

Obliczanie wskaźnika uwarunkowania trójkątnej, symetrycznej i rzeczywistej macierzy A .

Wskaźnik uwarunkowania definiujemy jako:

$$\text{cond}(A) = \frac{|\lambda_{\max}|}{|\lambda_{\min}|}$$

Do obliczenia λ_{\max} stosujemy metodę potęgową, a do obliczenia λ_{\min} - odwrotną metodę potęgową.

Odpowiednie układy równań rozwiązujemy używając odbić Householdera.

Program ma działać poprawnie dla macierzy o rozmiarze do 200000.

Stosowane oznaczenia:

- A - macierz, $A \in R^{n \times n}$
- λ_{max} - wartość własna macierzy A ,
wyznaczona przy pomocy metody potęgowej
- λ_{min} - wartość własna macierzy A ,
wyznaczona przy pomocy odwrotnej metody potęgowej
- v - wektor własny macierzy A
- \tilde{x} - wektor unormowany
- $\|x\|$ - norma wektora x
- x^* - sprzężenie hermitowskie wektora x
- A^{-1} - macierz odwrotna do nieosobliwej macierzy A
- H - macierz Householdera, $H \in R^{n \times n}$
- I - macierz jednostkowa, $I \in R^{n \times n}$

Idea zaimplementowanych metod
numerycznych

Metoda Potęgowa

Założenia:

- › Macierz A posiada dominującą wartość własną λ_1 , czyli $|\lambda_1| > |\lambda_2| \geq \dots \geq |\lambda_n|$.
- › Macierz A posiada n liniowo niezależnych wektorów własnych $v^{[1]}, v^{[2]}, \dots, v^{[n]}$.
- › Dla wektora początkowego $x_0 = c_1^{(0)} v^{[1]} + \dots + c_n^{(0)} v^{[n]}$ zachodzi $c_1^{(0)} \neq 0$.

Krok iteracyjny:

$$x_0 = c_1^{(0)} v^{[1]} + \dots + c_n^{(0)} v^{[n]}, \quad c_1^{(0)} \neq 0$$

$$\begin{cases} \tilde{x}^{(k)} = \frac{x^{(k)}}{\|x^{(k)}\|} \\ x^{(k+1)} = A\tilde{x}^{(k)} \end{cases}$$

$$\lambda_{max} = (\tilde{x}^{(n)})^T A \tilde{x}^{(n)}$$

Warunek stopu:

$$\left\| \text{sign} \left(\tilde{x}_i^{(k+1)} \right) \cdot \tilde{x}^{(k+1)} - \text{sign} \left(\tilde{x}_i^{(k)} \right) \cdot \tilde{x}^{(k)} \right\| < d$$

gdzie:

$$\text{sign}(x) = \begin{cases} 1, & x \geq 0 \\ -1, & x < 0 \end{cases}$$

$\tilde{x}_i^{(k)}$ - maksymalna co do modułu współrzędna wektora $\tilde{x}^{(k)}$

d - parametr określający dokładność

Własności:

- › Szybkość zbieżności metody potęgowej zależy od ilorazu $\left| \frac{\lambda_2}{\lambda_1} \right|$.
- › Błąd przybliżenia maleje tak szybko, jak $\left| \frac{\lambda_2}{\lambda_1} \right|^k$.
- › Metoda potęgowa jest bardzo wolno zbieżna, jeżeli $\frac{\lambda_2}{\lambda_1} \approx 1$.

Odwrótna Metoda Potęgowa

Założenia:

- › Macierz A jest nieosobliwa, czyli $\det(A) \neq 0$.
- › Macierz A posiada najmniejszą co do modułu wartość własną λ_n , czyli $|\lambda_1| \geq \dots \geq |\lambda_{n-1}| > |\lambda_n| > 0$.
- › Macierz A posiada n liniowo niezależnych wektorów własnych $v^{[1]}, v^{[2]}, \dots, v^{[n]}$.

Krok iteracyjny:

$$x_0 = c_1^{(0)} v^{[1]} + \dots + c_n^{(0)} v^{[n]}$$

$$\begin{cases} \tilde{x}^{(k)} = \frac{x^{(k)}}{\|x^{(k)}\|} \\ Ax^{(k+1)} = \tilde{x}^{(k)} \\ \lambda_{min} = (\tilde{x}^{(n)})^T A \tilde{x}^{(n)} \end{cases}$$

Do rozwiązywania układów równań liniowych wykorzystujemy metody oparte na rozkładach macierzy na czynniki lub przekształceniach ortogonalnych takich jak na przykład transformacje Householdera.

Warunek stopu:

$$\left\| \text{sign} \left(\tilde{x}_i^{(k+1)} \right) \cdot \tilde{x}^{(k+1)} - \text{sign} \left(\tilde{x}_i^{(k)} \right) \cdot \tilde{x}^{(k)} \right\| < d$$

gdzie:

$$\text{sign}(x) = \begin{cases} 1, & x \geq 0 \\ -1, & x < 0 \end{cases}$$

$\tilde{x}_i^{(k)}$ - maksymalna co do modułu współrzędna wektora $\tilde{x}^{(k)}$

d - parametr określający dokładność

Własności:

- › Odwrotna metoda potęgowa korzysta ze znanej własności mówiącej, że jeżeli λ jest wartością własną nieosobliwej macierzy A , to λ^{-1} jest wartością własną macierzy A^{-1} .
- › Szybkość zbieżności metody potęgowej zależy od ilorazu $\left| \frac{\lambda_n}{\lambda_{n-1}} \right|$.
- › Błąd przybliżenia maleje tak szybko, jak $\left| \frac{\lambda_n}{\lambda_{n-1}} \right|^k$.
- › Metoda potęgowa jest bardzo wolno zbieżna, jeżeli $\frac{\lambda_n}{\lambda_{n-1}} \approx 1$.

Transformacje Householdera

Macierz Householdera:

$$H = I - \frac{2}{u^*u} uu^*$$

gdzie:

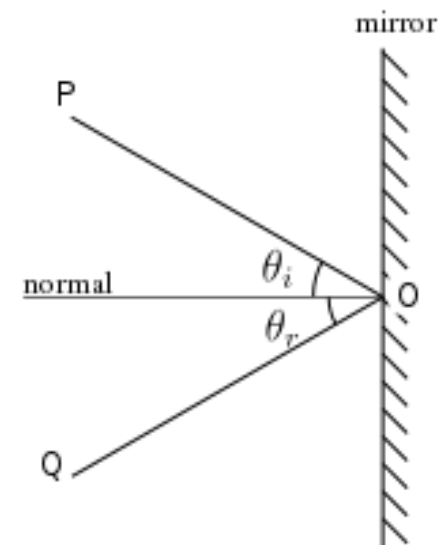
u - niezerowy wektor, ortogonalny do hiperpłaszczyzny,
względem której ma nastąpić odbicie

Własności:

- › Macierz H jest Hermitowska, czyli $H = H^*$.
- › Macierz H jest unitarna, czyli $H^{-1} = H^*$ (tym samym odwracalna)
- › Spektrum macierzy H to $\sigma(H) = \{-1, 1\}$.
- › Wyznacznik macierzy H jest równy -1 .

Zastosowanie:

- › Macierze Householdera są często stosowane w implementacji rozkładu QR .
- › Znane z geometrii optycznej (dział fizyki zajmujący się zjawiskami świetlnymi) prawo odbicia można opisać przy pomocy macierzy Householdera.



Zastosowanie dla macierzy trójdzielnych:

 A

x	x	0	0	0	0
x	x	x	0	0	0
0	x	x	x	0	0
0	0	x	x	x	0
0	0	0	x	x	x
0	0	0	0	x	x

 A_1

x	x	x	0	0	0
0	x	x	0	0	0
0	x	x	x	0	0
0	0	x	x	x	0
0	0	0	x	x	x
0	0	0	0	x	x

 A_2

x	x	x	0	0	0
0	x	x	x	0	0
0	0	x	x	0	0
0	0	x	x	x	0
0	0	0	x	x	x
0	0	0	0	x	x

 A_3

x	x	x	0	0	0
0	x	x	x	0	0
0	0	x	x	x	0
0	0	0	x	x	0
0	0	0	x	x	x
0	0	0	0	x	x

 A_4

x	x	x	0	0	0
0	x	x	x	0	0
0	0	x	x	x	0
0	0	0	x	x	x
0	0	0	0	x	x
0	0	0	0	x	x

 A_5

x	x	x	0	0	0
0	x	x	x	0	0
0	0	x	x	x	0
0	0	0	x	x	x
0	0	0	0	x	x
0	0	0	0	0	x

Zastosowanie dla macierzy trójdzielnych:

Odbicia Householdera stosujemy w celu przekształcenia macierzy A do macierzy górnej macierzy trójkątnej (wykonujemy to w $n - 1$ krokach).

$$H_1 A = A_1$$

$$H_2 A_1 = A_2$$

...

$$H_{n-1} A_{n-2} = A_{n-1} = R$$

$$(H_{n-1} H_2 H_1) A = R$$

$$A = (H_{n-1} H_2 H_1)^{-1} R$$

$$A = (H_{n-1} H_2 H_1)^T R$$

$$A = (H_1^T H_2^T \cdots H_{n-1}^T) R$$

$$A = QR$$

Zastosowanie dla macierzy trójdzielnych:

W każdej iteracji odwrotnej metody potęgowej rozwiązujemy układ równań liniowych:

$$Ax^{(k+1)} = \tilde{x}^{(k)}$$

$$H_1 Ax^{(k+1)} = H_1 \tilde{x}^{(k)}$$

$$H_2 A_1 x^{(k+1)} = H_2 H_1 \tilde{x}^{(k)}$$

...

$$Rx^{(k+1)} = Q^T \tilde{x}^{(k)}$$

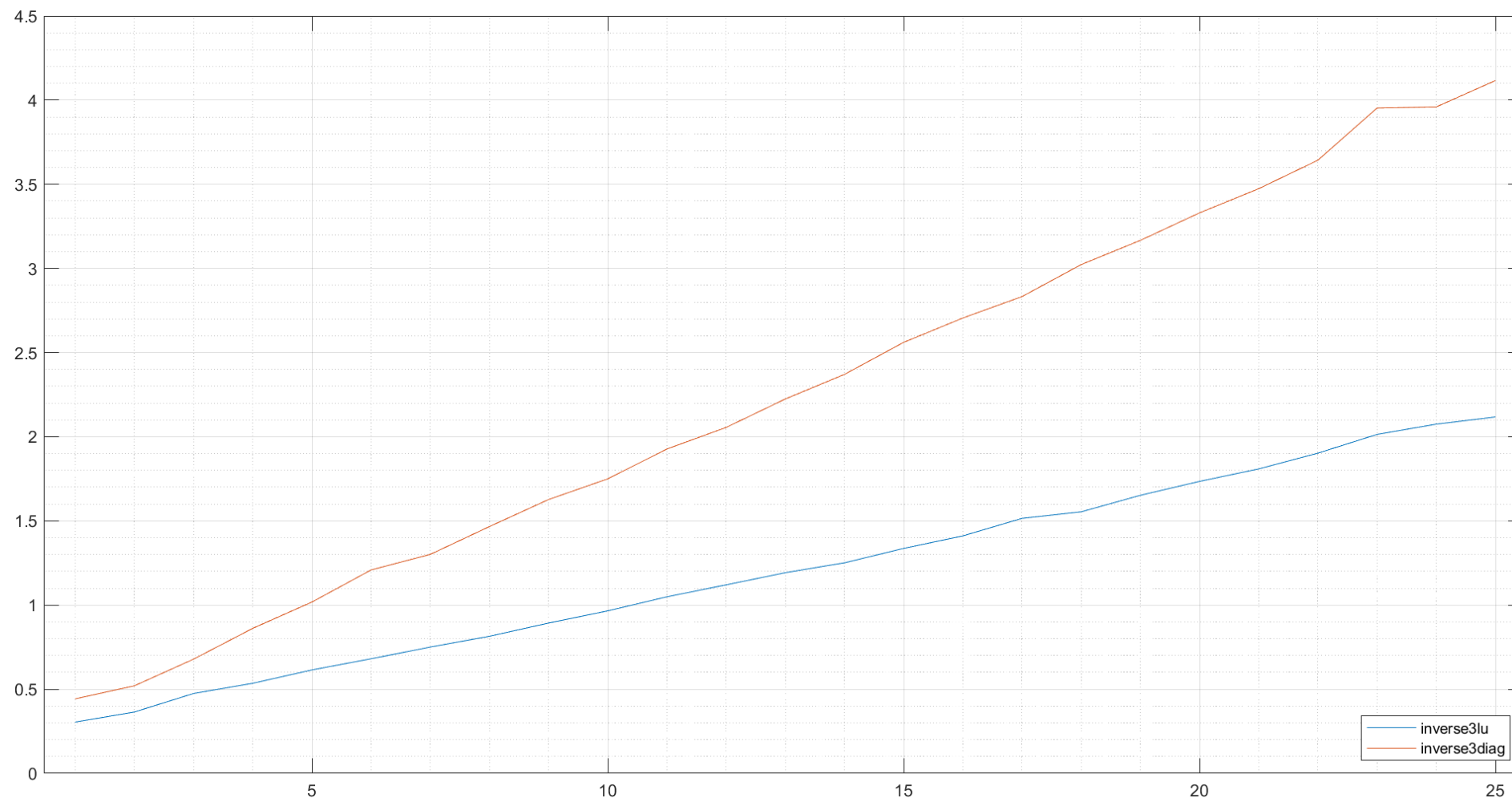
Eksperyment numeryczny

Porównanie metod rozwiązywania układów równań liniowych w odwrotnej metodzie potęgowej.

Rozkład LU :

- › Odwrotna metoda potęgowa zakłada, że macierz A jest nieosobliwa, czyli $\det(A) \neq 0$.
- › Dzięki temu założeniu, do rozwiązywania układów równań możemy wykorzystać rozkład LU oparty na $GEPP$.
- › Koszt rozkładu LU to $O(n^3)$ operacji arytmetycznych.
- › Dzięki temu, rozwiązanie pojedynczego układu równań wymaga $O(n^2)$ operacji arytmetycznych.

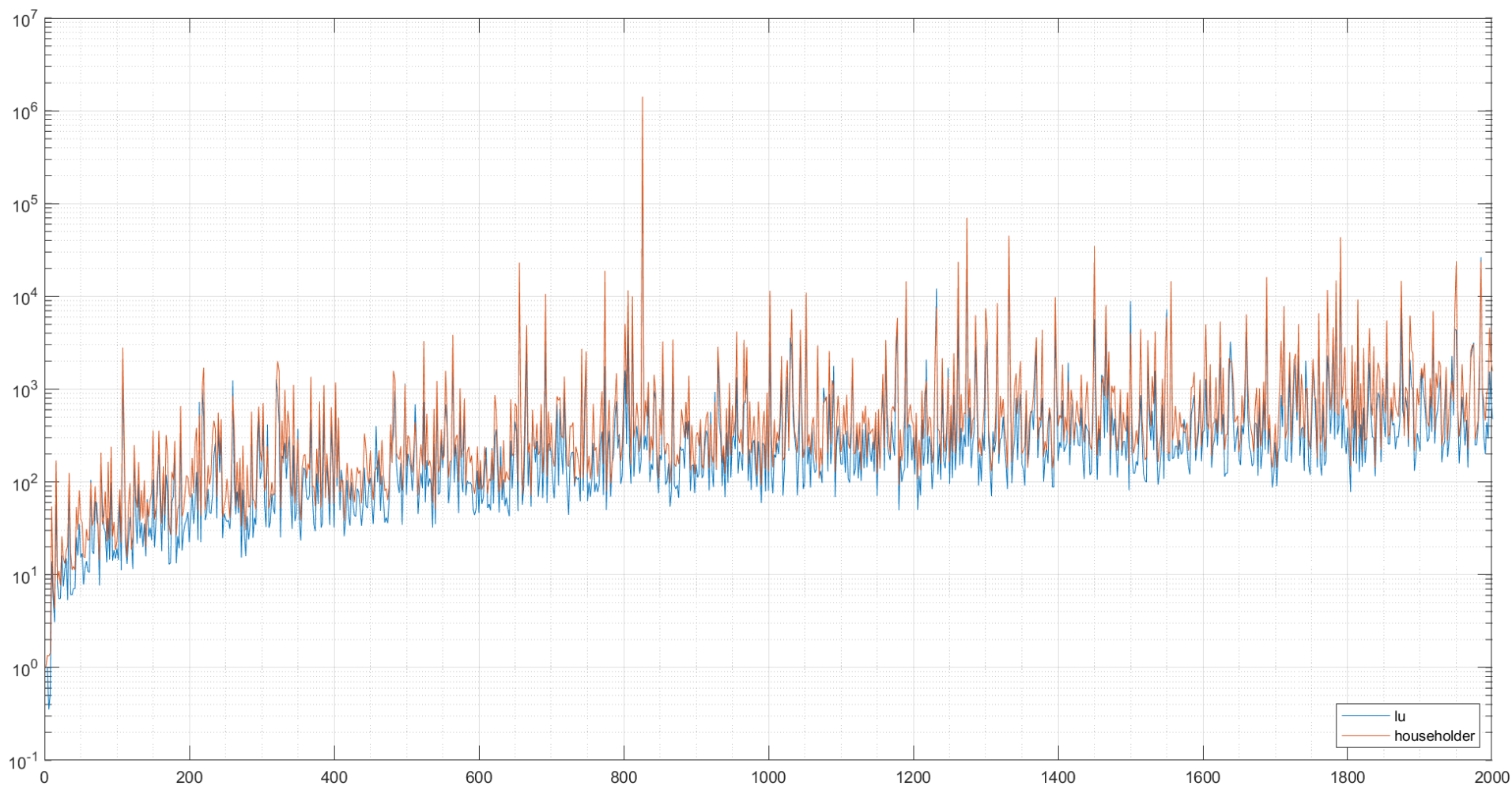
Porównanie czasu obliczeniowego dla macierzy o rozmiarze 200000×200000 :



Wykres przedstawia czas wykonania odwrotnej metody potęgowej dla macierzy o rozmiarze 200000×200000 w funkcji zadanej liczby iteracji n .

π

Porównanie dokładności rozwiązań poprzez obliczanie normy $\|Ax - b\|$:



Wykres przedstawia wartość normy $\|Ax - b\|$ w funkcji rozmiaru n macierzy układu dla rozkładu LU i transformacji Householdera.

Wnioski:

- › Implementacja rozkładu LU była dla mnie znacząco prostsza niż implementacja transformacji Householdera.
- › Czas obliczeniowy dla rozkład LU jest średnio dwukrotnie krótszy niż czas obliczeniowy transformacji Householdera.
- › Rozkład LU wydaje się dawać średnio mniejszy błąd w postaci normy $\|Ax - b\|$.