Eliminação Gaussiana com Pivotamento

Prof. Americo Cunha

Universidade do Estado do Rio de Janeiro - UERJ

americo.cunha@uerj.br

www.americocunha.org











$$\begin{bmatrix} 10^{-16} & 10 \\ 5 & -6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 10 + 10^{-16} \\ -1 \end{bmatrix} \longrightarrow \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$





$$\begin{bmatrix} 10^{-16} & 10 \\ 5 & -6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 10 + 10^{-16} \\ -1 \end{bmatrix} \longrightarrow \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$



0 1



$$\begin{bmatrix} 10^{-16} & 10 \\ 5 & -6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 10 + 10^{-16} \\ -1 \end{bmatrix} \longrightarrow \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$



0

Esse exemplo mostra que o algoritmo da eliminação gaussiana é instável!



$$\begin{cases} \varepsilon x_1 + 10 x_2 = 10 + \varepsilon \\ 5 x_1 - 6 x_2 = -1 \end{cases}$$



$$\begin{cases} \varepsilon x_1 + 10 x_2 = 10 + \varepsilon \\ 5 x_1 - 6 x_2 = -1 \end{cases} \quad L_2 \leftarrow L_2 - \frac{5}{\varepsilon} L_1$$



$$\begin{cases} \varepsilon x_1 + 10 x_2 = 10 + \varepsilon \\ 5 x_1 - 6 x_2 = -1 \end{cases} \qquad L_2 \leftarrow L_2 - \frac{5}{\varepsilon} L_1 \approx -\frac{5}{\varepsilon} L_1$$





$$\begin{cases} \varepsilon x_1 + 10 x_2 = 10 + \varepsilon \\ 5 x_1 - 6 x_2 = -1 \end{cases} \qquad L_2 \leftarrow L_2 - \frac{5}{\varepsilon} L_1 \approx -\frac{5}{\varepsilon} L_1$$

$$\downarrow$$

$$\begin{cases} \varepsilon x_1 + 10 x_2 = 10 + \varepsilon \\ - (50/\varepsilon) x_2 = -(50/\varepsilon + 5) \end{cases}$$

$$x_2 = \frac{-(50/\varepsilon + 5)}{-(50/\varepsilon)}$$



$$\begin{cases} \varepsilon x_1 + 10 x_2 = 10 + \varepsilon \\ 5 x_1 - 6 x_2 = -1 \end{cases} \qquad L_2 \leftarrow L_2 - \frac{5}{\varepsilon} L_1 \approx -\frac{5}{\varepsilon} L_1$$

$$\begin{cases} \varepsilon x_1 + 10 x_2 = 10 + \varepsilon \\ - (50/\varepsilon) x_2 = -(50/\varepsilon + 5) \end{cases}$$

$$x_2 = \frac{-(50/\varepsilon + 5)}{-(50/\varepsilon)}$$

$$= 1 + \varepsilon/10$$





 $= 1 + \varepsilon/10$



 $= 1 + \varepsilon/10$

$$\begin{cases} \varepsilon x_1 + 10 x_2 = 10 + \varepsilon \\ 5 x_1 - 6 x_2 = -1 \end{cases} \qquad L_2 \leftarrow L_2 - \frac{5}{\varepsilon} L_1 \approx -\frac{5}{\varepsilon} L_1$$

$$\begin{cases} \varepsilon x_1 + 10 x_2 = 10 + \varepsilon \\ - (50/\varepsilon) x_2 = -(50/\varepsilon + 5) \end{cases}$$

$$x_2 = \frac{-(50/\varepsilon + 5)}{-(50/\varepsilon)} \qquad x_1 = \frac{10 + \varepsilon - 10(1 + \varepsilon/10)}{\varepsilon}$$

$$= 1 + \varepsilon/10 \qquad = 0$$

Como esse problema pode ser remediado?



$$\begin{bmatrix} 5 & -6 \\ 10^{-16} & 10 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -1 \\ 10 + 10^{-16} \end{bmatrix} \longrightarrow \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$





$$\begin{bmatrix} 5 & -6 \\ 10^{-16} & 10 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -1 \\ 10 + 10^{-16} \end{bmatrix} \longrightarrow \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$



1 1



$$\begin{bmatrix} 5 & -6 \\ 10^{-16} & 10 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -1 \\ 10 + 10^{-16} \end{bmatrix} \longrightarrow \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$



1

Em geral, pivôs pequenos podem ser evitados trocando a ordem das equações!



Estratégias de pivotamento

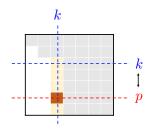
A cada estágio k do algoritmo, antes da eliminação:

Pivotamento Parcial:

1. escolha o menor p, tal que

$$|a_{pk}^{(k)}| = \max_{k \le i \le n} |a_{ik}^{(k)}|$$

2. troque linhas k/p

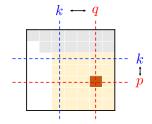


Pivotamento Completo:

1. escolha os menores $p \in q$, tal que

$$|a_{pq}^{(k)}| = \max_{k \leq i, j \leq n} |a_{ij}^{(k)}|$$

2. troque linhas k/p e colunas k/q





Algoritmo p/ eliminação gaussiana c/ pivotamento parcial

```
Input: A, b
 1: Compute the length of b
 2: for k=1:n-1 do
 3:
        Partial pivoting process
    for i=k+1:n do
    I_{ik} = -a_{ik}/a_{kk}
 6:
       for i=1:n do
          a_{ii} = a_{ii} + I_{ik} a_{ki}
       end for
        b_i = b_i + l_{i\nu} b_{\nu}
10:
        end for
11: end for
12: Compute x with backward substitution
13: return
Output: x
```

Esse algoritmo tem uma implementação pedagógica da eliminação gaussiana com pivotamento,

não é o mais eficiente do ponto de vista computacional.



Implementação em GNU Octave

gaussPivotingP.m

```
function [x,A,b] = gaussPivotingP(A,b)
      n = length(b);
      for k=1:n-1
          [A,b] = PivotingP(A,b,n,k);
          for i=k+1:n
             Lik = -A(i,k)/A(k,k);
             for j=1:n
                A(i,j) = A(i,j) + Lik*A(k,j);
             end
             b(i) = b(i) + Lik*b(k);
11
          end
12
      end
13
      x = backwardsub(A,b);
14
   end
```





Implementação em GNU Octave

PivotingP.m

```
function [A,b] = PivotingP(A,b,n,k)
         pivot = abs(A(k,k));
         row
                = k:
         for i=k+1:n
           if abs(A(i,k)) > pivot
                pivot = abs(A(i,k));
                      = i;
                row
            end
         end
10
         for j=k:n
11
             swap = A(row,j);
12
             A(row,j) = A(k,j);
13
             A(k,j) = swap;
14
         end
15
         swap = b(row);
16
         b(row) = b(k);
17
         b(k) = swap;
18
   end
```





$$\begin{bmatrix} 10^{-16} & 10 \\ 5 & -6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 10 + 10^{-16} \\ -1 \end{bmatrix} \longrightarrow \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$





$$\begin{bmatrix} 10^{-16} & 10 \\ 5 & -6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 10 + 10^{-16} \\ -1 \end{bmatrix} \longrightarrow \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$



1 1



$$\begin{bmatrix} 10^{-16} & 10 \\ 5 & -6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 10 + 10^{-16} \\ -1 \end{bmatrix} \longrightarrow \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$



1 1

O pivotamento aumenta a estabilidade do algoritmo!



Qual o custo computacional adicional do pivotamento?

Estratégias de Pivotamento:

flops (Pivotamento Parcial)
$$\sim n^2$$

flops (Pivotamento Completo)
$$\sim n^3$$

Eliminação Gaussiana com Pivotamento:

flops (Gauss Pivotamento Parcial)
$$\sim \frac{2}{3} n^3$$

flops (Gauss Pivotamento Completo)
$$\sim \frac{5}{3} n^3$$



Quando não é preciso pivotar?

Matriz Diagonal Dominante (DD)

$$|a_{ii}| \ge \sum_{\substack{i=1\\i\neq j}}^{n} |a_{ij}|, \qquad i = 1, \cdots, n$$

Matriz Simétrica Positiva Definida (SPD)

 $A = A^T$ e $\mathbf{x}^T A \mathbf{x} > 0$, para qualquer vetor não nulo $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$

$$A = \begin{bmatrix} 4 & 1 \\ 1 & 3 \end{bmatrix} \quad B = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 1 & 5 & 1 \\ -1 & 1 & 3 \end{bmatrix} \quad C = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 0 & -3 \end{bmatrix}$$



Quando não é preciso pivotar?

Matriz Diagonal Dominante (DD)

$$|a_{ii}| \ge \sum_{\substack{i=1\\i\neq j}}^{n} |a_{ij}|, \qquad i = 1, \cdots, n$$

Matriz Simétrica Positiva Definida (SPD)

 $A = A^T$ e $\mathbf{x}^T A \mathbf{x} > 0$, para qualquer vetor não nulo $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$

$$A = \begin{bmatrix} 4 & 1 \\ 1 & 3 \end{bmatrix} \quad B = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 1 & 5 & 1 \\ -1 & 1 & 3 \end{bmatrix} \quad C = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 0 & -3 \end{bmatrix}$$

A é SPD; B é DD; C não é SPD nem DD.



Fatos sobre a eliminação gaussiana

- 1. A eliminação gaussiana pode ser instável, caso a matriz do sistema tenha pivôs pequenos;
- 2. Estratégias de pivotamento aumentam a estabilidade do algoritmo da eliminação gaussiana;
- 3. Tipicamente o pivotamento parcial é suficiente para garantir a estabilidade do algoritmo. Mas existem casos (raros) onde só o pivotamento completo a garante estabilidade.



Para pensar em casa ...

Exercício computacional:

Pense num algoritmo eficiente (em termos de processamento e uso de memória) para implementar a eliminação gaussiana c/ pivotamento parcial. Implemente esse algoritmo no ambiente GNU Octave.

Exercício computacional:

Pense num algoritmo eficiente (em termos de processamento e uso de memória) para implementar a eliminação gaussiana c/ pivotamento completo. Implemente esse algoritmo no ambiente GNU Octave.



Como citar esse material?

A. Cunha, *Eliminação Gaussiana com Pivotamento*, Universidade do Estado do Rio de Janeiro – UERJ, 2021.









Essas notas de aula podem ser compartilhadas nos termos da licença Creative Commons BY-NC-ND 3.0, com propósitos exclusivamente educacionais.



