# Obliczenia Naukowe

Laboratorium Lista Nr 5 Piotr Popis 245162

6 grudzień 2019

# 1 Wstęp

#### 1.1 Streszczenie

Problemem jest rozwiązanie równania liniowego Ax=b,<br/>gdzie  $A\epsilon R^{nxn}$  jest podaną macierzą, a  $b\epsilon R^n$  zadanym wektorem prawych stron<br/>( przy założeniu, iż  $n\geq 4$  ). Dodatkowo macierz A jest macierzą rzadką- taką, która ma<br/> dużo elementów zerowych oraz błokową.

$$A = \begin{bmatrix} A_1 & C_1 & 0 & \dots & 0 \\ B_2 & A_2 & C_2 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & B_{v-1} & A_{v-1} & C_{v-1} \\ 0 & \dots & 0 & B_v & A_v \end{bmatrix}$$

, gdzie  $v = \frac{n}{l}$  przy założeniu iż l zawsze dzieli n( n jest podzielne przez l) oraz  $l \ge 2$ . l jest rozmiarem wszystkich kwadratowych macierzy wewnętrznych - bloków:  $A_k, B_k, C_k$ . Mianowicie:

$$A_k \epsilon R^{lxl}, k = 1, ..., v,$$

A jest macierzą gęstą,

0 jest kwadratową macierzą zerową stopnia l,

Natomiast macierz

$$B_k \epsilon R^{lxl}, k = 2, ..., v,$$

 $B_k$  ma tylko dwie ostatnie kolumny niezerowe i jest postaci:

$$B_k = \begin{bmatrix} 0 & \dots & 0 & b_{1l-1}^k & b_{1l}^k \\ 0 & \dots & 0 & b_{2l-1}^k & b_{2l}^k \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & b_{ll-1}^k & b_{ll}^k \end{bmatrix}$$

Ostani z bloków

$$C_k \epsilon R^{lxl}, k = 1, ..., v - 1,$$

 $C_k$  jest macierzą diagonalną i jest postaci:

$$C_k = \begin{bmatrix} c_1^k & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & c_2^k & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & c_{l-1}^k & 0 \\ 0 & \dots & 0 & 0 & c_l^k \end{bmatrix}$$

Z treści n jest ogromne co wiąże się dużym obciążeniem pamięciowym jak i czasowym w przypadku zwykłej tablicy. Należy skorzystać z pakietu SparseArrays, która zawiera specjalną strukturę efektywnie pamiętająca specyficznie macierze, tj rzadkość lub regularność występowania elementów zerowych i niezerowych. Istniejące algorytmy do rozwiązywania takich problemów trzeba po prostu zmodyfikować do użycia tej spejcalnej struktury. Jeśli l jest stałe Algorytmy da się zoptymalizować czasowo z  $\theta(n^3)$  do  $\theta(n)$ .

### 1.2 Treść

**Zadanie 1** Należy stworzyć funkcję rozwiązującą układ Ax = b metodą eliminacji Gaussa uwzględniającą postać macierzy A zadanej w streszczeniu dla dwóch wariantów

- (a) bez wyboru elementu głównego
- (b)z cześciowym wyborem elementu głównego

**Zadanie 2** Należy napisać funkcję wyznaczającą rozkład LU macierzy A metodą eliminacji Gauss'a uwzględniającą specyficzną postać macierzy A dla

- (a) bez wyboru elementu głównego
- (b)z częściowym wyborem elementu głównego

**Zadanie 3** Należy napisać funkcję rozwiązującą układ równań Ax = b ( uwzgledniającą specyficzną postać macierzy A ).

Wszystkie funkcje powinny byc umieszczone w module o nazwie blocksys. Należy przeczytać Sparse Arrays manual Julia. Założyć, że dostęp do elementu macierzy jest w czasie stałym. Nie można używać  $x=\frac{A}{b}$  oraz lu z modułu LinearAlgebra.

## 2 Zadanie 1

Na czym polega metoda eliminacji Gauss'a?

- 2.1 Opis implementacji wraz z analizą złożoności algorytmu
- 2.2 Wyniki eksperymentów porównujących zaimplementowane algorytmy dla danych testowych (tabele, wykresy) oraz interpretacja
- 2.3 Wnioski