Lista 1

Introdução à Análise Numérica Métodos iterativos para sistemas de equações lineares

Lucas Emanuel Resck Domingues

Setembro de 2020

1. (a) Vamos mostrar que o método converge. Basta que os autovalores sejam menores do que 1. Seja C tal que $x^{(n+1)} = Cx^{(n)} + b$. Então, se v é autovetor e λ é autovalor comrespondente, segue que:

$$(D+wL)^{-1}((1-w)D - wU)v = \lambda v$$
$$((1-w)D - wU)v = (D+wL)\lambda v$$

Escolhemos uma linha i. Se $A_{ij} = a_{ij}$, vemos que:

$$(1-w)a_{ii}v_i - w \sum_{j=i+1}^{m^2} a_{ij}v_j = a_{ii}\lambda v_i + \lambda w \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}v_j$$

$$-a_{ii}\lambda v_i = \lambda w \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}v_j - (1-w)a_{ii}v_i + w \sum_{j=i+1}^{m^2} a_{ij}v_j$$

$$|a_{ii}\lambda v_i| = \left| \lambda w \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}v_j - (1-w)a_{ii}v_i + w \sum_{j=i+1}^{m^2} a_{ij}v_j \right|$$

$$|a_{ii}\lambda v_i| = \left| \lambda w \sum_{j=1}^{i-1} (-a_{ij})v_j + (1-w)a_{ii}v_i + w \sum_{j=i+1}^{m^2} (-a_{ij})v_j \right|$$

Suponhamos que as coordenadas de v não sejam todas iguais. Segue que existe k tal que v_k é estritamente maior do que algum v_i . Então

é fácil ver que:

$$|a_{ii}\lambda| = \frac{1}{|v_i|} \left| \lambda w \sum_{j=1}^{i-1} (-a_{ij}) v_j + (1-w) a_{ii} v_i + w \sum_{j=i+1}^{m^2} (-a_{ij}) v_j \right|$$

$$< \left| \lambda w \sum_{j=1}^{i-1} (-a_{ij}) + (1-w) a_{ii} + w \sum_{j=i+1}^{m^2} (-a_{ij}) \right|$$

$$|4\lambda| < |2\lambda w + (1-w)4 + 2w|$$

Caso nossa suposição não seja válida, ou seja, todos os componentes de v são iguais, então escolhemos a primeira linha de A que possui a soma da linha (com exceção da diagonal), em módulo, menor do que 4. Então vale que:

$$|a_{ii}\lambda| = \left| \lambda w \sum_{j=1}^{i-1} (-a_{ij}) + (1-w)a_{ii} + w \sum_{j=i+1}^{m^2} (-a_{ij}) \right|$$

$$\leq |\lambda| \left| w \sum_{j=1}^{i-1} (-a_{ij}) \right| + \left| (1-w)a_{ii} + w \sum_{j=i+1}^{m^2} (-a_{ij}) \right|$$

$$< |\lambda| |2w| + |(1-w)4 + w2|$$

Em ambos os casos, temos

$$|\lambda| < |\lambda| \left| \frac{w}{2} \right| + \left| 1 - \frac{w}{2} \right|$$

$$|\lambda| < \frac{\left| 1 - \frac{w}{2} \right|}{\left| 1 - \frac{w}{2} \right|}$$

$$= 1$$

Então o método SOR converge para essa matriz, desde que 0 < w < 2, para qualquer m natural.

(b) O código do método SOR para essa matriz implementado em Matlab pode ser conferido no Apêndice A.

A matriz em si não foi implementada, pois seus valores são previsíveis no momento da iteração. Isso é bom, pois guardar matrizes tão grandes na memória é muito custoso. No caso de uma matriz esparsa, é custoso criar a matriz. Para a previsão de qual o valor dos termos da matriz durante a iteração, fez-se necessário o cálculo do resto de uma divisão (função mod), que, ao invés de ser calculada em toda iteração, foi calculada para todos os valores e salvas em um vetor

antes da iteração. Por mais que utilizamos uma memória que pode ser substancial no caso de matrizes muito grandes, neste exercício, para os tamanhos de matrizes utilizadas, o custo-benefício se justificou.

Verifiquei, através de alguns experimentos, que o algoritmo não é muito sensível à variação no valor inicial do vetor x ($x^{(0)}$). Dessa forma, um vetor inicial razoável é $x^{(0)} = (0, \dots, 0)$.

Os valores de n para diferentes valores de me de $\omega,$ com tolerância de $10^{-6},$ podem ser conferidos na Tabela 1.

		ω						
		1	0.5	0	1.8840*	1.9397*	1.9937*	1.9987*
m	50	3950	11855	X	161	-	-	-
	100	15494	46488	X	-	318	-	-
	1000	>>	>>	X	-	-	3157	-
	5000	>>	>>	X	-	-	-	15770

Tabela 1: Valores de n para diversos valores de m e de ω para o método SOR. Os valores de ω com asterisco (*) significam os valores ótimos dos respectivos valores de m. X significa que o algoritmo não convergiu. >> significa que o algoritmo leva muito tempo (não necessariamente muitas iterações) para ser realizado com os recursos computacionais disponíveis para este trabalho.

Fica óbvio que os valores de ω ótimos para cada n performaram muito melhor, para cada m. Na verdade, para alguns valores de m, como 1000 e 5000, ficou quase impossível realizar os cálculos com meus recursos computacionais para outros valores de ω , por mais que a teoria garanta a convergência.

Sabemos que, se o algoritmo converge, então $0<\omega<2$. Então, para $\omega=0$, o método não converge, o que foi verificado com a implementação.

2. (a) O código em Matlab para a função solicitada se encontra no Apêndice R

Verifica-se de início se n é par e maior do que ou igual a 4, para que faça sentido com a definição da matriz no enunciado do exercício. Os dois algoritmos, Jacobi e Seidel, são realizados de forma concomitante, no mesmo $for\ loop$ de iteração do vetor x. Para isso, basta que as atualizações do Jacobi, ao iterar o vetor x, não influenciem as atualizações dos outros componentes de x, até que se termine a iteração do vetor. Para isso, ao iniciar a iteração sobre cada vetor x^k , salva-se um vetor x_{old} para o Jacobi.

A matriz A e o vetor b não foram implementados. Os valores de a_{ij} e b_i são previsíveis no momento da iteração, através dos valores de i. Por mais que os dois algoritmos sejam concomitantes nos mesmos loops, acontece de que eles podem parar em momentos diferentes, por meio de declarações if.

- (b) Para n = 100000 e $\varepsilon = 10^{-6}$, obtive $k_{jacobi} = 45$ e $k_{seidel} = 37$.
- (c) O código em Matlab para a função solicitada se encontra no Apêndice C.

Verifica-se se n é par e maior do que ou igual a 4. Inicia-se $x^{(0)} = (0, \dots, 0)$. Inicia-se os outros vetores relevantes. O método implementado é aquele visto em aula. Porém, ele foi modificado para que sirva para essa matriz A de forma mais eficiente. A multiplicação da matriz (que é naturalmente esparsa) pelos vetores correspondentes é feita de forma elemento a elemento, de modo análogo ao que foi feito no exercício 2.(a).

O método foi executado. Para $k_{jacobi}=45$, obtivemos erro de $4.4409 \cdot 10^{-16}$, enquanto que, para $k_{seidel}=37$, o erro foi o mesmo $4.4409 \cdot 10^{-16}$. Ora, ambos os métodos de Jacobi e Seidel possuem esse valor de k para uma tolerância de 10^{-6} . Então concluímos que o método do gradiente conjugado teve melhor performance no mesmo número de iterações.

A Método SOR

O código para as funções implementadas também pode ser conferido neste repositório do GitHub.

```
function b = b vector(m)
   b = \mathbf{sparse}(m^2, 1);
   b(1:m) = 1;
   b((m^2-m+1):m^2) = 1;
   for i=1:m
        b(i*m) = b(i*m) + 1;
        b(i*m-m+1) = b(i*m-m+1) + 1;
   end
   b = b*2;
end
function [x, n, time] = sor(w, m)
   tic
    % Create the b vector
   b = full(b \ vector(m));
   m2 = m^2;
   x = zeros(m2, 1);
   err = 1;
   n = 0;
    % Compute the mods for latter use (many times used)
   mod vector = zeros(m2, 1);
   for i=1:m2
       mod vector(i) = mod(i, m);
```

```
end
     while err > 10^-6
           for i=1:m2
                 \mathbf{sum} = 0;
                 if i > m
                       \mathbf{sum} = \mathbf{sum} - \mathbf{x}(\mathbf{i} - \mathbf{m});
                 end
                 \textbf{if} \ i <= m2{-}m
                       sum = sum - x(i+m);
                 end
                 mod_i = mod_vector(i);
                 \textbf{if} \bmod \ i \ \widetilde{\ } = 0
                       \mathbf{sum} = \mathbf{sum} - x(i+1);
                 end
                 if mod i \tilde{}=1
                       \mathbf{sum} = \mathbf{sum} - \mathbf{x}(\mathbf{i} - 1);
                 end
                 % More efficient formula
                 \% Only one multiplication
                 x(i) = x(i) + w*((b(i)-sum)/4-x(i));
           end
           \operatorname{err} = \operatorname{\mathbf{norm}}(x-2, \operatorname{inf});
           n = n + 1;
     end
     time = toc;
end
```

B Métodos de Jacobi e Seidel

 ${\cal O}$ código para a função implementada também pode ser conferido neste repositório do GitHub.

```
 \begin{aligned} & \textbf{function} \ [x\_jacobi, \ x\_seidel, \ k\_jacobi, \ k\_seidel] = jacobi\_seidel(n, \ epsilon) \\ & \textbf{tic} \\ & \textbf{if} \ n < 4 \\ & \textbf{error}(`n\_is\_less\_than\_4.'); \\ & \textbf{else} \\ & \textbf{if} \ mod(n, \ 2) \ \tilde{\phantom{}} = 0 \\ & \textbf{error}(`n\_is\_not\_an\_ever\_number.'); \\ & \textbf{end} \\ & \textbf{end} \\ & \textbf{x\_jacobi} = \textbf{zeros}(n, \ 1); \\ & \textbf{x\_seidel} = \textbf{zeros}(n, \ 1); \\ & err\_jacobi = 1; \\ & err\_seidel = 1; \end{aligned}
```

```
k_{jacobi} = 0;
k \text{ seidel} = 0;
while err jacobi >= epsilon || err seidel >= epsilon
    % Jacobi needs the old values when iterating
    x jacobi old = x jacobi;
    for i=1:n
        % Here we only continue to iterate Seidel if
        % it's necessary
        if err seidel >= epsilon
            sum s = 0;
            if i == n/2 || i == n/2+1
                sum s = sum s + x seidel(i-1);
                sum\_s = sum\_s + x\_seidel(i+1) + 1;
                sum s = sum s/3;
            else
                if i == 1
                     sum_s = sum_s + x_seidel(2);
                     sum s = sum s - 1/2*x seidel(n) + 5/2;
                    sum\_s = sum\_s/3;
                else
                    if i == n
                         sum s = sum s + x seidel(n-1);
                         sum s = sum s - 1/2*x seidel(1) + 5/2;
                         sum\_s = sum\_s/3;
                     else
                         sum s = sum s + x seidel(i-1);
                         sum s = sum s + x seidel(i+1);
                         sum_s = sum_s - 1/2*x_seidel(n+1-i) + 3/2;
                         sum s = sum s/3;
                    end
                end
            end
            x \text{ seidel(i)} = \text{sum } s;
        end
        \mathbf{if}\;\mathrm{err\_jacobi}>=\mathrm{epsilon}
            sum j=0;
            if i == n/2 || i == n/2+1
                sum j = \text{sum } j + x \text{ jacobi } \text{old}(i-1);
                sum_j = sum_j + x_jacobi_old(i+1) + 1;
                sum j = \text{sum } j/3;
            else
                if i == 1
                    sum_j = sum_j + x_jacobi_old(2);
                    sum j = \text{sum } j - 1/2*x \text{ jacobi } \text{old}(n) + 5/2;
                    sum j = \text{sum } j/3;
                else
```

```
if i == n
                                   sum j = \text{sum } j + x \text{ jacobi } old(n-1);
                                  sum j = \text{sum } j - 1/2*x \text{ jacobi } \text{old}(1) + 5/2;
                                  sum_j = sum_j/3;
                              else
                                  sum j = \text{sum } j + x \text{ jacobi } \text{old}(i-1);
                                  sum j = \text{sum } j + x \text{ jacobi } \text{old}(i+1);
                                  sum j = \text{sum } j - 1/2*x \text{ jacobi } \text{old}(n+1-i) + 3/2;
                                   sum j = \text{sum } j/3;
                              end
                        end
                    end
                   x_{jacobi(i)} = sum_{j};
               end
          end
          % We do not update k nor time nor error for Jacobi if
          % it's not necessary anymore
          if err jacobi >= epsilon
               err jacobi = norm(x jacobi-1,'inf');
               k \text{ jacobi} = k \text{ jacobi} + 1;
               toc jacobi = \mathbf{toc};
          end
          % The same for Seidel
          if err seidel >= epsilon
               err seidel = \mathbf{norm}(\mathbf{x} \text{ seidel}-1, \text{'inf'});
               k \text{ seidel} = k \text{ seidel} + 1;
               toc seidel = toc;
          end
     end
     display([toc_jacobi, toc_seidel]);
end
```

C Método do gradiente conjugado

O código para a função implementada também pode ser conferido neste repositório do GitHub.

```
 \begin{split} & \textbf{function} \; [\text{err\_jacobi}, \, \text{err\_seidel}, \, \mathbf{x}] = \text{conj\_grad}(\mathbf{n}, \, \mathbf{k\_jacobi}, \, \mathbf{k\_seidel}) \\ & \textit{\% Check if n is OK} \\ & \textbf{if } \mathbf{n} < 4 \\ & \textbf{error}(\text{`n\_is\_less\_than\_4.'}); \\ & \textbf{else} \\ & \textbf{if } \operatorname{mod}(\mathbf{n}, \, 2) \; \widetilde{\phantom{a}} = 0 \\ & \textbf{error}(\text{`n\_is\_not\_an\_ever\_number.'}); \\ & \textbf{end} \\ \end{split}
```

```
end
% Start x(0)
x = zeros(n, 1);
% Start r = 0 = b - Ax(0) = b = (5/2, ...)
r = zeros(n, 1);
r(1:n) = 3/2;
r(1) = 5/2;
r(n) = 5/2;
r(n/2) = 1;
r(n/2+1) = 1;
\% Start d_0 = r_0
d = r;
err jacobi = 0;
err seidel = 0;
for i=1:n
    % Stop condition
    \mathbf{if}\;\mathbf{sum}(\mathbf{abs}(r)) == 0
        break
    \quad \mathbf{end} \quad
    \% \ \ Calculate \ the \ denominator \ of \ various \ fractions
    \% d k^T*A*d k
    mult = zeros(n, 1);
    for j=1:n
        if j == 1
             \text{mult}(1) = 3*d(1) - d(2) + 1/2*d(n);
         else
             if j == n
                 mult(n) = 3*d(n) - d(n-1) + 1/2*d(1);
             else
                 if j == n/2 || j == n/2 + 1
                      \text{mult}(j) = 3*d(j) - d(j-1) - d(j+1);
                      mult(j) = 3*d(j) - d(j-1) - d(j+1) + 1/2*d(n-j+1);
                 \quad \text{end} \quad
             end
         end
    end
    denom = d'*mult;
    \% Calculate alpha k
    alpha = d*r/denom;
    x = x + alpha*d;
    r = r - alpha*mult;
    % Calculate the beta coefficient using old
    \% calculated numbers and vectors
```

```
\begin{array}{c} \textbf{beta} = r'*mult/denom;\\ d = r - \textbf{beta}*d;\\ \textbf{if} \ i == k\_jacobi\\ & err\_jacobi = \textbf{norm}(x-1, \ 'inf');\\ \textbf{end}\\ \textbf{if} \ i == k\_seidel\\ & err\_seidel = \textbf{norm}(x-1, \ 'inf');\\ \textbf{end}\\ \textbf{if} \ i >= k\_jacobi \ \&\& \ i >= k\_seidel\\ & \textbf{break}\\ & \textbf{end}\\ \textbf{end}\\ \textbf{end}\\ \textbf{end}\\ \end{array}
```