

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
 D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **cr terio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **cr terio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois cr terios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante,  nt o A satisfaz o cr terio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom cr terio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu  o

Dividindo cada equa  o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o cr terio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4, 0.5) = 0.5 < 1$

Itera   es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima  o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979$
 $y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996$
 $z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968$

O cr terio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu  o procurada   $x = 0.9979, y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu  o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
    for i in range(0,n):
        xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
    for i in range(0,n):
        erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
    erromax=erro[0]
    for i in range(1,n):
        if erro[i]>erromax:
            erromax=erro[i]
    for i in range(0,n):
        xvelho[i]=xnovo[i]
    return (xnovo)
import numpy
# para usar  a a:
# a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
# b=numpy.array([22,33,44],float)
# print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 115 & 27 & 33 & 30 & 24 \\ 19 & 74 & 34 & 14 & 3 \\ 8 & 11 & 35 & 10 & 4 \\ 26 & 25 & 6 & 76 & 18 \\ 17 & 20 & 9 & 1 & 50 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (1699, 1217, 703, 1537, 879)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



111-70546 - 30/09

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $Ax = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

- L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
- D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.
- R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **cr terio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **cr terio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois cr terios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante,  nt o A satisfaz o cr terio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom cr terio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu  o

Dividindo cada equa  o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o cr terio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera   es

$$\begin{matrix} x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7 \\ y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6 \\ z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6 \end{matrix}$$

Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima  o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O cr terio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu  o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu  o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
        return (xnovo)
    import numpy
    # para usar fa a:
    # a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
    # b=numpy.array([22,33,44],float)
    # print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 49 & 13 & 16 & 9 & 5 \\ 23 & 82 & 28 & 1 & 29 \\ 26 & 14 & 80 & 33 & 4 \\ 27 & 8 & 31 & 83 & 15 \\ 35 & 32 & 6 & 21 & 96 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (987, 912, 1305, 1453, 1236)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

- L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
- D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.
- R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **cr terio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **cr terio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois cr terios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante,  nt o A satisfaz o cr terio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom cr terio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu  o

Dividindo cada equa  o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o cr terio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera   es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima  o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O cr terio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu  o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu  o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
        return (xnovo)
    import numpy
    # para usar fa a:
    # a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
    # b=numpy.array([22,33,44],float)
    # print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 80 & 14 & 27 & 5 & 31 \\ 33 & 82 & 12 & 23 & 9 \\ 26 & 25 & 61 & 6 & 3 \\ 20 & 10 & 13 & 63 & 18 \\ 17 & 24 & 29 & 7 & 82 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (1791, 2030, 1275, 1422, 1611)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $Ax = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
 D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **cr terio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **cr terio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois cr terios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante,  nt o A satisfaz o cr terio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom cr terio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o cr terio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera  es

$$\begin{matrix} x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7 \\ y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6 \\ z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6 \end{matrix}$$

Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O cr terio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
        return (xnovo)
    import numpy
    # para usar  a a:
    # a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
    # b=numpy.array([22,33,44],float)
    # print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 81 & 18 & 33 & 16 & 11 \\ 8 & 74 & 1 & 35 & 29 \\ 34 & 25 & 88 & 7 & 21 \\ 3 & 20 & 6 & 35 & 4 \\ 13 & 27 & 19 & 28 & 90 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (1437, 1644, 1823, 759, 1364)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



111-71237 - 30/09

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)

D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **cr terio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **cr terio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois cr terios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante, ent o A satisfaz o cr terio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom cr terio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o cr terio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...) $|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O cr terio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima 0.0108 < 0.011. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
    return(xnovo)
import numpy
# para usar fa a:
# a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
# b=numpy.array([22,33,44],float)
# print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 122 & 25 & 28 & 35 & 32 \\ 4 & 93 & 30 & 33 & 24 \\ 21 & 29 & 109 & 26 & 27 \\ 20 & 10 & 23 & 73 & 18 \\ 22 & 1 & 11 & 9 & 49 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (3179, 1909, 1672, 1627, 1190)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



111-70577 - 30/09

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

$a_{11}x_1$

$+$

$a_{12}x_2$

$+$

$\dots$

$+$

$a_{1n}x_n$

$=$

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)

D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix}$

$\therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$

e

$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix},$

$R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}.b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$x = Bx + g$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$A^* = L^* + I + R^*$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}}$

se $i > j$ e zero senão

$d_{ij} = a_{ij}$

se $i = j$ e zero senão

$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}}$

se $i < j$ e zero senão

$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **cr terio das linhas** que diz

$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$

OU ent o o **cr terio das colunas** que diz

$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$

Note que qualquer um dos dois cr terios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$

e se A   estritamente diagonalmente dominante, ent o A satisfaz o cr terio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom cr terio de converg ncia pode ser

$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$10x$

$+$

$2y$

$+$

z

$=$

7

x

$+$

$5y$

$+$

z

$=$

-8

$2x$

$+$

$3y$

$+$

$10z$

$=$

6

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

x

$+$

$0.2y$

$+$

$0.1z$

$=$

0.7

$0.2x$

$+$

y

$+$

$0.2z$

$=$

-1.6

$0.2x$

$+$

$0.3y$

$+$

z

$=$

0.6

Apenas para ilustrar o cr terio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)
 $|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera  es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979$

$y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996$

$z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968$

O cr terio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
        return(xnovo)
    import numpy
    # para usar fa a:
    # a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
    # b=numpy.array([22,33,44],float)
    # print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$A = \begin{pmatrix} 100 & 27 & 29 & 31 & 11 \\ 10 & 86 & 33 & 26 & 12 \\ 6 & 22 & 70 & 17 & 24 \\ 18 & 2 & 20 & 45 & 4 \\ 32 & 25 & 1 & 13 & 73 \end{pmatrix}$

e

$B = (2227, 1495, 1884, 1142, 1647)$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)

D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}.b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante, ent o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{array}{ccccccc} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{array}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{array}{ccccccc} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{array}$$

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...) $|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{array}{l} x \rightarrow 0.7, \text{ } 0.96, \text{ } 0.978, \text{ } 0.9994, \text{ } 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, \text{ } -1.86, \text{ } -1.98, \text{ } -1.9888, \text{ } -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, \text{ } 0.94, \text{ } 0.966, \text{ } 0.9984, \text{ } 0.9968 \end{array}$$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
    return(xnovo)
import numpy
# para usar fa a:
# a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
# b=numpy.array([22,33,44],float)
# print(jacobi(a,b))
```

Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 66 & 4 & 20 & 23 & 16 \\ 2 & 46 & 27 & 13 & 1 \\ 10 & 8 & 74 & 30 & 22 \\ 11 & 18 & 14 & 52 & 7 \\ 24 & 15 & 9 & 17 & 67 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (1522, 1109, 1632, 908, 1852)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)

D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante, ent o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...) $|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima 0.0108 < 0.011. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
    return(xnovo)
import numpy
# para usar fa a:
# a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
# b=numpy.array([22,33,44],float)
# print(jacobi(a,b))
```

Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 74 & 1 & 8 & 30 & 34 \\ 11 & 63 & 10 & 32 & 9 \\ 6 & 14 & 65 & 29 & 13 \\ 23 & 28 & 19 & 106 & 35 \\ 17 & 27 & 16 & 24 & 89 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (1808, 1428, 918, 2010, 2022)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
 D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante, ent o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
        return (xnovo)
    import numpy
    # para usar fa a:
    # a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
    # b=numpy.array([22,33,44],float)
    # print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 91 & 32 & 16 & 15 & 27 \\ 11 & 64 & 25 & 7 & 19 \\ 29 & 5 & 74 & 8 & 31 \\ 34 & 18 & 1 & 79 & 24 \\ 26 & 17 & 9 & 3 & 58 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (1343, 1167, 1927, 1643, 1332)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



111-70627 - 30/09

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)

D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante, ent o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{array}{ccccccc} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{array}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{array}{ccccccc} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{array}$$

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...) $|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{array}{l} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{array}$$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima 0.0108 < 0.011. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
    return(xnovo)
import numpy
# para usar fa a:
# a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
# b=numpy.array([22,33,44],float)
# print(jacobi(a,b))
```

Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 44 & 23 & 10 & 3 & 5 \\ 18 & 100 & 16 & 33 & 32 \\ 15 & 6 & 46 & 20 & 2 \\ 13 & 8 & 17 & 78 & 35 \\ 27 & 4 & 26 & 7 & 71 \end{pmatrix}$$

e

$B = (1034, 2663, 953, 1656, 1116)$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



111-70641 - 30/09

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
 D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **cr terio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **cr terio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois cr terios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante,  nt o A satisfaz o cr terio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom cr terio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu  o

Dividindo cada equa  o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o cr terio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ e } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera   es

$$\begin{matrix} x^{k+1} & = & -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7 \\ y^{k+1} & = & -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6 \\ z^{k+1} & = & -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6 \end{matrix}$$

Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima  o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O cr terio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu  o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu  o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
    return (xnovo)
import numpy
# para usar fa a:
# a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
# b=numpy.array([22,33,44],float)
# print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 66 & 20 & 25 & 16 & 2 \\ 15 & 84 & 28 & 11 & 23 \\ 7 & 35 & 105 & 26 & 30 \\ 18 & 3 & 1 & 28 & 5 \\ 29 & 6 & 27 & 4 & 68 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (1259, 2135, 2633, 535, 908)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



111-70658 - 30/09

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)

D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante, ent o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu  o

Dividindo cada equa  o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...) $|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera  es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima  o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima 0.0108 < 0.011. Ou seja, neste caso, a solu  o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu  o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
    return(xnovo)
import numpy
# para usar fa a:
# a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
# b=numpy.array([22,33,44],float)
# print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 71 & 20 & 11 & 1 & 34 \\ 7 & 81 & 27 & 30 & 15 \\ 29 & 5 & 78 & 31 & 9 \\ 35 & 33 & 19 & 103 & 13 \\ 17 & 32 & 18 & 12 & 85 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (1920, 1716, 1173, 1959, 2187)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



111-70665 - 30/09

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)

D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante, ent o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu  o

Dividindo cada equa  o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...) $|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera  es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima  o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu  o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu  o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
        return(xnovo)
    import numpy
    # para usar fa a:
    # a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
    # b=numpy.array([22,33,44],float)
    # print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 91 & 20 & 23 & 17 & 30 \\ 31 & 99 & 29 & 27 & 3 \\ 19 & 33 & 88 & 4 & 25 \\ 26 & 32 & 10 & 86 & 16 \\ 21 & 13 & 15 & 18 & 68 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (2184, 2393, 1573, 1996, 1856)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



111-70672 - 30/09

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
 D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante,  nt o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu  o

Dividindo cada equa  o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ e } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera   es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima  o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979$
 $y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996$
 $z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu  o procurada   $x = 0.9979, y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu  o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
    return (xnovo)
import numpy
# para usar  a a:
# a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
# b=numpy.array([22,33,44],float)
# print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 78 & 23 & 20 & 26 & 5 \\ 19 & 67 & 7 & 35 & 1 \\ 24 & 28 & 87 & 25 & 9 \\ 17 & 18 & 29 & 76 & 11 \\ 15 & 13 & 32 & 22 & 88 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (2061, 1502, 1838, 1859, 2408)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



111-70689 - 30/09

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
 D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante,  nt o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera  es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
        return (xnovo)
    import numpy
    # para usar fa a:
    # a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
    # b=numpy.array([22,33,44],float)
    # print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 88 & 27 & 17 & 9 & 33 \\ 7 & 78 & 23 & 20 & 22 \\ 16 & 12 & 69 & 34 & 5 \\ 2 & 14 & 35 & 63 & 6 \\ 25 & 21 & 15 & 31 & 93 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (1827, 1095, 1118, 1148, 1605)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



111-71206 - 30/09

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)

D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Critérios de convergência

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **critério das linhas** que diz

$$\max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU então o **critério das colunas** que diz

$$\max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois critérios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem convergência.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A é estritamente diagonalmente dominante, então A satisfaz o critério das linhas, e o sistema converge. Então, um bom critério de convergência pode ser

$$\max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o método de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Convergência ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergirá!

Solução

Dividindo cada equação pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o critério das linhas para testar convergência (desnecessário no caso, já que já vimos que o sistema converge, mas em tese...)
 $|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow \max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ e } 0.5) = 0.5 < 1$

Iterações

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Começando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproximação que é $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na fórmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O critério de parada pode ser $\max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solução procurada é $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a tolerância for um pouco menor, a resposta exata será encontrada que é $(1, -2, 1)$. Basta lançar este resultado no sistema original que a exatidão será confirmada.

Solução Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
        return(xnovo)
    import numpy
    # para usar faça:
    # a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
    # b=numpy.array([22,33,44],float)
    # print(jacobi(a,b))
```

🔗 Para você fazer

Resolva usando este método e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 93 & 5 & 33 & 29 & 22 \\ 17 & 82 & 34 & 15 & 10 \\ 14 & 31 & 84 & 3 & 35 \\ 6 & 26 & 20 & 88 & 32 \\ 30 & 4 & 21 & 24 & 84 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (2255, 2317, 2447, 1506, 1967)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e gestão inicial igual à coluna B são:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
 D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **cr terio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **cr terio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois cr terios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante,  nt o A satisfaz o cr terio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom cr terio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o cr terio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ e } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera es

$$\begin{matrix} x^{k+1} & = & -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7 \\ y^{k+1} & = & -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6 \\ z^{k+1} & = & -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6 \end{matrix}$$

Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O cr terio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
    return (xnovo)
import numpy
# para usar  a a:
# a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
# b=numpy.array([22,33,44],float)
# print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 65 & 19 & 15 & 2 & 26 \\ 1 & 82 & 23 & 22 & 27 \\ 30 & 28 & 93 & 18 & 16 \\ 25 & 29 & 13 & 72 & 4 \\ 7 & 6 & 3 & 34 & 51 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (624, 1073, 1743, 1388, 815)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
 D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}.b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante,  nt o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979, y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
        return (xnovo)
    import numpy
    # para usar fa a:
    # a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
    # b=numpy.array([22,33,44],float)
    # print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 96 & 19 & 34 & 14 & 25 \\ 29 & 72 & 13 & 16 & 11 \\ 18 & 4 & 49 & 5 & 21 \\ 3 & 15 & 27 & 79 & 33 \\ 6 & 1 & 23 & 2 & 41 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (1892, 1768, 1239, 1444, 985)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

$a_{11}x_1$

$+$

$a_{12}x_2$

$+$

$\dots$

$+$

$a_{1n}x_n$

$=$

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)

D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

1

2

3

4

5

6

7

8

9

$\therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$

e

1

0

0

0

5

0

0

0

9

$, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$x = Bx + g$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$A^* = L^* + I + R^*$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}}$ se $i > j$ e zero senão

$d_{ij} = a_{ij}$ se $i = j$ e zero senão

$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}}$ se $i < j$ e zero senão

$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$

e se A   estritamente diagonalmente dominante, ent o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$10x$

$+$

$2y$

$+$

z

$=$

7

x

$+$

$5y$

$+$

z

$=$

-8

$2x$

$+$

$3y$

$+$

$10z$

$=$

6

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

x

$+$

$0.2y$

$+$

$0.1z$

$=$

0.7

$0.2x$

$+$

y

$+$

$0.2z$

$=$

-1.6

$0.2x$

$+$

$0.3y$

$+$

z

$=$

0.6

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...) $|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979$

$y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996$

$z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
    return(xnovo)
import numpy
# para usar fa a:
# a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
# b=numpy.array([22,33,44],float)
# print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

48

6

2

16

23

29

91

3

33

21

8

1

40

12

11

35

9

19

81

14

4

34

30

25

101

$A = \begin{pmatrix}$

e

$B = (845, 2290, 622, 1607, 1466)$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)

D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante, ent o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...) $|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima 0.0108 < 0.011. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
    return(xnovo)
import numpy
# para usar fa a:
# a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
# b=numpy.array([22,33,44],float)
# print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 74 & 20 & 4 & 25 & 23 \\ 27 & 102 & 1 & 35 & 33 \\ 24 & 21 & 107 & 29 & 30 \\ 28 & 8 & 31 & 75 & 5 \\ 19 & 9 & 32 & 14 & 80 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (1417, 2749, 2312, 1369, 1993)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $Ax = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
 D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **cr terio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **cr terio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois cr terios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante,  nt o A satisfaz o cr terio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom cr terio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu  o

Dividindo cada equa  o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o cr terio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ e } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera   es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima  o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979$
 $y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996$
 $z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968$

O cr terio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu  o procurada   $x = 0.9979, y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu  o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
        return (xnovo)
    import numpy
    # para usar fa a:
    # a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
    # b=numpy.array([22,33,44],float)
    # print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 33 & 13 & 2 & 4 & 10 \\ 6 & 69 & 32 & 8 & 17 \\ 16 & 25 & 73 & 22 & 5 \\ 31 & 12 & 24 & 102 & 34 \\ 29 & 14 & 23 & 7 & 82 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (421, 1432, 1498, 1145, 1148)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



111-70746 - 30/09

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $Ax = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
 D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **cr terio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **cr terio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois cr terios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante,  nt o A satisfaz o cr terio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom cr terio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o cr terio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ e } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O cr terio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
        return (xnovo)
    import numpy
    # para usar fa a:
    # a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
    # b=numpy.array([22,33,44],float)
    # print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 75 & 6 & 22 & 24 & 17 \\ 34 & 86 & 8 & 10 & 33 \\ 23 & 29 & 96 & 30 & 11 \\ 16 & 15 & 26 & 77 & 18 \\ 31 & 3 & 4 & 35 & 75 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (1609, 1518, 1887, 1543, 1302)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



111-70753 - 30/09

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
 D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante, ent o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera  es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979, y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
        return (xnovo)
    import numpy
    # para usar fa a:
    # a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
    # b=numpy.array([22,33,44],float)
    # print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 50 & 3 & 19 & 9 & 13 \\ 7 & 87 & 27 & 23 & 28 \\ 2 & 34 & 61 & 6 & 15 \\ 25 & 18 & 14 & 84 & 26 \\ 16 & 10 & 11 & 12 & 51 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (959, 1315, 1334, 1630, 1066)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



111-70760 - 30/09

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
 D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}.b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante,  nt o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu  o

Dividindo cada equa  o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera  es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima  o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu  o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu  o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
        return (xnovo)
    import numpy
    # para usar fa a:
    # a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
    # b=numpy.array([22,33,44],float)
    # print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 101 & 31 & 19 & 35 & 8 \\ 23 & 103 & 33 & 18 & 21 \\ 9 & 12 & 64 & 29 & 11 \\ 28 & 14 & 13 & 88 & 24 \\ 27 & 20 & 17 & 2 & 72 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (2014, 2201, 1112, 1942, 943)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
 D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}.b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante,  nt o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera es

$$\begin{matrix} x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7 \\ y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6 \\ z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6 \end{matrix}$$

Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
        return(xnovo)
    import numpy
    # para usar fa a:
    # a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
    # b=numpy.array([22,33,44],float)
    # print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 43 & 1 & 3 & 30 & 4 \\ 2 & 54 & 11 & 19 & 18 \\ 17 & 22 & 61 & 5 & 15 \\ 28 & 16 & 21 & 103 & 35 \\ 8 & 23 & 33 & 12 & 77 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (648, 1351, 1415, 1615, 1806)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)

D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix},$$

e

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}.b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$$x = Bx + g$$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$$A^* = L^* + I + R^*$$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i > j \text{ e zero senão}$$

$$d_{ij} = a_{ij} \text{ se } i = j \text{ e zero senão}$$

$$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \text{ se } i < j \text{ e zero senão}$$

$$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$$

e se A   estritamente diagonalmente dominante, ent o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$$\begin{matrix} 10x & + & 2y & + & z & = & 7 \\ x & + & 5y & + & z & = & -8 \\ 2x & + & 3y & + & 10z & = & 6 \end{matrix}$$

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu o

Dividindo cada equa o pelo elemento da diagonal principal, fica

$$\begin{matrix} x & + & 0.2y & + & 0.1z & = & 0.7 \\ 0.2x & + & y & + & 0.2z & = & -1.6 \\ 0.2x & + & 0.3y & + & z & = & 0.6 \end{matrix}$$

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...) $|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$
 $y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$
 $z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$
Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$$\begin{matrix} x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979 \\ y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996 \\ z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968 \end{matrix}$$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima 0.0108 < 0.011. Ou seja, neste caso, a solu o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
        return(xnovo)
    import numpy
    # para usar fa a:
    # a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
    # b=numpy.array([22,33,44],float)
    # print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$$A = \begin{pmatrix} 44 & 20 & 10 & 3 & 9 \\ 16 & 70 & 4 & 35 & 14 \\ 12 & 27 & 83 & 22 & 21 \\ 19 & 5 & 29 & 65 & 7 \\ 8 & 15 & 18 & 30 & 76 \end{pmatrix}$$

e

$$B = (729, 1279, 1180, 1387, 1181)$$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5



111-70784 - 30/09

Sistemas Lineares - Jacobi

Este método é iterativo, ou seja, não exato, já que parte-se de um valor atribuído inicial e mediante buscas locais sucessivas, o mesmo converge para a resposta correta. A diferença entre o resultado sugerido e aquele real, é denominada erro, e pode ser tornada tão pequena quanto se queira. O método entretanto tem um senão, que é um critério de convergência bastante rígido. Se não obedecido o algoritmo não converge para a resposta correta, e portanto o método é inútil.

Considere $A.x = b$ um sistema de quações lineares de ordem n e cujo $det(A) \neq 0$. A maneira extensa de escrever tal sistema é

$a_{11}x_1$

$+$

$a_{12}x_2$

$+$

$\dots$

$+$

$a_{1n}x_n$

$=$

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

A matriz A dos coeficientes, pode ser decomposta em $A = L + D + R$, onde

L é a matriz inferior de A (o resto é zero)
 D é a matriz contendo apenas a diagonal principal de A , o resto é zero.

R é a matriz superior de A (o resto é zero)

Veja por exemplo, se

$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix}$

$\therefore L = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \\ 7 & 8 & 0 \end{pmatrix}$

e

$D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}$

$, R = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$

Supondo $det(D) \neq 0$, pode-se escrever: $(L + D + R)x = b$ e daqui $Dx = -(L + R)x + b$. e $x = -D^{-1}(L + R)x + D^{-1}b$. Chamando $B = -D^{-1}(L + R)$ e $g = D^{-1}b$ obtem-se a equação geral deste método que é

$x = Bx + g$

. Note que é uma equação recursiva (ou iterativa) já que o x aparece nos 2 lados da mesma. A idéia aqui é atribuir um valor a x e com ele calcular um novo x , que é jogado no lugar do x velho e gera um novo x e assim sucessivamente até haver a convergência esperada (de antemão). Como supusemos $det(D) \neq 0$ pode-se dividir cada equação do sistema pelo coeficiente da diagonal principal, resultando

$A^* = L^* + I + R^*$

Agora o processo iterativo pode ser definido como

$x^{k+1} = -(L^* + R^*)x^k + b^*$

onde os elementos de L^* , R^* e b^* são:

$l_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}}$

se $i > j$ e zero senão

$d_{ij} = a_{ij}$

se $i = j$ e zero senão

$r_{ij}^* = \frac{a_{ij}}{a_{ii}}$

se $i < j$ e zero senão

$b_{ij}^* = \frac{b_i}{a_{ii}}$

Cr terios de converg ncia

Depois de dividida a matriz pelo elemento da diagonal principal, deve-se ter o **crit rio das linhas** que diz

$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$

OU ent o o **crit rio das colunas** que diz

$max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{ij}^*| < 1$

Note que qualquer um dos dois crit rios sendo satisfeitos, isso garante que o sistema tem converg ncia.

Definindo uma matriz como estritamente diagonalmente dominante se

$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|$

e se A   estritamente diagonalmente dominante,  nt o A satisfaz o crit rio das linhas, e o sistema converge. Ent o, um bom crit rio de converg ncia pode ser

$max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}^*| < 1$

Exemplo

Seja resolver o sistema abaixo, usando o m todo de Jacobi

$10x$

$+$

$2y$

$+$

z

$=$

7

x

$+$

$5y$

$+$

z

$=$

-8

$2x$

$+$

$3y$

$+$

$10z$

$=$

6

com $x^0 = (0.7, -1.6 \text{ e } 0.6)^t$ e $\epsilon < 0.11$.

Converg ncia ?

$|a_{12}| + |a_{13}| < |a_{11}|$? ou $|2| + |1| < |10|$? R: sim
 $|a_{21}| + |a_{23}| < |a_{22}|$? ou $|1| + |1| < |5|$? R: sim
 $|a_{31}| + |a_{32}| < |a_{33}|$? ou $|2| + |3| < |10|$? R: sim
logo, o sistema convergir !

Solu  o

Dividindo cada equa  o pelo elemento da diagonal principal, fica

x

$+$

$0.2y$

$+$

$0.1z$

$=$

0.7

$0.2x$

$+$

y

$+$

$0.2z$

$=$

-1.6

$0.2x$

$+$

$0.3y$

$+$

z

$=$

0.6

Apenas para ilustrar o crit rio das linhas para testar converg ncia (desnecess rio no caso, j  que j  vimos que o sistema converge, mas em tese...)

$|a_{12}^*| + |a_{13}^*| = |0.2| + |0.1| = 0.3$ e
 $|a_{21}^*| + |a_{23}^*| = |0.2| + |0.2| = 0.4$ e
 $|a_{31}^*| + |a_{32}^*| = |0.2| + |0.3| = 0.5$ e
 $\Rightarrow max_{1 \leq i \leq n} (0.3, 0.4 \text{ } 0.5) = 0.5 < 1$

Itera   es

$x^{k+1} = -0.2y^k - 0.1z^k + 0.7$

$y^{k+1} = -0.2x^k - 0.2z^k - 1.6$

$z^{k+1} = -0.2x^k - 0.3y^k + 0.6$

Come ando com $(0.7, -1.6, 0.6)$ obtemos uma primeira aproxima  o que   $(0.96, -1.86, 0.94)$ e jogando estes novos valores na f rmula iterativa, obtem-se:

$x \rightarrow 0.7, 0.96, 0.978, 0.9994, 0.9979$

$y \rightarrow -1.6, -1.86, -1.98, -1.9888, -1.9996$

$z \rightarrow 0.6, 0.94, 0.966, 0.9984, 0.9968$

O crit rio de parada pode ser $max(x^{k+1} - x^k) < \epsilon$. No exemplo acima $0.0108 < 0.011$. Ou seja, neste caso, a solu  o procurada   $x = 0.9979$, $y = -1.9996$ e $z = 0.9978$. Salta aos olhos neste caso que se a toler ncia for um pouco menor, a resposta exata ser  encontrada que   $(1, -2, 1)$. Basta lan ar este resultado no sistema original que a exatid o ser  confirmada.

Solu  o Python

```
#jacobi
def jacobi(a,b):
    import numpy
    n=len(a) #numero de linhas de a
    # len(a[0])=colunas de a
    xvelho=numpy.zeros((n),float)
    erro=numpy.zeros((n),float)
    xnovo=numpy.zeros((n),float)
    f=numpy.zeros((n,len(a[0])),float)
    d=numpy.zeros((len(a[0])),float)
    tol=0.1
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,n):
            if i==j:
                f[i,j]=0
            else:
                f[i,j]=-a[i,j]/a[i,i]
    for i in range(0,n):
        d[i]=b[i]/a[i,i]
    erromax=tol+1
    while erromax>tol:
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=0
            for k in range(0,n):
                xnovo[i]=xnovo[i]+f[i,k]*xvelho[k]
        for i in range(0,n):
            xnovo[i]=xnovo[i]+d[i]
        for i in range(0,n):
            erro[i]=abs(xnovo[i]-xvelho[i])
        erromax=erro[0]
        for i in range(1,n):
            if erro[i]>erromax:
                erromax=erro[i]
        for i in range(0,n):
            xvelho[i]=xnovo[i]
    return (xnovo)
import numpy
# para usar  a a:
# a=numpy.array([[10,7,3],[1,5,4],[3,5,9]],float)
# b=numpy.array([22,33,44],float)
# print(jacobi(a,b))
```

  Para voc  fazer

Resolva usando este m todo e anexe a listagem do programa (ou copie no verso desta folha):

$A = \begin{pmatrix} 57 & 34 & 5 & 11 & 1 \\ 13 & 54 & 2 & 21 & 15 \\ 33 & 29 & 116 & 22 & 30 \\ 9 & 14 & 6 & 54 & 23 \\ 35 & 16 & 27 & 12 & 95 \end{pmatrix}$

e

$B = (1060, 1137, 2177, 1297, 2442)$

As respostas encontradas, com $\epsilon < 0.0001$ e su-gest o inicial igual   coluna B s o:

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5

