

## Pracownia z analizy numerycznej

### Sprawozdanie do zadania P.2.3.

Prowadzący: mgr. Filip Chudy

Wrocław, 28 grudnia 2022, 21:37

### Spis treści

1. Wstęp . . . . .	1
1.1. Metoda . . . . .	1
2. Rozwiązywanie równań liniowych . . . . .	1
2.1. Eliminacja Gaussa . . . . .	2
2.2. Rozkład $QR$ . . . . .	2
3. Algorytm eliminacji Gaussa . . . . .	3
4. Algorytm rozkładu $QR$ . . . . .	3
4.1. Transformacja Householdera . . . . .	3
4.2. Metoda reortogonalizacji . . . . .	3

### 1. Wstęp

Fajne podpierdalanko:

algorytmy

jak użyć do rozwiązywania równań

#### 1.1. Metoda

### 2. Rozwiązywanie równań liniowych

Mając dany układ równań liniowych:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \dots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases}$$

możemy go opisać w postaci macierzy. Macierz główna tego układu równań to macierz zawierająca wszystkie współczynniki przy zmiennych  $[X]$ :

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{bmatrix}.$$

Jeśli do macierzy głównej dołączymy wektor zawierający wszystkie wyrazy wolne  $[B]$ , to dostaniemy macierz rozszerzoną tego układu:

$$A|B = \left[ \begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & b_2 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} & b_n \end{array} \right].$$

Zapisanie układu równań w postaci macierzowej ma wiele zalet. Jesteśmy w stanie w szybki sposób sprawdzić, czy równanie ma jednoznaczne rozwiązanie przez sprawdzenie czy wyznacznik macierzy głównej nie jest zerowy, gdyż jeśli  $AX = B$ , to  $A^{-1}AX = X = A^{-1}B$ . Musi więc istnieć macierz odwrotna. Sprawia to również, że zapis układu jest bardziej czytelny oraz pozwala ułatwić operowanie na takim układzie równań za pomocą komputera.

## 2.1. Eliminacja Gaussa

Metoda eliminacji Gaussa jest algorytmem stosowanym do rozwiązywania układu równań. Polega ona na doprowadzeniu macierzy do postaci schodkowej, tzn. zawierającej niezerowe wartości tylko na głównej przekątnej. W algorytmie dozwolone są tylko operacje na wierszach i kolumnach, czyli dodawanie lub odejmowanie od wiersza (kolumny) wielokrotności innego wiersza (kolumny) oraz zamienianie kolejności dwóch wierszy (kolumn).

!! można to robić wprost, albo szukać macierzy odwrotnej !!

## 2.2. Rozkład $QR$

Każdą macierz  $A$   $m \times n$  o wyrazach rzeczywistych taka, że  $\text{rank}(A) = n$ , można zapisać jako  $A = QR$ , gdzie  $R$  jest macierzą górnotrójkątną, a  $Q$  ma kolumny ortogonalne. Ponieważ my będziemy rozważać macierze  $A$  będące reprezentacją jednoznacznych układów równań, to interesują nas tylko  $A \in GL_n(\mathbb{R})$ .

Zauważmy, że jeśli  $A$  ma niezerowy wyznacznik, to  $A$  nie może mieć liniowo zależnych kolumn. W takim razie, wektory  $a_1, \dots, a_n$  odpowiadające kolumnom  $A$  są bazą przestrzeni  $\mathbb{R}^n$  jako maksymalny możliwy układ wektorów liniowo niezależnych. Możemy na ich podstawie stworzyć bazę ortonormalną  $u_1, \dots, u_n$  przez proces Grama-Schmidta. Wtedy dla  $k = 1, \dots, n$

$$u_k = a_k - \sum_{i=1}^{k-1} \frac{\langle u_i, a_k \rangle}{\langle u_i, u_i \rangle} u_i.$$

Co więcej, dla dowolnego  $a_k$  z oryginalnej bazy możemy go zapisać za pomocą kombinacji liniowej wektorów z bazy ortonormalnej:

$$a_k = \sum_{i=1}^n c_i u_i = \sum_{i=1}^n c_i \sum_{j=1}^{i-1} \left[ a_k - \sum_{i=1}^{k-1} \frac{\langle u_i, a_k \rangle}{\langle u_i, u_i \rangle} u_i \right]$$

a ponieważ  $a_1, \dots, a_n$  były wektorami lnz, to dla  $i > k$   $c_i = 0$ . Niech  $r_k$  to będzie wektor zawierający współczynniki  $c_i$  dla wektora  $a_k$ :

$$r_k = \begin{bmatrix} c_1 \\ c_2 \\ \dots \\ c_k \\ 0 \\ \dots \\ 0 \end{bmatrix}$$

Czyli mamy, że

$$a_k = \begin{bmatrix} u_1 & u_2 & \dots & u_n \end{bmatrix} r_k$$

i dalej

$$A = \begin{bmatrix} u_1 & u_2 & \dots & u_n \end{bmatrix} \begin{bmatrix} r_1 & r_2 & \dots & r_n \end{bmatrix}.$$

Zauważamy, że  $R = \begin{bmatrix} r_1 & r_2 & \dots & r_n \end{bmatrix}$  to macierz górnotrójkątna, a  $Q$  to macierz ortogonalna.

Niech teraz  $A$  to macierz główna rozważanego układu równań,  $Q, R$  to macierze z jej rozkładu,  $X$  niech będzie wektorem wartości szukanych, a  $B$  niech będzie wektorem wyrazów wolnych. Wtedy

$$\begin{aligned} AX &= B \\ (QR)X &= B \end{aligned}$$

i ponieważ dla macierzy ortonormalnych mamy  $Q^{-1} = Q^T$ , to w prosty sposób możemy zamienić powyższy układ na

$$RX = Q^T B.$$

Równanie w tej postaci można już rozwiązać tak samo jak przy ostatnim kroku algorytmu eliminacji Gaussa.

### 3. Algorytm eliminacji Gaussa

### 4. Algorytm rozkładu $QR$

#### 4.1. Transformacja Householdera

#### 4.2. Metoda reortogonalizacji