

Metody Numeryczne – Zadanie NUM4

Bartosz Bochniak

Wstęp

Polecenie

Zadana jest macierz:

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

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 komputerowe.
- Potraktuj N jako zmienną i zmierz czas potrzebny do uzyskania rozwiązania w funkcji N . Wynik przedstaw na wykresie. Czy wykres jest zgodny z oczekiwaniami?

Rozwiązanie

Równanie $\mathbf{A}\mathbf{y} = \mathbf{b}$ można zapisać w formie $\mathbf{y} = \mathbf{A}^{-1}\mathbf{b}$. Dla macierzy pełnych obliczanie odwrotności macierzy jest bardzo czasochłonną operacją ($O(n^3)$), dlatego użyty zostanie wzór Shermana-Morrisona na mniej kosztowne obliczenie odwrotności \mathbf{A} . Jest to wzór znacznie upraszczający liczenie odwrotności macierzy dla macierzy o formie:

$$A = A' + uv^T$$

Przy założeniu, że wiemy jaka jest odwrotność macierzy A' , oraz u i v to są znane wektory. Zatem, wzór Shermana-Morrisona przyjmuje postać:

$$(A' + uv^T)^{-1} = A'^{-1} - \frac{A'^{-1}uv^T A'^{-1}}{1 + v^T A'^{-1}u}$$

Wzór ten pozwala obliczyć odwrotność macierzy \mathbf{A} w czasie liniowym, dla rozłożenia \mathbf{A} , gdzie:

$$A = A' + uu^T, \text{ dla: } A' = \begin{pmatrix} 4 & 2 & & & \\ & 4 & 2 & & \\ & & \ddots & \ddots & \\ & & & 4 & 2 \\ & & & & 4 \end{pmatrix}, \quad u = (1, 1, \dots, 1)^T$$

Podstawiając powyższy wzór do równania $\mathbf{y} = \mathbf{A}'\mathbf{b}$, dostajemy:

$$\mathbf{y} = (\mathbf{A}' + \mathbf{u}\mathbf{u}^T)^{-1}\mathbf{b} \rightarrow \mathbf{y} = \mathbf{A}'^{-1}\mathbf{b} - \frac{\mathbf{A}'^{-1}\mathbf{u} * \mathbf{u}^T \mathbf{A}'^{-1}\mathbf{b}}{1 + \mathbf{u}^T \mathbf{A}'^{-1}\mathbf{u}}$$

Definiujemy pomocne wektory \mathbf{b}_s , oraz \mathbf{u}_s :

$$\mathbf{b}_s = \mathbf{A}'^{-1}\mathbf{b} \quad \mathbf{u}_s = \mathbf{A}'^{-1}\mathbf{u} \quad \rightarrow \quad \mathbf{A}'\mathbf{b}_s = \mathbf{b} \quad \mathbf{A}'\mathbf{u}_s = \mathbf{u}$$

Oba powyższe wektory można policzyć także w czasie $O(n)$ za pomocą metody backward substitution, gdyż macierz \mathbf{A}' jest macierzą trójkątną górną. Po wstawieniu danych wektorów otrzymany wzór to:

$$\mathbf{y} = \mathbf{b}_s - \frac{\mathbf{u}_s * \mathbf{u}^T \mathbf{b}_s}{1 + \mathbf{u}^T \mathbf{u}_s}$$

Można dalej uprościć ten wzór poprzez zapisanie wyrazów $\mathbf{u}^T \mathbf{b}_s$ oraz $\mathbf{u}^T \mathbf{u}_s$ jako skalarów, które da się obliczyć (jako suma iloczynów i -tych elementów tych wektorów dla $i \in \{1, \dots, N\}$) w złożoności $O(n)$.

Zatem podstawiając:

$$\alpha = \mathbf{u}^T \mathbf{u}_s \quad \beta = \mathbf{u}^T \mathbf{b}_s \quad \mu = \frac{\beta}{1 + \alpha}$$

Ostatecznie dostajemy wzór:

$$\mathbf{y} = \mathbf{b}_s - \mu * \mathbf{u}_s$$

Całkowita złożoność wszystkich powyższych operacji składa się do złożoności $O(n)$.

Implementacja

Dla wydajności pamięciowej macierz \mathbf{A} definiowana jest jako dwie diagonale macierzy \mathbf{A}' , oraz wektor \mathbf{u} . Po zaimplementowaniu powyższego algorytmu, wynik równania zostaje obliczone także za pomocą funkcji biblioteki `Eigen`, po czym oba wyniki są porównywane. Do tego, za pomocą aplikacji `gnuplot`, mierzymy czas działania naszego algorytmu w zależności od rozmiaru macierzy N , po czym kreowany jest wykres czasu od rozmiaru, by potwierdzić złożoność całego programu jako $O(n)$.

Wynik

Dla $N = 120$:

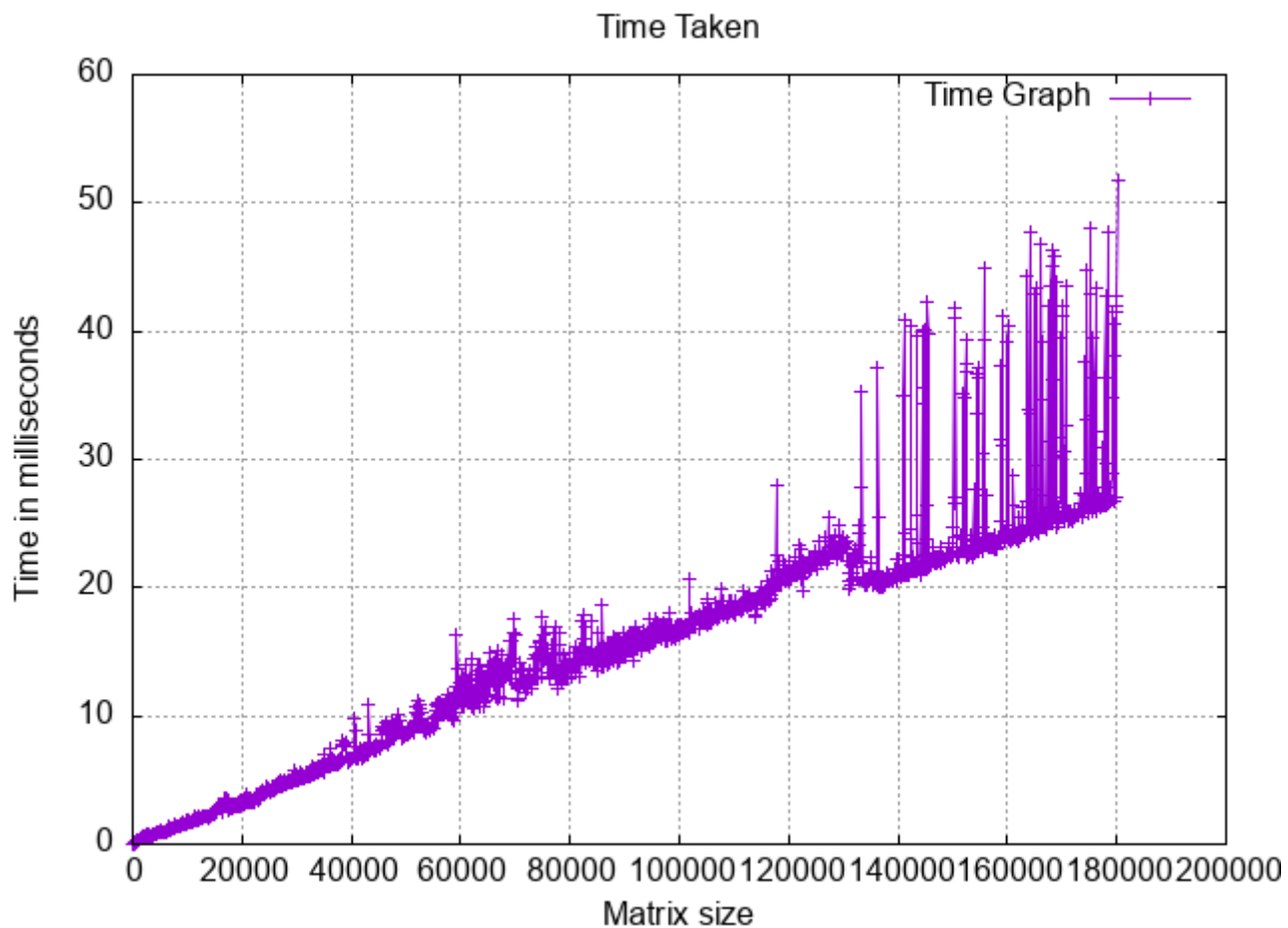
Wynik za pomocą wzoru Shermanna-Morrisona:

[illegible]

Wynik za pomocą biblioteki Eigen:

[illegible]

Wykres czasu wykonania algorytmu od rozmiaru macierzy:



Powyższy wykres przyjmuje formę przybliżoną do funkcji liniowej, co potwierdza złożoność obliczeniową $O(n)$.