть:

LU-разложение — это метод представления квадратной матрицы A в виде произведения двух матриц: A = LU, где L — нижняя треугольная матрица C единицами на диагонали, а C — верхняя треугольная матрица. Если матрица невырожденная и допустимо переставлять строки для устойчивости, можно использовать частичный выбор главного элемента.

Идея метода состоит в следующем:

- 1. На прямом ходе вычисляем элементы L и U так, чтобы выполнялось LU = PA, где P перестановочная матрица, отражающая выбранные строки.
- 2. На обратном ходе решаем систему Ly = Pb (прямая подстановка), затем Ux = у (обратная подстановка).
- 3. Использование рациональных чисел (Fraction) позволяет избежать ошибок округления и получать точное решение.

# Идеи реализации в коде:

- 1. Перевод всех коэффициентов матрицы и вектора b в объект Fraction для точной арифметики.
- 2. Реализация LU-разложения с частичным выбором главного элемента (pivoting), формирование матриц L и U и вектора перестановок P.
- 3. Прямая подстановка для решения Ly = Pb.
- 4. Обратная подстановка для решения Ux = y.
- 5. Вывод матриц L, U и решения системы х.

#### Система уравнений:

```
3x1 + 6x2 - 4x3 + 3x4 + 2x5 = 15

4x1 + 2x2 + x3 + 3x4 + 5x5 = 58

-2x1 + 3x2 + 3x3 + 2x4 + 9x5 = 72

2x1 - 5x2 - 4x3 + 3x5 = 39

9x1 - 4x2 + 5x3 + x4 - 2x5 = 24
```

#### Код программы:

from fractions import Fraction

```
def lu_decomposition_with_pivoting(A):
    n = len(A)
    A_frac = [[Fraction(x) for x in row] for row in A]
    L = [[Fraction(0) for _ in range(n)] for _ in range(n)]
    U = [[Fraction(0) for _ in range(n)] for _ in range(n)]
    P = list(range(n))

for i in range(n):
    # выбор главного элемента
    max row = i
```

```
for k in range(i, n):
        if abs(A frac[k][i]) > abs(A frac[max row][i]):
           max row = k
     if max row != i:
        A frac[i], A frac[max row] = A frac[max row], A frac[i]
        P[i], P[max\_row] = P[max\_row], P[i]
     # вычисление U
     for j in range(i, n):
        s = sum(L[i][k] * U[k][j] for k in range(i))
        U[i][j] = A_frac[i][j] - s
     # диагональ L = 1
     L[i][i] = Fraction(1)
     # вычисление L
     for j in range(i + 1, n):
        s = sum(L[j][k] * U[k][i] for k in range(i))
        L[i][i] = (A frac[i][i] - s) / U[i][i]
  return P, L, U
def solve lu(P, L, U, b):
  n = len(b)
  b permuted = [b[P[i]] for i in range(n)]
  # прямая подстановка (Ly = Pb)
  y = [Fraction(0) for in range(n)]
  for i in range(n):
     s = sum(L[i][j] * y[j] for j in range(i))
     y[i] = b_permuted[i] - s
  # обратная подстановка (Ux = y)
  x = [Fraction(0) for _ in range(n)]
  for i in range(n - 1, -1, -1):
     s = sum(U[i][j] * x[j] for j in range(i + 1, n))
     x[i] = (y[i] - s) / U[i][i]
  return x
# Пример
mas = [
  [3, 6, -4, 3, 2],
  [4, 2, 1, 3, 5],
  [-2, 3, 3, 2, 9],
  [2, -5, -4, 0, 3],
  [9, -4, 5, 1, -2]
b = [15, 58, 72, 39, 24]
```

1

```
A_frac = [[Fraction(x) for x in row] for row in mas] b_frac = [Fraction(x) for x in b]

P, L, U = lu_decomposition_with_pivoting(mas)

print("Матрица U:")
for row in U:
    print([round(float(x), 4) for x in row])

print("\nМатрица L:")
for row in L:
    print([round(float(x), 4) for x in row])

x = solve_lu(P, L, U, b_frac)
x_float = [float(x_i) for x_i in x]

print("\nРешение системы:")
print([round(val, 6) for val in x_float])
```

# Результат работы программы:

```
Матрица U:

[9.0, -4.0, 5.0, 1.0, -2.0]

[0.0, 7.7778, -6.2222, 2.5556, 2.8889]

[0.0, 0.0, -1.2, -0.4714, 1.7714]

[0.0, 0.0, 0.0, 4.6786, 4.9048]

[0.0, 0.0, 0.0, 0.0, 11.6056]
```

Матрица L: [1.0, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0] [0.4444, 1.0, 0.0, 0.0, 0.0] [-0.2222, 0.2714, 1.0, 0.0, 0.0] [0.2222, -0.5286, 1.1667, 1.0, 0.0] [0.3333, 0.4286, -1.6667, -0.0458, 1.0]

# Решение системы:

[9.342469, -11.682964, -14.505591, -11.145144, 11.570489]

# Задание 3

# Формулировка задачи:

Методом прогонки найти решение системы линейных алгебраических уравнений. Вычислить определитель матрицы.

# Теоретическая часть:

Система уравнений имеет трёхдиагональную матрицу коэффициентов. Это означает, что в каждом уравнении участвуют только три неизвестные: текущая, соседняя слева и соседняя справа. Такая структура позволяет использовать специальный метод решения — метод прогонки (алгоритм Томаса).

Идея метода прогонки состоит в том, чтобы на прямом ходе преобразовать систему так, чтобы каждое неизвестное выражалось через следующее. Для этого вводятся прогоночные коэффициенты р и q, которые вычисляются по рекуррентным формулам. В результате получаем представление:

$$x[i] = p[i] * x[i+1] + q[i]$$

На обратном ходе, начиная с последнего уравнения, подставляем найденные значения и последовательно восстанавливаем все решения. Таким образом, система решается за линейное время O(n).

Определитель трёхдиагональной матрицы можно вычислить по рекуррентной формуле. Для подматриц определитель выражается через два предыдущих:

D1 = b0

D2 = b0b1 - a1c0

Dk = b[k-1]\*D[k-1] - a[k-1]\*c[k-2]\*D[k-2]

# Идеи реализации в коде:

- 1. Сбор системы уравнений для выделения коэффициентов трёхдиагональной матрицы a, b, с и вектора правой части d.
- 2. Прямой ход метода прогонки: вычисление массивов коэффициентов р и q.
- 3. Обратный ход: нахождение решений х, начиная с последнего элемента.
- 4. Проверка правильности решения подстановкой найденных значений в исходную систему.
- 5. Вычисление определителя по рекуррентной формуле, зависящей только от диагоналей матрицы.

# Система уравнений:

# Код программы:

```
def tridiagonal_matrix_algorithm(a, b, c, d):
        Метод прогонки (алгоритм Томаса) для решения системы с
трехдиагональной матрицей
        а - поддиагональ
        b - главная диагональ
        с - наддиагональ
        d - правая часть системы
        n = len(d)
        p = [0.0] * n # прогоночные коэффициенты
        q = [0.0] * n # прогоночные коэффициенты
        # Прямой ход
        if abs(b[0]) < 1e-15:
                 raise ValueError("Нулевой элемент на диагонали b[0]")
        p[0] = -c[0] / b[0]
        q[0] = d[0] / b[0]
        for i in range(1, n):
                 denom = b[i] + a[i] * p[i-1]
                 if abs(denom) < 1e-15:
                         raise ValueError(f"Нулевой знаменатель в строке {i+1}")
                 if i < n-1:
                         p[i] = -c[i] / denom
                 else:
                          р[і] = 0.0 # для последнего элемента
                 q[i] = (d[i] - a[i] * q[i-1]) / denom
        print("\nОбратный ход (нахождение решения):")
        # Обратный ход
        x = [0.0] * n
        x[n-1] = q[n-1]
        print(f''x[{n-1}] = q[{n-1}] = {x[n-1]:.6f}")
        for i in range(n-2, -1, -1):
                 x[i] = p[i] * x[i+1] + q[i]
                 print(f''x[\{i\}] = p[\{i\}]^*x[\{i+1\}] + q[\{i\}] = \{p[i]:.6f\}^*\{x[i+1]:.6f\} + \{q[i]:.6f\} = \{p[i]:.6f\}^*\{x[i+1]:.6f\} + \{q[i]:.6f\}^*\{x[i+1]:.6f\} + \{q[i]:.6f\}^*\{x
{x[i]:.6f}")
        print()
        return x
```

```
def determinant tridiagonal(a, b, c):
  Вычисление определителя трехдиагональной матрицы
  n = len(b)
  if n == 1:
     return b[0]
  if n == 2:
     return b[0] * b[1] - a[1] * c[0]
  det_prev_prev = 1.0
  det prev = b[0]
  for i in range(2, n+1):
     det current = b[i-1] * det prev - a[i-1] * c[i-2] * det prev prev
     det prev prev = det prev
     det prev = det current
  return det prev
def parse_tridiagonal_equations(equations):
  Парсинг трехдиагональной системы уравнений
  Возвращает коэффициенты a, b, c, d для метода прогонки
  n = len(equations)
  a = [0.0] * n
  b = [0.0] * n
  c = [0.0] * n
  d = [0.0] * n
  for i, eq in enumerate(equations):
     left, right = eq.split('=')
     d[i] = float(right.strip())
     import re
     terms = re.findall(r'([+-]?\s^*\d^*\.?\d^*)\s^*x(\d^+)', left)
     for coeff str, var str in terms:
       var num = int(var str) - 1
       # Убираем все пробелы из коэффициента
       coeff str = coeff str.replace('', ")
       if coeff str == " or coeff str == '+':
          coeff = 1.0
       elif coeff str == '-':
          coeff = -1.0
       else:
          coeff = float(coeff str)
```

```
if var num == i - 1:
          a[i] = coeff
       elif var num == i:
          b[i] = coeff
       elif var num == i + 1:
         c[i] = coeff
  return a, b, c, d
def check solution(equations, x):
  Проверка найденного решения подстановкой в исходные уравнения
  print("\nПроверка решения:")
  a, b, c, d = parse_tridiagonal_equations(equations)
  for i, eq in enumerate(equations):
     # Вычисляем левую часть уравнения
    left value = 0.0
    if i > 0:
       left_value += a[i] * x[i-1] # коэффициент при x[i-1]
     left value += b[i] * x[i] # коэффициент при x[i]
     if i < len(x) - 1:
       left value += c[i] * x[i+1] # коэффициент при x[i+1]
     right value = d[i] # правая часть
     print(f"Уравнение {i+1}: {left value:.6f} = {right value:.6f}")
def solve tridiagonal from equations(equations):
  Решение трехдиагональной системы уравнений методом прогонки
  print("=== Решение трехдиагональной системы методом прогонки
===")
  for eq in equations:
     print(eq)
  print()
  a, b, c, d = parse tridiagonal equations(equations)
  # Решение
  x = tridiagonal_matrix_algorithm(a, b, c, d)
  print("Решение системы:")
  for i, xi in enumerate(x, 1):
     print(f''x\{i\} = \{xi:.6f\}'')
  # Определитель
```

```
det = determinant tridiagonal(a, b, c)
  print(f"\nОпределитель матрицы: {det:.6f}")
  # Проверка решения
  check solution(equations, x)
def test tridiagonal method():
  equations = [
     "7x1 - 3x2 = 26"
     "3x1 + 5x2 - 2x3 = 28"
     "2x2 + 9x3 - x4 = 15".
     -2x3 + 7x4 - 3x5 = 7
     "3x4 + 8x5 + x6 = -23"
     "-5x5 + 9x6 + 4x7 = 24"
     "3x6 - 6x7 - 2x8 = -3".
     "3x7 + 8x8 = 24"
  ]
  solve tridiagonal from equations(equations)
if name == " main ":
  test tridiagonal method()
Результат работы программы:
=== Решение трехдиагональной системы методом прогонки ===
7x1 - 3x2 = 26
3x1 + 5x2 - 2x3 = 28
2x2 + 9x3 - x4 = 15
-2x3 + 7x4 - 3x5 = 7
3x4 + 8x5 + x6 = -23
-5x5 + 9x6 + 4x7 = 24
3x6 - 6x7 - 2x8 = -3
3x7 + 8x8 = 24
Обратный ход (нахождение решения):
x[7] = q[7] = 3.000000
x[6] = p[6]*x[7] + q[6] = -0.275544*3.000000 + 0.826633 = -0.000000
x[5] = p[5]*x[6] + q[5] = -0.419455*-0.000000 + 1.0000000 = 1.0000000
x[4] = p[4]*x[5] + q[4] = -0.107239*1.000000 + -2.892761 = -3.000000
x[3] = p[3]*x[4] + q[3] = 0.441667*-3.000000 + 1.325000 = -0.000000
x[2] = p[2]*x[3] + q[2] = 0.103774*-0.000000 + 1.000000 = 1.000000
x[1] = p[1]*x[2] + q[1] = 0.318182*1.000000 + 2.681818 = 3.000000
x[0] = p[0]*x[1] + q[0] = 0.428571*3.000000 + 3.714286 = 5.000000
Решение системы:
x1 = 5.000000
```

x2 = 3.000000x3 = 1.000000

```
x4 = -0.000000
x5 = -3.000000
x6 = 1.000000
x7 = -0.000000
x8 = 3.000000
```

Определитель матрицы: -13334544.000000

```
Проверка решения:
```

```
Уравнение 1: 26.000000 = 26.000000
Уравнение 2: 28.000000 = 28.000000
Уравнение 3: 15.000000 = 15.000000
Уравнение 4: 7.000000 = 7.000000
Уравнение 5: -23.000000 = -23.000000
Уравнение 6: 24.000000 = 24.000000
Уравнение 7: -3.000000 = -3.000000
Уравнение 8: 24.000000 = 24.000000
```

# Задание 4 - 5

# Формулировка задачи

Методом простых итераций (4) и методом Зейделя (5) решить систему линейных алгебраических уравнений с погрешностью  $\varepsilon$ =0,0001. Сравнить количество итераций

# Теоретическая часть (метод простых итераций):

```
Исходная система Ax = b преобразуется к виду x = Bx + c, где B_{ij} = 0 при i = j, B_{ij} = -a_{ij}/a_{ii} при i \neq j, и c_i = b_i/a_{ii}. Итерационный процесс: x^{(k+1)} = B x^{(k)} + c. Критерий остановки: \|x^{(k+1)} - x^{(k)}\| \le \varepsilon. Достаточное условие сходимости — строгая диагональная доминантность: a_{ii} \ge \Sigma \{j \neq i\} \{a_{ii}\} для всех i.
```

# Теоретическая часть (метод Зейделя):

```
Метод Зейделя — модификация метода простых итераций. При вычислении x^{(k+1)} компоненты используются сразу же по мере их вычисления: x_i^{(k+1)} = (1/a_{ii}) (b_i - \Sigma_{j < i} a_{ij} x_j^{(k+1)} - \Sigma_{j > i} a_{ij} x_j^{(k+1)} - \Sigma_{j > i} a_{ij} x_j^{(k+1)}. Для j < i используются уже обновлённые значения x_j^{(k+1)}, для j > i — старые x_j^{(k)}. На практике метод Зейделя обычно даёт более быструю сходимость по сравнению с простыми итерациями при одинаковых условиях сходимости (например, при диа.
```

# Идеи реализации в коде:

- 1. Подготовить матрицу А и вектор b, задать є.
- 2. Проверить достаточное условие сходимости (диагональное доминирование) и вывести результат проверки.

- 3. Для простых итераций: построить B и с по формулам B  $\{ij\}$  = -a  $\{ij\}$ /a  $\{ii\}$ , c i=b i/a  $\{ii\}$ ; выполнить итерации x  $\{new\} = B x + c$ .
- 4. Для метода Зейделя: выполнить поэлементное обновление x new[i] по формуле Зейделя, использовать в расчётах уже обновлённые компоненты.
- 5. На каждой итерации вычислять max diff = max i | x new[i] x[i] | и останавливатьсяпри max diff  $< \varepsilon$  или при достижении max iterations.
- 6. Проверить полученный вектор х подстановкой в исходную систему (вывести левую и правую части уравнений для каждой строки).

# Система уравнений:

```
-7x1 - 12x2 + 4x4 = -119
3x1 + 4x2 + 13x3 - 2x4 = 162
-4x1 + 3x2 - 8x3 + 17x4 = -125
13x1 + 3x2 + 5x3 + x4 = 125
```

```
Код программы:
def check convergence condition(A):
       Проверка достаточного условия сходимости метода простых итераций
       Проверяем диагональное доминирование: |a_ii| > sum(|a_ij|) для j != i
       n = len(A)
       is diagonally_dominant = True
       weak rows = []
       print("Проверка условия сходимости (диагональное доминирование):")
       for i in range(n):
               diagonal = abs(A[i][i])
               off diagonal sum = sum(abs(A[i][j]) for j in range(n) if j != i)
               print(f"Cτροκa {i+1}: |a_{i+1}| = \{diagonal: .6f\}, Σ|a_{i+1}| = \{diagonal: .6f\}, Z|a_{i+1}| = \{diagonal: .6f\}, Z|a_{i+1}| = \{diagonal: .6f\}, Z|a_{i+1}| =
{off diagonal sum:.6f}")
               if diagonal <= off diagonal sum:
                       is diagonally dominant = False
                      weak rows.append(i+1)
                       print(f" Слабое доминирование в строке {i+1}")
               else:
                       print(f" Строгое доминирование в строке {i+1}")
       if is diagonally dominant:
               print(" Матрица имеет строгое диагональное доминирование -
сходимость гарантирована")
       else:
               print(f" Матрица не имеет строгого диагонального доминирования")
               print(f" Слабые строки: {weak rows}")
               print(" Сходимость не гарантирована, но метод может сойтись")
       print()
```

```
def simple iteration(A, b, epsilon=1e-4, max iterations=10000):
  Метод простых итераций для решения системы Ax = b
  Преобразуем систему к виду x = Bx + c
  n = len(A)
  x = [0.0] * n # начальное приближение
  # Проверка условия сходимости
  check convergence condition(A)
  # Формируем матрицу В и вектор с для итерационного процесса
  B = [[0.0] * n for in range(n)]
  c = [0.0] * n
  for i in range(n):
     if abs(A[i][i]) < 1e-15:
        raise ValueError("Нулевой элемент на диагонали - метод не
применим")
     c[i] = b[i] / A[i][i]
     for j in range(n):
       if i != j:
          \mathsf{B}[\mathsf{i}][\mathsf{j}] = -\mathsf{A}[\mathsf{i}][\mathsf{j}] \, / \, \mathsf{A}[\mathsf{i}][\mathsf{i}]
  # Итерационный процесс
  for iteration in range(max iterations):
     x new = [sum(B[i][j] * x[j] for j in range(n)) + c[i] for i in range(n)]
     # Проверка сходимости
     max diff = max(abs(x new[i] - x[i]) for i in range(n))
     if max diff < epsilon:
        print(f"Сходимость достигнута на итерации {iteration + 1}")
        print(f"Максимальная разность: {max diff:.2e} < \epsilon = {epsilon:.2e}")
        return x new, iteration + 1
     x = x \text{ new}
  raise ValueError(f"Метод не сошелся за {max iterations} итераций.
Последняя разность: {max diff:.2e}")
def seidel_method(A, b, epsilon=1e-4, max_iterations=10000):
  Метод Зейделя для решения системы Ax = b
  Использует уже вычисленные значения на текущей итерации
  n = len(A)
  x = [0.0] * n # начальное приближение
```

```
# Проверка условия сходимости
  check convergence condition(A)
  for iteration in range(max iterations):
     x \text{ new} = x[:] \# копируем текущее приближение}
     for i in range(n):
       # Сумма с уже обновленными значениями (метод Зейделя)
       s1 = sum(A[i][j] * x new[j] for j in range(i))
       # Сумма со старыми значениями
       s2 = sum(A[i][j] * x[j] for j in range(i+1, n))
       if abs(A[i][i]) < 1e-15:
          raise ValueError("Нулевой элемент на диагонали - метод не
применим")
       x \text{ new[i]} = (b[i] - s1 - s2) / A[i][i]
     # Проверка сходимости
     max diff = max(abs(x new[i] - x[i]) for i in range(n))
     if max diff < epsilon:
       print(f"Сходимость достигнута на итерации {iteration + 1}")
       print(f"Максимальная разность: {max diff:.2e} < \epsilon = {epsilon:.2e}")
       return x new, iteration + 1
     x = x \text{ new}
  raise ValueError(f"Метод не сошелся за {max iterations} итераций.
Последняя разность: {max diff:.2e}")
def print matrix(M):
  """Вывод матрицы в удобном формате"""
  for row in M:
     print(" ".join(f"{v:12.6f}" for v in row))
def test simple iteration():
  Тестирование метода простых итераций на данных из задания
  print("=== Задание 4: Метод простых итераций ===")
  print("Система уравнений:")
  print("-7x1 + -12x2 + 4x4 = -119")
  print("3x1 + 4x2 + 13x3 - 2x4 = 162")
  print("-4x1 + 3x2 - 8x3 + 17x4 = -125")
  print("13x1 + 3x2 + 5x3 + x4 = 125")
  print()
```

```
# Переупорядочиваем систему для улучшения диагонального
доминирования
  A = [
  [13, 3, 5, 1], # наибольший диагональный элемент для столбца 1
  [-7, -12, 0, 4], # наибольший по столбцу 2
  [3, 4, 13, -2], # наибольший по столбцу 3
  [-4, 3, -8, 17] # наибольший по столбцу 4
  b = [125, -119, 162, -125]
  trv:
    # Решение системы методом простых итераций
    x, iterations = simple iteration(A, b, epsilon=1e-4)
    print("Решение системы:")
    for i, xi in enumerate(x, 1):
       print(f"x{i} = {xi:.6f}")
    print()
    print(f"Количество итераций: {iterations}")
    print(f"Точность: \varepsilon = 0.0001")
    # Проверка решения
    check solution(A, b, x)
  except ValueError as e:
    print(f"Ошибка: {e}")
def test seidel method():
  Тестирование метода Зейделя на данных из задания
  print("=== Задание 5: Метод Зейделя ===")
  # Переупорядоченная система для улучшения диагонального
доминирования
  A = [
  [13, 3, 5, 1], # наибольший диагональный элемент для столбца 1
  [-7, -12, 0, 4], # наибольший по столбцу 2
  [3, 4, 13, -2], # наибольший по столбцу 3
  [-4, 3, -8, 17] # наибольший по столбцу 4
  b = [125, -119, 162, -125]
  try:
    # Решение системы методом Зейделя
    x, iterations = seidel method(A, b, epsilon=1e-4)
    print("Решение системы:")
```

```
for i, xi in enumerate(x, 1):
       print(f"x{i} = {xi:.6f}")
     print()
     print(f"Количество итераций: {iterations}")
     print(f"Точность: \varepsilon = 0.0001")
     print()
     check solution zed(A, b, x)
  except ValueError as e:
     print(f"Ошибка: {e}")
def check solution(A, b, x):
  Проверка найденного решения подстановкой в исходные уравнения
  print("\nПроверка решения:")
  n = len(A)
  for i in range(n):
     left_value = sum(A[i][j] * x[j] for j in range(n))
     right value = b[i]
     print(f"Уравнение {i+1}: {left value:.6f} = {right value:.6f}")
  print()
def check solution zed(A, b, x):
  Проверка найденного решения подстановкой в исходные уравнения
  print("\nПроверка решения:")
  n = len(A)
  for i in range(n):
     left_value = sum(A[i][j] * x[j] for j in range(n))
     right value = b[i]
     print(f"Уравнение {i+1}: {left_value:.6f} = {right_value:.6f}")
if name == " main ":
  test simple iteration()
  test seidel method()
Результат программы:
=== Задание 4: Метод простых итераций ===
Система уравнений:
-7x1 + -12x2 + 4x4 = -119
3x1 + 4x2 + 13x3 - 2x4 = 162
-4x1 + 3x2 - 8x3 + 17x4 = -125
13x1 + 3x2 + 5x3 + x4 = 125
```

Проверка условия сходимости (диагональное доминирование):

Строка 1: |a 11| = 13.000000,  $\Sigma$ |a 1|| = 9.000000

Строгое доминирование в строке 1

Строка 2: |a 22| = 12.000000,  $\Sigma$ |a 2|| = 11.000000

Строгое доминирование в строке 2

Строка 3:  $|a_3| = 13.000000$ ,  $\Sigma |a_3| = 9.000000$ 

Строгое доминирование в строке 3

Строка 4:  $|a_44| = 17.000000$ ,  $\Sigma |a_4| = 15.000000$ 

Строгое доминирование в строке 4

Матрица имеет строгое диагональное доминирование - сходимость гарантирована

Сходимость достигнута на итерации 30

Максимальная разность: 9.27e-05 < ε = 1.00e-04

#### Решение системы:

x1 = 4.999971

x2 = 5.999963

x3 = 8.999967

x4 = -2.999977

Количество итераций: 30

Точность: ε = 0.0001

#### Проверка решения:

Уравнение 1: 124.999373 = 125.000000

Уравнение 2: -118.999259 = -119.000000

Уравнение 3: 161.999295 = 162.000000

Уравнение 4: -124.999337 = -125.000000

#### === Задание 5: Метод Зейделя ===

Проверка условия сходимости (диагональное доминирование):

Строка 1:  $|a_11| = 13.000000$ ,  $\Sigma |a_1j| = 9.000000$ 

Строгое доминирование в строке 1

Строка 2: |a 22| = 12.000000,  $\Sigma$ |a 2| = 11.000000

Строгое доминирование в строке 2

Строка 3: |a 33| = 13.000000,  $\Sigma$ |a 3|| = 9.000000

Строгое доминирование в строке 3

Строка 4: |a 44| = 17.000000,  $\Sigma$ |a 4|| = 15.000000

Строгое доминирование в строке 4

Матрица имеет строгое диагональное доминирование - сходимость гарантирована

Сходимость достигнута на итерации 8

Максимальная разность:  $3.77e-05 < \epsilon = 1.00e-04$ 

Решение системы:

x1 = 4.999991

x2 = 6.000007

x3 = 9.000001

x4 = -3.000003

Количество итераций: 8

Точность:  $\varepsilon = 0.0001$ 

Проверка решения:

Уравнение 1: 124.999907 = 125.000000 Уравнение 2: -119.000030 = -119.000000 Уравнение 3: 162.000015 = 162.000000 Уравнение 4: -125.000000 = -125.000000

# Сравнение методов:

Метод Зейделя сходится быстрее чем метод простых итераций Метод Зейделя - 8 итераций Метод простых итераций - 30 итераций

#### Задание 6.

# Формулировка задачи:

Определить собственные значения матрицы с заданной точностью. Реализовать алгоритм QR-разложения матриц и приведение к форме Шура.

# Теоретическая часть:

Собственные значения матрицы A — это числа  $\lambda$ , для которых существует ненулевой вектор v, удовлетворяющий уравнению  $Av = \lambda v$ . Для вычисления собственных значений используется QR-алгоритм, который состоит в последовательных разложениях матрицы на произведение  $A_k = Q_k R_k$  и переходе k новой матрице k

QR-алгоритм с помощью преобразований Хаусхолдера позволяет привести матрицу к верхнетреугольной форме (форме Шура). Верхнетреугольная матрица сохраняет собственные значения исходной матрицы на диагонали и в блоках 2х2, если встречаются комплексные сопряжённые пары. Проверка сходимости осуществляется по норме поддиагональных элементов матрицы.

Формулы:

QR-разложение:

$$A k = Q k * R k$$

Итерация QR-алгоритма:

A 
$$\{k+1\} = R k * Q k$$

Определение собственных значений из формы Шура:

Если поддиагональный элемент блока приблизительно равен нулю,  $\lambda = A_{ii}$ . Если блок 2x2:

[a b; c d] 
$$\rightarrow \lambda$$
 {1,2} = (a + d ± sqrt((a + d)^2 - 4\*(ad - bc)))/2

При отрицательном дискриминанте значения комплексные:

$$\lambda = (a + d)/2 \pm i \operatorname{sqrt}(-(a + d)^2 + 4(ad - bc))/2$$

#### Идеи реализации в коде:

- 1. Реализованы функции для базовых операций с матрицами и векторами: умножение, вычитание, умножение на скаляр, норма вектора, единичная матрица, внешнее произведение.
- 2. QR-разложение реализовано с помощью отражений Хаусхолдера. Создается отражение  $H = I 2vv^T / (v^T*v)$ , которое применяется к подматрице для обнуления поддиагональных элементов.
- 3. QR-алгоритм выполняет итерации  $A_{k+1} = R_k Q_k$  до тех пор, пока норма поддиагональных элементов не станет меньше заданного eps, или пока не будет достигнут максимум итераций.
- 4. После достижения верхнетреугольной формы извлекаются собственные значения: диагональные элементы вещественные собственные значения, блоки 2х2 решение квадратного уравнения для комплексных значений.
- 5. Собственные значения возвращаются в виде списка вещественных и комплексных чисел.

# Матрица:

```
[3 -5 -4 7 -1
-1 17 1 2 2
-2 3 4 -1 5
2 -1 -4 1 3
1 3 -5 1 - 2]
```

# Код программы:

```
def matrix mult(A, B):
  """Умножение матриц"""
  rows A, cols A = len(A), len(A[0])
  rows B, cols B = len(B), len(B[0])
  if cols A != rows B:
     raise ValueError("Несовместимые размеры матриц для умножения")
  result = [[0 for in range(cols B)] for in range(rows A)]
  for i in range(rows A):
     for j in range(cols B):
       for k in range(cols A):
          result[i][j] += A[i][k] * B[k][j]
  return result
def vector dot(u, v):
  """Скалярное произведение векторов"""
  if len(u) != len(v):
     raise ValueError("Векторы должны иметь одинаковую длину")
  return sum(u[i] * v[i] for i in range(len(u)))
def vector norm(v):
  """Евклидова норма"""
  return sum(x*x for x in v) ** 0.5
def identity matrix(n):
  """Единичная матрица n x n"""
```

```
I = [[0 \text{ for in range}(n)]] for in range(n)]
  for i in range(n):
     I[i][i] = 1
  return I
def outer product(u, v):
  """Внешнее произведение векторов"""
  rows, cols = len(u), len(v)
  result = [[0 for in range(cols)] for in range(rows)]
  for i in range(rows):
     for j in range(cols):
        result[i][i] = u[i] * v[i]
  return result
def scalar mult(c, A):
  """Умножение матрицы на скаляр"""
  rows, cols = len(A), len(A[0])
  result = [[0 for _ in range(cols)] for _ in range(rows)]
  for i in range(rows):
     for j in range(cols):
        result[i][j] = c * A[i][j]
  return result
def matrix sub(A, B):
  """Вычитание матриц"""
  rows, cols = len(A), len(A[0])
  if rows != len(B) or cols != len(B[0]):
     raise ValueError("Матрицы должны иметь одинаковый размер")
  result = [[0 for in range(cols)] for in range(rows)]
  for i in range(rows):
     for j in range(cols):
        result[i][j] = A[i][j] - B[i][j]
  return result
def householder qr(A):
  """QR-разложение с помощью отражений Хаусхолдера"""
  n = len(A)
  Q = identity matrix(n)
  R = [row[:] for row in A]
  for k in range(n - 1):
     x = [R[i][k] \text{ for } i \text{ in } range(k, n)]
     norm x = vector norm(x)
     if norm x < 1e-15:
        continue
     sign = 1 if x[0] >= 0 else -1
     V = X[:]
     v[0] += sign * norm x
     beta = 2.0 / \text{vector dot}(v, v)
     v vt = outer product(v, v)
     H = matrix sub(identity matrix(len(v)), scalar mult(beta, v vt))
```

```
# Применяем Н к подматрице R
     R sub = [[R[i]]] for j in range(k, n)] for i in range(k, n)]
     H R = matrix mult(H, R sub)
     for i in range(k, n):
       for j in range(k, n):
          R[i][j] = H_R[i - k][j - k]
     # Обновляем Q
     Q sub = [[Q[i][j] for j in range(k, n)] for i in range(n)]
     Q_H = matrix_mult(Q_sub, H)
     for i in range(n):
       for j in range(k, n):
          Q[i][j] = Q_H[i][j - k]
  return Q, R
def qr algorithm(A, eps=1e-10, max iter=1000):
  """QR-алгоритм для нахождения формы Шура"""
  n = len(A)
  A k = [row[:] for row in A]
  for iteration in range(max iter):
     Q, R = householder qr(A k)
     A next = matrix mult(R, Q)
     A k = A next
     # проверка сходимости по поддиагонали
     converged = True
     for m in range(n - 1):
       sub norm = vector norm([A k[i][m] for i in range(m + 1, n)])
       if sub norm >= eps:
          converged = False
          break
     if converged:
       break
  return A k
def extract eigenvalues from schur(schur form, eps=1e-10):
  """Извлечение собственных значений из верхнетреугольной матрицы
Шура"""
  n = len(schur form)
  eigenvalues = []
  i = 0
  while i < n:
     if i == n - 1 or abs(schur form[i+1][i]) < eps:
       eigenvalues.append(schur_form[i][i])
       i += 1
     else:
       a = schur form[i][i]
       b = schur_form[i][i+1]
       c = schur form[i+1][i]
       d = schur form[i+1][i+1]
       trace = a + d
```

```
det = a*d - b*c
       discriminant = trace**2 - 4*det
       if discriminant >= 0:
          lambda1 = (trace + discriminant**0.5)/2
          lambda2 = (trace - discriminant**0.5)/2
          eigenvalues.extend([lambda1, lambda2])
       else:
          real part = trace / 2
          imag part = (-discriminant)**0.5 / 2
          eigenvalues.extend([complex(real_part, imag_part),
                       complex(real_part, -imag_part)])
       i += 2
  return eigenvalues
# Пример использования
A = [
  [3, -5, -4, 7, -1],
  [-1, 17, 1, 2, 2],
  [-2, 3, 4, -1, 5],
  [2, -1, -4, 1, 3],
  [1, 3, -5, 1, 2]
print("Исходная матрица:")
for row in A:
  print(row)
schur form = qr algorithm(A, eps=1e-4, max iter=10000)
print("\nФорма Шура:")
for row in schur form:
  print([f"{x:.6f}" for x in row])
our eigenvalues = extract eigenvalues from schur(schur form)
print("\nСобственные значения:")
for val in our eigenvalues:
  if isinstance(val, complex):
     print(f"{val.real:.6f} + {val.imag:.6f}i")
  else:
     print(f"{val:.6f}")
```

# Результат работы программы:

```
Исходная матрица: [3, -5, -4, 7, -1] [-1, 17, 1, 2, 2] [-2, 3, 4, -1, 5] [2, -1, -4, 1, 3]
```

# [1, 3, -5, 1, 2]

#### Форма Шура:

['17.547415', '-5.913174', '-0.809283', '0.938790', '1.466201'] ['0.000000', '8.004202', '5.384931', '1.963709', '4.260833'] ['0.000000', '-0.000000', '2.496931', '-3.898920', '3.598356'] ['-0.000000', '-0.000000', '4.134745', '0.588976', '-2.975247'] ['0.000000', '0.000000', '-0.000000', '0.000000', '-1.637524']

#### Собственные значения:

17.547415 8.004202 1.542953 + 3.900124i 1.542953 + -3.900124i -1.637524