

AKADEMIA GÓRNICZO-HUTNICZA

Wydział Informatyki

Projekt nr 2 Z przedmiotu Rachunek Macierzowy

"Rozkłady macierzy"

Jacek Tyszkiewicz i Michał Godek Autor:

Informatyka Kierunek studiów:

Spis treści

1.	Opra	acowanie algorytmów mnożenia macierzy	3
	1.1.	Cel projektu	3
	1.2.	Algorytm eliminacji Gaussa bez pivotingu generujący jedynki na przekątnej	4
		1.2.1. Podstawianie wsteczne – proste wyjaśnienie	4
	1.3.	Algorytm eliminacji Gaussa z pivotingiem	6
	1.4.	Algorytm faktoryzacji LU (bez pivotingu)	8
	1.5.	Algorytm LU faktoryzacji z pivotingiem	12
	1.6.	Wyniki działania algorytmów	16
	1.7.	Algorytm eliminacji Gaussa bez pivotingu generujący jedynki na przekątnej	16
	1.8.	Algorytm eliminacji Gaussa z pivotingiem	16
	1.9.	Algorytm LU faktoryzacji bez pivotingu	17
	1.10.	Algorytm LU faktoryzacji z pivotingiem	18
	1.11.	porównanie czsów obliczeń	19
	1.12.	Algorytm Gaussa vs LU bez pivotingu przy stałym A i różnych b	19
	1 13	Wnioski	19

2 SPIS TREŚCI

1. Opracowanie algorytmów mnożenia macierzy

1.1. Cel projektu

Celem projektu było zaimplementowanie dwóch wersji algorytmów, których są wykorzystywane do rozwiązywania układ równań. Mowa tu o algorytmie eliminacji Gaussa oraz algorytmie LU. W celach badawczych zostały one zaimplementowane w następujących konfiguracjach:

- 1. Algorytm eliminacji Gaussa bez pivotingu generujący jedynki na przekątnej
- 2. Algorytm eliminacji Gaussa z pivotingiem
- 3. Algorytm LU faktoryzacji bez pivotingu
- 4. Algorytm LU faktoryzacji z pivotingiem

1.2. Algorytm eliminacji Gaussa bez pivotingu generujący jedynki na przekątnej

Celem algorytmu eliminacji Gaussa jest rozwiązanie układu równań liniowych:

$$A\cdot x=b\quad \text{gdzie}\quad A\in\mathbb{R}^{n\times n},\quad x,b\in\mathbb{R}^n$$

Algorytm składa się z dwóch głównych etapów:

1. Eliminacja w przód (górna trójkątna macierz)

Dla kolejnych wierszy macierzy A dokonujemy operacji:

– Dzielimy wiersz i przez element a_{ii} , aby uzyskać jedynkę na przekątnej:

$$R_i \leftarrow \frac{R_i}{a_{ii}}$$

– Dla każdego wiersza j > i odejmujemy wiersz i przemnożony przez a_{ii} :

$$R_j \leftarrow R_j - a_{ji} \cdot R_i$$

- Te same operacje wykonujemy również na wektorze prawej strony b.

Po zakończeniu tego etapu otrzymujemy układ równań w postaci górnej trójkątnej:

$$U \cdot x = c$$

1.2.1. Podstawianie wsteczne – proste wyjaśnienie

Po przekształceniu macierzy do postaci trójkątnej górnej (czyli z zerami pod przekątną), możemy obliczyć rozwiązania zaczynając od końca.

- Najpierw obliczamy ostatnią niewiadomą x_n , bo jest tylko w jednym równaniu:

$$x_n = \frac{c_n}{a_{nn}}$$

– Potem obliczamy x_{n-1} , podstawiając wcześniej obliczone x_n :

$$x_{i} = \frac{1}{a_{ii}} \left(c_{i} - \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij} x_{j} \right)$$
 (1.1)

```
def gauss_elimination(A, b):
      A = A.copy().astype(float)
      b = b.copy().astype(float)
      n = len(b)
       # Eliminacja w przód
      for i in range(n):
           # Tworzymy 1 na przekątnej przez dzielenie całego wiersza
           diagonal = A[i, i]
10
           A[i] = A[i] / diagonal
          b[i] = b[i] / diagonal
           # Eliminacja elementów
14
           for j in range(i+1, n):
15
               multiplier = A[j, i]
16
               A[j] = A[j] - multiplier * A[i]
               b[j] = b[j] - multiplier * b[i]
19
       # Podstawianie wsteczne
20
      x = np.zeros(n)
21
      for i in range (n-1, -1, -1):
           x[i] = (b[i] - np.dot(A[i, i+1:], x[i+1:])).item()
      return x
```

1.3. Algorytm eliminacji Gaussa z pivotingiem

1. Eliminacja w przód z pivotingiem (górna trójkątna macierz)

Dla kolejnych wierszy macierzy A wykonujemy operacje:

Znajdujemy wiersz z największym modułem elementu w kolumnie i:

$$\max_{row} = \underset{i \le k \le n}{\arg \max} |a_{ki}|$$

– Jeśli max_row $\neq i$, zamieniamy i-ty i max_row-ty wiersz miejscami zarówno w macierzy A, jak i w wektorze b (pivoting):

$$A_{i,\cdot} \leftrightarrow A_{\text{max_row},\cdot}, \quad b_i \leftrightarrow b_{\text{max_row}}$$

– Dzielimy wiersz i przez element a_{ii} , aby uzyskać jedynkę na przekątnej:

$$R_i \leftarrow \frac{R_i}{a_{ii}}$$

– Dla każdego wiersza j > i odejmujemy wiersz i przemnożony przez a_{ii} :

$$R_i \leftarrow R_i - a_{ii} \cdot R_i$$

- Te same operacje wykonujemy również na wektorze prawej strony b.

Po zakończeniu tego etapu otrzymujemy układ równań w postaci górnej trójkatnej:

$$U \cdot x = c$$

1.2.1. Podstawianie wsteczne – z pivotingiem

Po przekształceniu macierzy do postaci trójkątnej górnej możemy wyznaczyć rozwiązanie zaczynając od końca:

- Najpierw obliczamy ostatnią niewiadomą x_n , bo występuje tylko w jednym równaniu:

$$x_n = \frac{c_n}{a_{nn}}$$

– Potem obliczamy x_{n-1} , podstawiając wcześniej obliczone x_n :

$$x_{i} = \frac{1}{a_{ii}} \left(c_{i} - \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij} \cdot x_{j} \right)$$
 (1.2)

```
def gauss_elimination_with_partial_pivoting(A, b):
      A = A.copy().astype(float)
      b = b.copy().astype(float).reshape(-1)
      n = len(b)
      # Eliminacja w przód
      for i in range(n):
           # 1) Znajdź wiersz z największym (modułowo) elementem w
             kolumnie i (od wiersza i do n-1)
          max_row = i + np.argmax(np.abs(A[i:, i]))
10
           # 2) Zamiana wierszy i <-> max_row (jeśli różne)
          if max_row != i:
               A[[i, max_row], :] = A[[max_row, i], :]
               b[i], b[max\_row] = b[max\_row], b[i]
14
           # 3) Wyzerowanie elementów w kolumnie i, w wierszach poniżej
16
          pivot = A[i, i]
          for j in range(i+1, n):
               factor = A[j, i] / pivot
19
               A[j, i:] = factor * A[i, i:]
20
               b[j] -= factor * float(b[i])
      # Podstawianie wsteczne
      x = np.zeros(n, dtype=float)
      for i in range (n-1, -1, -1):
          x[i] = ((b[i] - np.dot(A[i, i+1:], x[i+1:])) / A[i, i]).item
              ()
27
      return x
```

1.4. Algorytm faktoryzacji LU (bez pivotingu)

Do macierzy która będzie faktoryzowana przystawiamy z lewej strony macierz jednostkową o tym samym wymiarze. Następnie, dla każdej, oprócz ostatniej kolumny macierzy A trzeba wyzerować wartości znajdujące się pod przekątną. Dla każdej wartości

$$a_{w,k}$$

pod przekątną trzeba obliczyć

$$a_{w,k}/a_{k,k}$$

następnie odjąć od danego wiersza powyższy iloraz przemnożony przez wiersz o indeksie bierzącej kolumny. Dla macierzy po lewej stronie wynik dzielenia jest wstawiany w miejsce zgodne z indeksami bez dodatkowych operacji. np. dla macierzy 3x3

$$A = \begin{bmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & a_{1,3} \\ a_{2,1} & a_{2,2} & a_{2,3} \\ a_{3,1} & a_{3,2} & a_{3,3} \end{bmatrix}$$

dostawiamy

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & a_{1,3} \\ a_{2,1} & a_{2,2} & a_{2,3} \\ a_{3,1} & a_{3,2} & a_{3,3} \end{bmatrix}$$

Dla pierwszej kolumny bierzemy pierwszy element pod przekątną czyli z drugiego rzędu i wykonujemy operacje na wierszach

$$w2 - w1 * a_{2,1}/a_{1,1}$$

co daje rezultat

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ a_{2,1}/a_{1,1} & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & a_{1,3} \\ 0 & a_{2,2} - a_{1,2} * (a_{2,1}/a_{1,1}) & a_{2,3} - a_{1,3} * (a_{2,1}/a_{1,1}) \\ a_{3,1} & a_{3,2} & a_{3,3} \end{bmatrix}$$

Następnie obliczamy iloraz dla kolejnego elementu w pierwszej kolumnie i wykonujemy operacje na wierszach

$$w3 - w1 * a_{3,1}/a_{1,1}$$

co daje rezultat

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ a_{2,1}/a_{1,1} & 1 & 0 \\ a_{3,1}/a_{1,1} & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & a_{1,3} \\ 0 & a_{2,2} - a_{1,2} * (a_{2,1}/a_{1,1}) & a_{2,3} - a_{1,3} * (a_{2,1}/a_{1,1}) \\ 0 & a_{2,2} - a_{1,2} * (a_{3,1}/a_{1,1}) & a_{2,3} - a_{1,3} * (a_{3,1}/a_{1,1}) \end{bmatrix}$$

Postępujemy dla kolejnych kolumn podobnie aż otrzymamy macierz dolną trójkątną i górną trójkątną o postaci

$$L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ l_{2,1} & 1 & 0 \\ l_{3,1} & l_{3,2} & 1 \end{bmatrix} \qquad U = \begin{bmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & a_{1,3} \\ 0 & a'_{2,2} & a'_{1,3} \\ 0 & 0 & a'_{1,3} \end{bmatrix}$$

wynik mnożenia L*U wynosi macierz A zdefiniowana na początku.

```
from IPython.display import display
  O = np.identity(R)
3
  A_work = A.copy().astype(float)
  B_work = B.copy().astype(float)
  x1 = np.linalq.solve(A, B)
  n = len(A)
8
   # Eliminacja Gaussa (bez pivotingu)
10
  for i in range(n-1):
11
       for j in range(i+1,n):
12
           div = (A_work[j,i]/A_work[i,i])
13
           O[j,i] = div
14
           A_work[j] -= A_work[i]*div
15
16
   # Zaokrąglanie zer bliskich 0
17
  A_{work}[abs(A_{work}) < 0.00001] = 0.0
18
19
  # L i U gotowe
20
  display("Macierz L (dolna trójkatna):", 0)
  display("Macierz U (górna trójkatna):", A_work)
22
  #display("Wektor B:", B)
23
  display("Rozwiązanie z numpy.linalg.solve (kontrola):", x1)
25
  \Gamma = 0
  U = A_{work}
27
  # mamy L i U - koniec, finito
  C = np.zeros((R, 1))
  C[0] = B_work[0]
31
  for i in range(1,n):
32
       known_c_sum = 0
33
       for j in range(0,i):
34
           known_c_sum += L[i,j] * C[j]
35
       C[i] = B_work[i]-known_c_sum
36
37
38
```

```
# Podstawianie wsteczne
x = np.zeros((R,1))
x[n-1,0] = C[n-1,0]/U[n-1,n-1]

for i in range(n-2,-1,-1):
    known_xu_sum = 0
    for j in range(i+1,n):
        known_xu_sum += U[i,j] * x[j,0]
    x[i,0] = (C[i,0]-known_xu_sum)/U[i,i]

# Wyniki końcowe
display("Rozwiązanie x:", x)
display("Sprawdzenie: L @ U @ x =", L @ U @ x)
display("Oryginalny wektor B:", B)
```

1.5. Algorytm LU faktoryzacji z pivotingiem

Niech

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 4 & 1 \\ 1 & 1 & 3 \\ 2 & -2 & 1 \end{bmatrix}$$

Dla każdej kolumny k wybieramy wiersz z największym elementem w kolumnie i zamieniamy miejscami, tak samo zamieniamy wiersze w macierzy jednostkowej 'P1' którą zapisujemy na boku.

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

Maksymalna wartość w kolumnie 1 to 2, w trzecim rzędzie. Po zamianie rzędów 1 z 3 otrzymujemy:

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

Po zamianie wierszy przystępujemy do zerowania komórek pod przekątną w danej kolumnie. Do tego potrzebna będzie jeszcze jedna macierz jednostkowa 'P2' dostawiona z boku.

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

Podobnie jak w wersji bez pivotingu dla danej kolumny 'k' dla danego wiersza 'w' wykonujemy działania na wierszach

$$w_w - w_k * a_{w,k}/a_{k,k}$$

zarówno w głównej macierzy jak i macierzy 'P2'. Te operacje robimy tylko dla bieżącej kolumny.

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1/2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & -2 & 1 \\ 0 & 2 & 5/2 \\ 0 & 4 & 1 \end{bmatrix}$$

Przy przejściu do następnej kolumny znowu trzeba dostawić macierz jednostkową, wybrać wiersz z największym elementem, zamienić wiersze, dostawić kolejną macierz jednostkową,

wyzerować kolumne pod przekątną. Na koniec mamy ciąg macierzy na przemian jednostkowych z zamienionymi wierszami oraz macierz jednostkowych, każda z pojedyńczą kolumną pod przekątną wypełnioną wartościami.

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1/2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1/2 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & -2 & 1 \\ 0 & 4 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Ostatnim krokiem jest pomnożenie macierzy w następujący sposób - bierzemy przedostatnią macierz i mnożymy co drugą macierz w ciągu macierz. Wynik oznaczamy B

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1/2 & 1 \end{bmatrix} * \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1/2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 1/2 & 1/2 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

mnożymy teraz macierze jednostkowe w których tylko zmienialiśmy rzędy. Wynik oznaczamy P

$$P = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} * \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Macierz dolna trójkatna wynosi P*B

$$L = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} * \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1/2 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1/2 & 1/2 & 1 \end{bmatrix}$$

Macierz górna trójkatna to ostatnia macierz w powstałym ciągu.

$$U = \begin{bmatrix} 2 & -2 & 1 \\ 0 & 4 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

```
import numpy as np
  from IPython.display import display
  def lu_no_pivot(A):
       n = A.shape[0]
      L = np.identity(n)
6
       U = A.copy().astype(float)
       for i in range(n-1):
9
           for j in range(i+1,n):
10
               div = (U[j,i]/U[i,i])
11
               L[j,i] = div
12
               U[j] -= U[i]*div
13
       return L, U
14
15
16
  def lu_pivot(A):
17
      n = A.shape[0]
18
      A = A.copy().astype(float)
19
20
       arr = [np.identity(n)]
21
      U = A.copy()
22
       for i in range(n-1):
           P1 = np.identity(n)
25
           m = np.argmax(np.abs(U[i:,i]), axis=0) + i # pivot wybierany
               na podstawie |elementów|
           U[[i, m]] = U[[m, i]] # zamiana wierszy
           P1[[i, m]] = P1[[m, i]]
           arr.append(P1)
30
           P2 = np.identity(n)
31
           for j in range(i+1,n):
32
               div = (U[j,i]/U[i,i])
33
               P2[j,i] = div
34
               U[j] -= U[i] * div
35
           arr.append(P2)
36
37
       P = np.identity(n)
```

```
for i in range(len(arr)-2, -1, -2):
           P = P @ arr[i]
40
       L = np.identity(n)
       for i in range(1, len(arr), 1):
           L = L @ arr[i]
       L = P @ L
       return P, L, U
   """A_screen = np.array([
50
       [0, 4, 1],
51
       [1, 1, 3],
52
       [2, -2, 1]
53
   ], dtype=float)
54
   11 11 11
55
  P, L, U = lu\_pivot(A)
57
  display("Macierz A (oryginalna):", A)
58
  display("Macierz permutacji P:", P)
59
  display("Macierz dolna L:", L)
60
  display ("Macierz górna U:", U)
61
62
  display("Weryfikacja: P @ A =")
63
  display(P @ A)
  display("Weryfikacja: L @ U =")
  display(L @ U)
```

1.6. Wyniki działania algorytmów

1.7. Algorytm eliminacji Gaussa bez pivotingu generujący jedynki na przekątnej

```
b_uzyskane = A @ x display(b_uzyskane) display("Rozwiązanie:", x) print(f"Czas wykonania: {end - start:.6f} sekund")

which is a sekund is
```

Rys. 1.1. wyniki

1.8. Algorytm eliminacji Gaussa z pivotingiem

```
start = time.time()
    x = gauss_elimination_with_partial_pivoting(A, b)
    end = time.time()
    display("Nozwiązanie:", x)
    print(f"Czas wykonania: {end - start:.6f} sekund")
    ✓ 0.0s
    'Rozwiązanie:'
    array([-1.6949, 1.8708, 0.7768, 1.0932, -0.3524, 2.0929, 1.1428, -0.332 , 0.3586, -1.5577, -1.0116, -1.2818, 0.2741])
    Czas wykonania: 0.001004 sekund
```

Rys. 1.2. wyniki

1.9. Algorytm LU faktoryzacji bez pivotingu

Rys. 1.3. wyniki

Rys. 1.4. wyniki

1.10. Algorytm LU faktoryzacji z pivotingiem

Rys. 1.5. wyniki

Rys. 1.6. wyniki

1.11. porównanie czsów obliczeń

Metoda	Czas wykonania [s]
Gauss bez pivotingu	0.004109
Gauss z pivotingiem	0.001004
LU bez pivotingu	0.011038
LU z pivotingiem	0.001025

Tabela 1.1. Porównanie czasów wykonania różnych metod rozwiązywania układów równań

1.12. Algorytm Gaussa vs LU bez pivotingu przy stałym A i różnych b

Metoda	Suma czasów [s]
Gauss bez pivotingu	0.003426
LU bez pivotingu	0.001007

Tabela 1.2. Porównanie czasu działania metody Gaussa i LU bez pivotingu dla stałego A i różnych wektorów b

1.13. Wnioski

Pivoting przyśpiesza obliczenia. LU jest szczególnie użyteczne podczas wielokrotnego obliczania układu równań, w którym macierz A jest stała, a wektor b się zmienia. Ponieważ złożoność obliczeniowa jest redukowana do $O(n^2)$ dla kolejnych rozwiązań układu, dla nowych wektorów b.