

MOWNIT – Laboratorium 3 Metoda Eliminacji Gaussa Mikołaj Wróblewski 1. Zgodnie z poleceniem ćwiczenie rozpocząłem od zaimplementowania najbardziej podstawowej metody eliminacji Gaussa. Następnie używając napisanych przeze mnie funkcji testujących na losowo generowanych macierzach skonfrontowałem bazową metodę eliminacji Gaussa z funkcją biblioteczną, wszystkie wyniki zostały porównane z tolerancją do epsilon = 1e-10. Poniżej zamieszczam zrzuty ekranu kilka możliwych zachowań podczas testów najbardziej podstawowej metody:

[mikolaj@mikolaj-pc ~]\$ python /home/mikolaj/Pulpit/MOWNIT2/lab3/gauss.py
Attempted to divide by zero, aborting...

[mikolaj@mikolaj-pc ~]\$ python /home/mikolaj/Pulpit/MOWNIT2/lab3/gauss.py
Tests passed

[mikolaj@mikolaj-pc ~]\$ python /home/mikolaj/Pulpit/MOWNIT2/lab3/gauss.py
The matrix test failed

Wszystkie te możliwe stany wyjściowe są dosyć proste do opisania:

Tests passed – mieliśmy szczęście, wygenerowane macierze nie były źle uwarunkowane dla naszego algorytmu.

Attempted to divide by zero – jest to typowy problem dla tej implementacji. W podstawowej implementacji tego algorytmu w niektórych sytuacjach możemy dojść do sytuacji, w której będziemy próbowali dzielić przez zero.

The matrix test failed – kolejna typowa sytuacja, przy porównywaniu wyniku z wynikiem funkcji bibliotecznej uzyskaliśmy błąd z uwagi na błędne wyniki implementacji bazowej.

Wnioski z użycia najbardziej podstawowej metody są oczywiste, nasza metoda ma dwie zasadnicze wady:

- może wystąpić w niej dzielenie przez zero
- jest podatna na błędy zaokrąglania

Należy zatem naszą metodę poprawić. Jest na to wiele podejść, możemy:

- skorzystać z piwotowania
- użyć dekompozycji
- użyć faktoryzacji blokowej

2. W dalszej części ćwiczenia zmodyfikowałem bazowy algorytm w taki sposób, by korzystał z częściowego piwotowania. Metoda dodaje do bazowej metody zamiany wierszy w sposób następujący:

Partial Pivoting

Gaussian Elimination with partial pivoting applies row switching to normal Gaussian Elimination.

How?

At the beginning of the kth step of forward elimination, find the maximum of

$$|a_{kk}|, |a_{k+1,k}|, \dots, |a_{nk}|$$

(find max of all elements in the column on or below the main diagonal)

If the maximum of the values is $\left|a_{pk}\right|$ In the pth row, $k \leq p \leq n$,

then switch rows p and k.

Metoda ta uodparnia algorytm na błąd związany z dzieleniem przez zero oraz redukuje możliwe błędy związane z zaokrąglaniem.

Przy każdym z wykonanych testów na losowych macierzach zwracany jest tylko jeden komunikat:

[mikolaj@mikolaj-pc ~]\$ python /home/mikolaj/Pulpit/MOWNIT2/lab3/gauss.py
Tests passed with usage of <function guass_w_swaps at 0x7fd8e0793d90>

Aczkolwiek nadal możliwe jest "złamanie" algorytmu . Dla macierzy:

$$\begin{bmatrix} 2 & 2c & 2c \\ 1 & 1 & 2 \end{bmatrix}$$

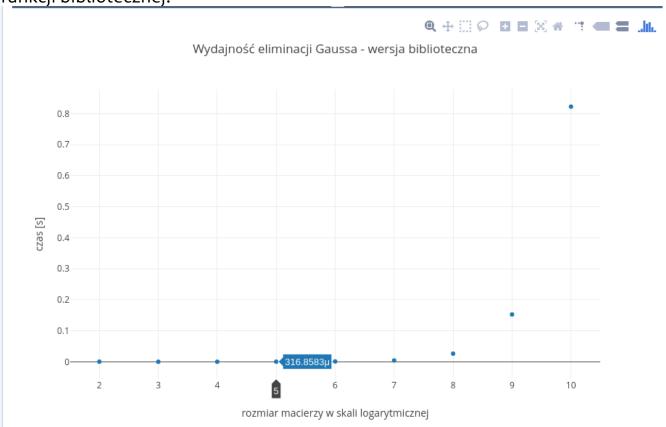
Gdzie c przyjmuje duże wartości numeryczne uzyskamy błędne wyniki, jedynym rozwiązaniem danego układu jest: x = 1, y = 1. Dla c = 5e20:

Gauss with pivoting: [0.0, 1.0]
Gauss with library: [0. 1.]

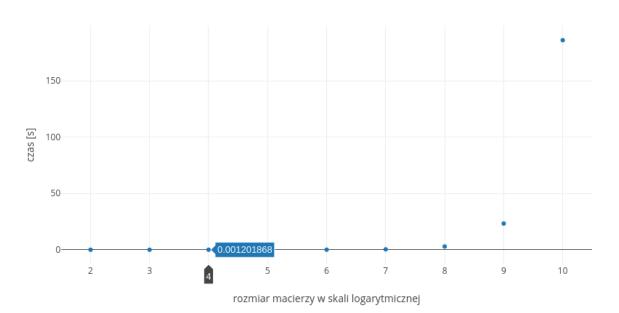
Widzimy zatem, że zarówno algorytm z piwotowaniem, jak i algorytm z funkcji bibliotecznej jest obarczony błędem.

3. Testy wydajnościowe

Na koniec wykonałem testy wydajnościowe rozwiązania z piwotowaniem jak i funkcji bibliotecznej.



Wydajność eliminacji Gaussa - wersja z piwotem



Wykresy dobrze przedstawiają jak ma się złożoność algorytmów. Generalnie algorytm Gaussa ma złożoność O(n^3). Jest to widoczne na zamieszczonych wykresach. Na wykresach skorzystałem ze skali logarytmicznej dla lepszej czytelności wykresu.