

Zadanie NUM 4- Sprawozdanie

Karol Cichowski

1. Wstęp

7. (zadanie numeryczne NUM4) Zadana jest macierz

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 5 & 3 & 1 & 1 & \dots & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 5 & 3 & 1 & \dots & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 5 & 3 & \dots & 1 & 1 & 1 & 1 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 1 & 1 & 1 & 1 & \dots & 1 & 5 & 3 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & \dots & 1 & 1 & 5 & 3 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & \dots & 1 & 1 & 1 & 5 \end{pmatrix}$$

oraz wektor $\mathbf{b} \equiv (2, \dots, 2)^T$. Macierz \mathbf{A} ma liczby 5 na diagonalu, 3 na pierwszej pozycji nad diagonalą, a pozostałe elementy są równe 1. Wymiar macierzy ustalamy na $N = 120$.

- Rozwiąż numerycznie równanie $\mathbf{A}\mathbf{y} = \mathbf{b}$, stosując odpowiednią metodę. **Uwaga:** algorytm należy go zaimplementować samodzielnie.
- Sprawdź swój wynik przy użyciu procedur bibliotecznych lub pakietów algebry komputerowej.
- Potraktuj N jako zmienną i zmierz czas potrzebny do uzyskania rozwiązania w funkcji N . Wynik przedstaw na wykresie. Czy wykres jest zgodny z oczekiwaniami?

Do rozwiązania tego równania użyjemy algorytmu Shermana-Marrisona. Wybrałem tę metodę, że macierz \mathbf{A} (którą w dalszej części będę oznaczał jako \mathbf{A}_1) możemy bardzo łatwo rozłożyć na sumę macierzy:

$$\mathbf{A}_1 = \mathbf{A} + \mathbf{u}\mathbf{v}^T, \text{ gdzie:}$$

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 4 & 2 & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 2 & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 4 & 2 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 4 & 2 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 4 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 4 \end{pmatrix} \quad \mathbf{u} = \mathbf{v} = [1, 1, 1, \dots, 1, 1]_N$$

N x N

2. Sposób rozwiązania

Otrzymana macierz \mathbf{A} to macierz rzadka, dzięki czemu po zaprojektowaniu dla niej algorytmu możemy pracować na niej dużo wydajniej. Z wzoru Shermana-Marrisona otrzymujemy wzór:

$$\mathbf{y} = \mathbf{A}_1^{-1}\mathbf{b} = \left(\mathbf{A}^{-1} - \frac{\mathbf{A}^{-1}\mathbf{u}\mathbf{v}^T\mathbf{A}^{-1}}{1 + \mathbf{v}^T\mathbf{A}^{-1}\mathbf{u}} \right) \mathbf{b}$$

Aby zminimalizować złożoność obliczeniową nie będziemy obliczać jawnie odwrotności macierzy A , zamiast tego użyjemy:

$$\left\{ \begin{array}{l} A^*z=b \\ A^*q=u \end{array} \right.$$

Z czego otrzymamy:

$$\mathbf{y} = \mathbf{z} - \frac{\mathbf{v}^T \mathbf{z}}{1 + \mathbf{v}^T \mathbf{q}} \mathbf{q}$$

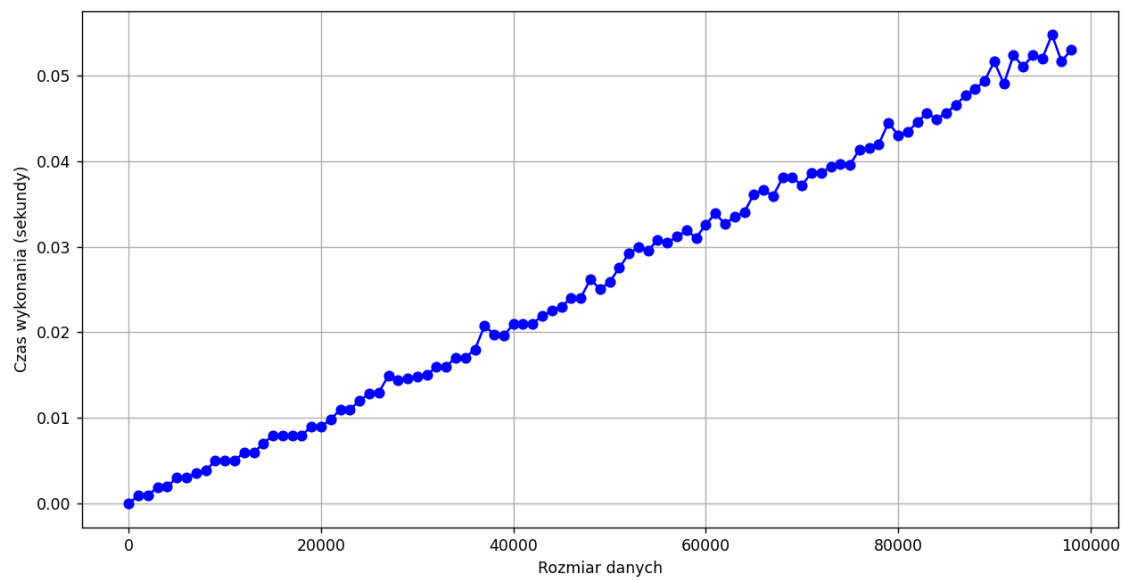
Powyższy układ możemy łatwo rozwiązać za pomocą backsubstitution z uwagi na konstrukcję macierzy A. Dzięki czemu złożoność obliczeniowa rozwiązania tego układu to $O(N) + O(N) = O(N)$. Rozwiązanie tego układu podstawiamy do powyższego wzoru i mamy nasz wynik. Rozwiązanie tego równania ma złożoność $O(N)$, z czego wynika że **złożoność całej procedury to $O(N)$** , co jest dużo efektywniejsze niż $O(N^3)$ które otrzymujemy dla niewyspecjalizowanych algorytmów.

3. Wyniki

Wynik naszego układu równań dla $N=120$ to:

[illegible]

Natomiast wykres czasu od N prezentuje się następująco:



Tak jak spodziewaliśmy się jest to wykres liniowy, co potwierdza że złożoność czasowa tego algorytmu to $O(N)$.