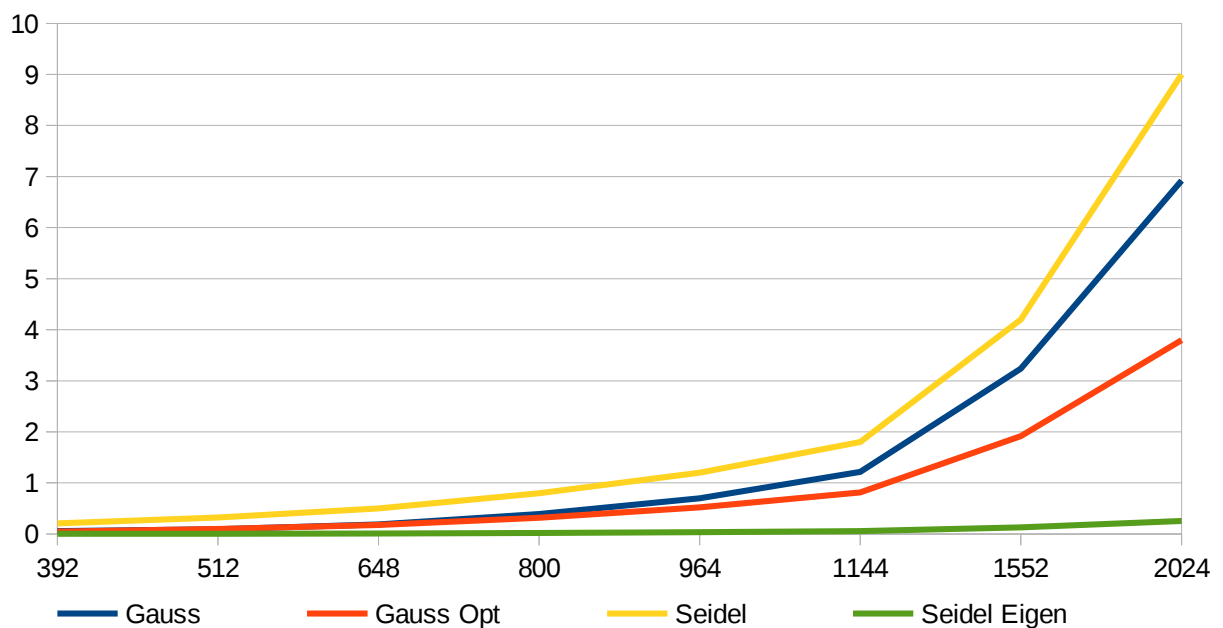
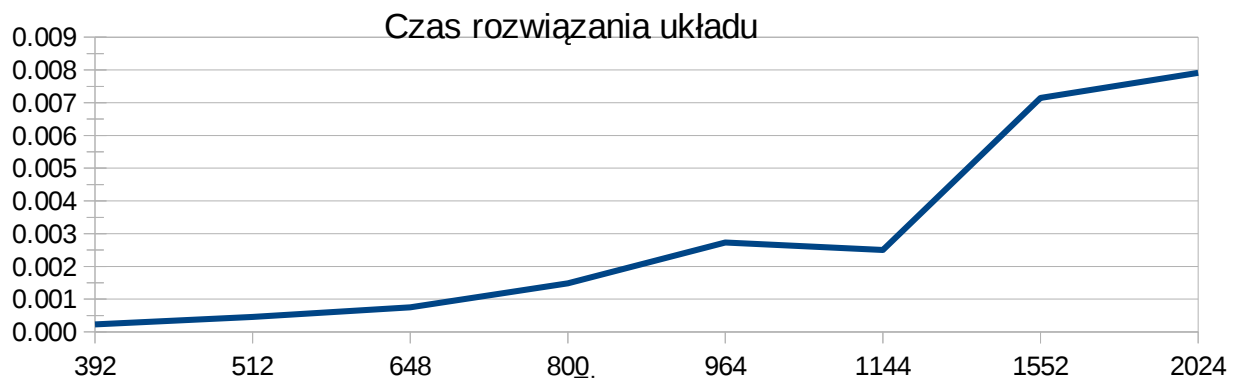
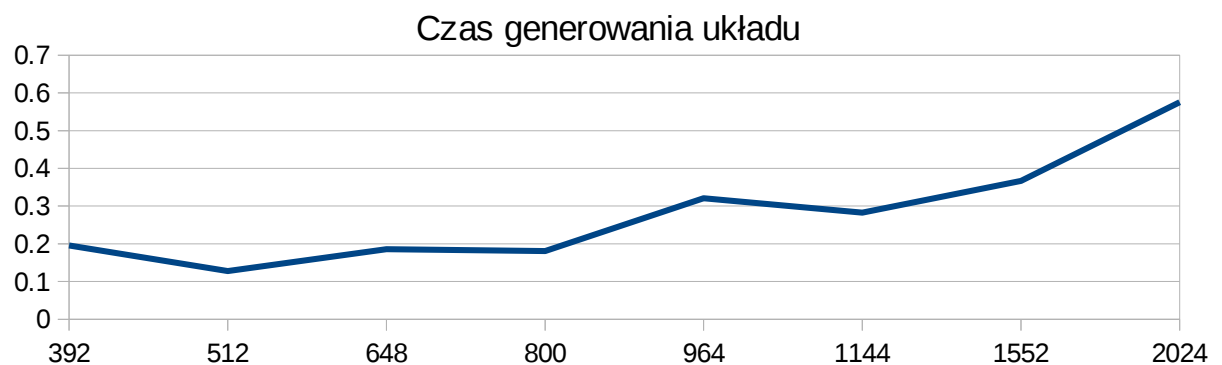


## Aproksymacja Algorytmty 4

### Czasy działania

Przeprowadzone zostały pomiary czasu stopniowo zwiększając rozmiar planszy otrzymując układ od 392 do 2024 równań, stosując metody obliczeniowe. Czas budowania układu został zmierzony oddzielnie od czasu jego rozwiązania.



## Wielomiany aproksymacyjne

Znając charakter macierzy opisującej układ równań dla poszczególnych, stosowanych wcześniej metod, stosując aproksymację średniokwadratową dyskretną znalezione zostały wielomiany aproksymacyjne dla każdej z serii pomiarów.<sup>1</sup>

1. Wielomian 3-go stopnia dla metody Gaussa.

$$y(x) = (9.32695e-10)x^3 + (-9.02387e-07)x^2 + (0.00138398)x^1 + (-0.489533)$$

2. Wielomian 2-go stopnia dla metody Gaussa z drobną optymalizacją dla macierzy rzadkich.

$$y(x) = (2.71952e-06)x^2 + (-0.00275423)x^1 + (0.809337)$$

3. Wielomian 1-go stopnia dla metody LU z wykorzystaniem specjalizowanych struktur danych z biblioteki Eigen3.

$$y(x) = (5.48418e-06)x^1 + (-0.00273905)$$

4. Wielomian 2-go stopnia dla metody iteracyjnej Gaussa-Seidela przy założonej dokładności 1e-10 (własna implementacja)

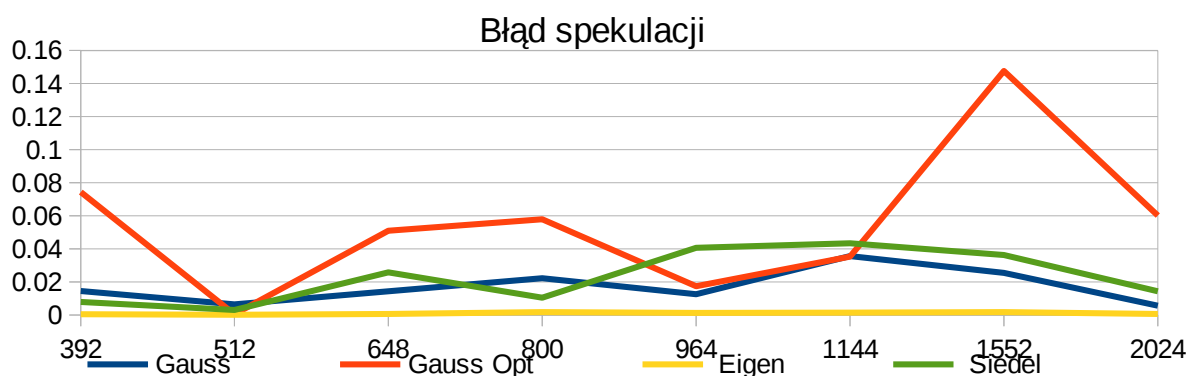
$$y(x) = (4.59203e-06)x^2 + (-0.00456714)x^1 + (1.60142)$$

5. Wielomian 1-go stopnia dla metody iteracyjnej Gaussa-Seidela przy założonej dokładności 1e-10 (własna implementacja z użyciem specjalnych struktur z biblioteki Eigen)

$$y(x) = (0.000746427)x^1 + (-0.429188)$$

## Poprawność implementacji

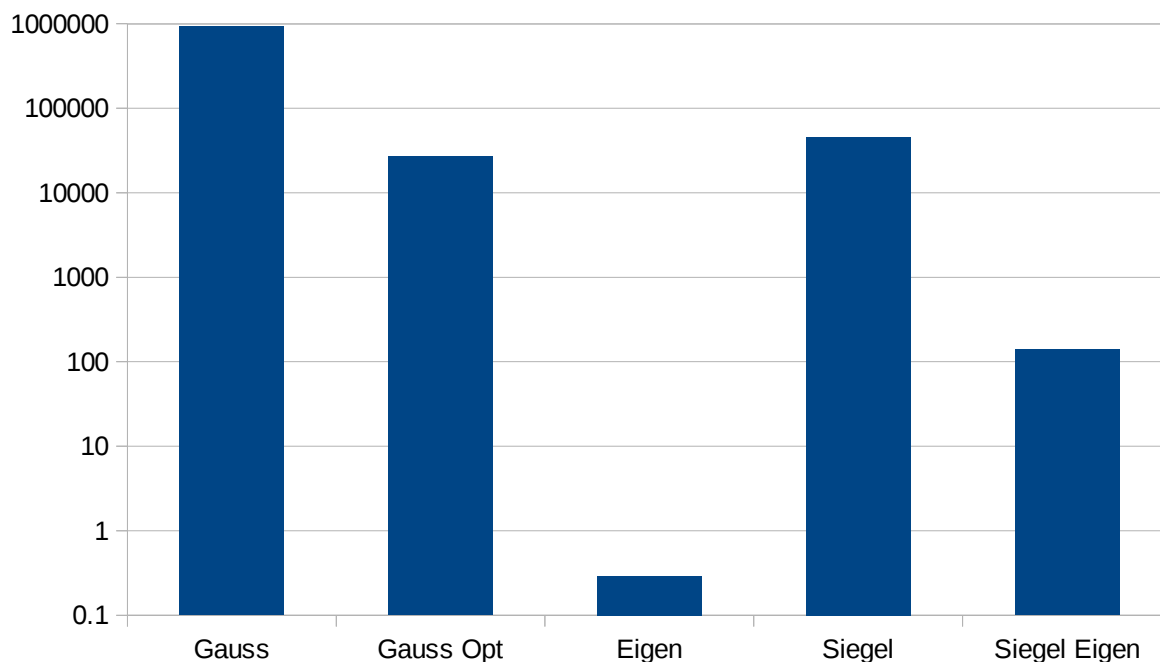
Znając wyniki pomiarów czasów oraz wielomiany aproksymacyjne, możemy zbadać poprawność implementacji. Zauważyć jednak trzeba, iż pomiar czasu obciążony jest pewnym błędem, spowodowanym działaniem wielu innych procesów na komputerze w trakcie działania programu, co z kolei, potęgowane przez bardzo krótki czas wykonywania metod, prowadzi do powstania błędów między wynikiem obliczeń a spekulacją.



## **Rozwiązanie dużego układu**

Mając wielomiany aproksymacyjne, możliwe się stało oszacowanie ile czasu zajęłoby obliczenie układu o wielkości 100 000 równań dla każdej z metod.

Jak widać, zgodnie z oczekiwaniami, najszybszą metodą okazała się implementacja eigen. Zatem tą metodą policzymy wielką macierz  $100000 \times 100000$



Zaimplementowana została `SparseMatrix<double>` o wyżej wymienionym rozmiarze oraz `SparseVector<double>` i wypełnione zostały na wzór poprzednich generowań. Następnie przeprowadzona zostało obliczenie używając metod Sparse (`SparseLU`, `analyzePattern`, `factorize`).

Obliczenia zajęły 0.00745 sekundy, czyli ok. 8 razy szybciej, niż spekulowano.

## **Podsumowanie**

Podsumowując wszystkie zebrane programem informacje, oraz wiedzę na temat architektury komputerów i idące za tym skutki w postaci błędów w pomiarze czasów, dodatkowo mając wiedzę, iż aproksymacja została przetestowana z wynikiem pozytywnym na innych danych, stwierdzić można, że błąd pomiędzy szacowanym czasem wykonania, a realnym wynika z wyżej wymienionych czynników, niezależnych od twórcy kodu.

1. Implementacja powstała na podstawie wykładów oraz skryptu [https://eti.pg.edu.pl/documents/176593/26763380/Wykl\\_AlgorOblicz\\_3.pdf](https://eti.pg.edu.pl/documents/176593/26763380/Wykl_AlgorOblicz_3.pdf), z racji możliwości kontroli działania na przykładzie drugiego na bieżąco w trakcie pisania programu.