

RENDU_TP/TD

Algèbre linéaire et résolution de système linéaire par des méthodes directes.

Réalisé par:

Mr Lougani Faouzi

Résumé :

Le but de ce TD/TP est d'implémenter des algorithmes numériques pour la résolution de problèmes. Pour se faire il faut connaître le champ d'application de ce dernier et son comportement numérique. On a essayé de comprendre l'effet d'une variation des paramètres sur le temps de calcul et sur la précision des résultats en resaluant les systèmes numériques $AX=B$, problème jouet les exercices ci-joint.

En résumé il faut savoir évaluer la complexité des algorithmes en termes de complexité arithmétiques et de stockage en mémoire afin d'implémenter des algorithmes efficaces en termes de performance .

Les fichiers/rapport sont disponibles en annexe ou sur :

https://github.com/lougani-faouzi/calcul_numerique

Exercice 2 :

5-L'erreur avant et l'erreur arrière. Que dire des résultats obtenus

On voit que l'erreur avant > l'erreur arrière

pour un exemple d'application de la fonction $\text{exo2}(n, \text{ex})$ avec $n=3$ et $\text{ex}=16$,

cela est dû au fait que lorsque on calcule la solution (système $Ax=b$ par exemple comme notre cas) avec un algorithme (la fonction "\ " de Scilab comme exemple) nous donne pas forcément un résultat exact .Car chaque algorithme a des propriétés sur la convergence et sa complexité arithmétique.

En augmentant la taille des matrices à chaque fois ($n=10,100,1000$) on voit que le **conditionnement augmente** ,un résultat même s'impose à l'exécution ,on **prend plus du temps** .

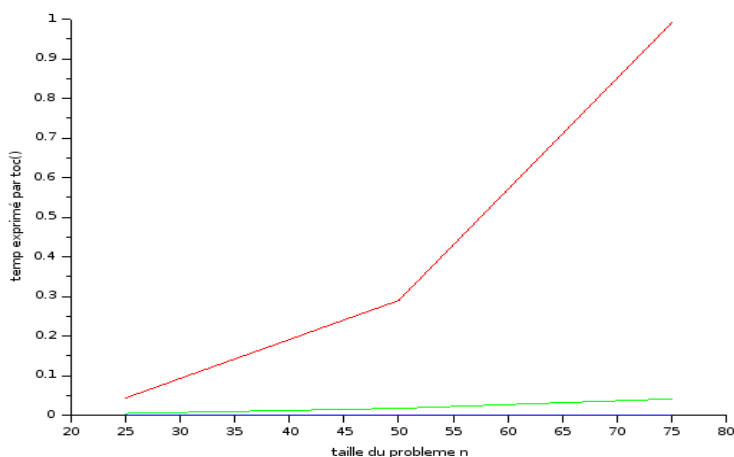
Donc on déduit que : **augmenter la taille du problème => augmenter le conditionnement** .

Si on dépasse un certain n ($n=1\,000\,000$ mon cas)pour notre fonction $\text{exo2}()$ ($n=$ **un certain grand nombre**)cela permet une saturation de mémoire .et même non exécution du script .

La précision numérique (float point précision ou double point précision) des résultats,dépend de plusieurs facteurs notamment la taille du problème ,ici **n est grand nous donne par exemple moins de précision** .

Exercice3 :

Figure n°0



En faisant un plot2d on aura le graphe précédent

Analyse des résultats obtenus :

Pour $n=25$ puis 50 puis 75

-couleur rouge=graphe $\text{matmat3b}(A,B)$

-couleur vert=graphe $\text{matmat2b}(A,B)$

-couleur bleu=graphe $\text{matmat1b}(A,B)$

On déduit que : $\text{matmat1b}(A,B) > \text{matmat2b}(A,B) > \text{matmat3b}(A,B)$

- Mesure de temps avec `tic` et `toc` en stockant dans une variable `t=toc()` ; a chaque fois

-Complexité et temps :

Donc :

la complexité de $\text{matmat1b}(A,B) = O(n)$

la complexité de $\text{matmat2b}(A,B) = O(n^2)$ c'est une complexité quadratique

la complexité de $\text{matmat3b}(A,B) = O(n^3)$ c'est une complexité cubique

ceci justifié par le nombre de boucles de chacune des fonctions

Donc :

On déduit que :

1/augmenter la taille du problème => augmenter le temps d'exécution

2/un code optimale est un code qui a moins de complexité $\text{matmat1b}(A,B) = O(n)$ pour notre cas

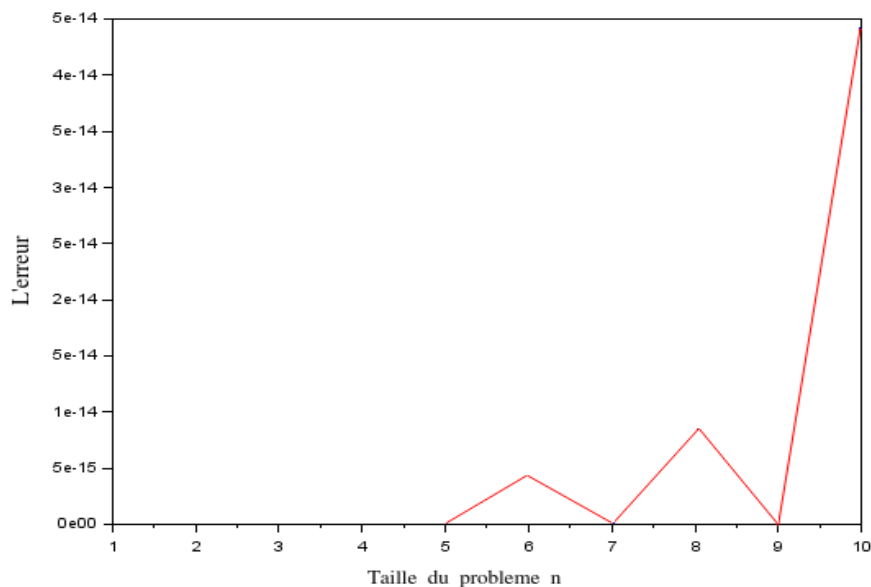
Conclusion : $\text{matmat1b}(A,B) > \text{temps matmat2b}(A,B) > \text{temps matmat3b}(A,B)$

Exercice 4 :

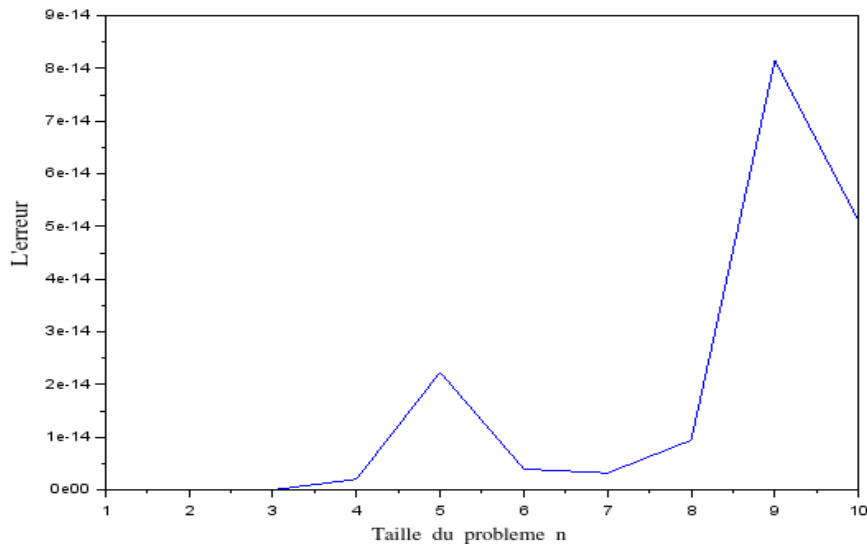
-Erreur ?

On varie n (la taille du problème) a chaque fois et on étudie les résultats des graphes obtenus

Graphe (Usolve) :



Graphe (Lsolve):



Une comparaison nous conduit à dire que (**Lsolve**) donne moins d'erreurs (si la taille du problème augmente) contrairement à (**Usolve**) les erreurs augmentent en fonction de n (plus grand). Donc (**Lsolve**) est meilleure par rapport à (**Usolve**).

-Étude par apport au conditionnement ?

le conditionnement en n=5 :

Usolve=60,9

Pour des valeurs **xex** générées aléatoirement

Lsolve=10

-le conditionnement en n=10:

Usolve=56

Pour des valeurs **xex** générées aléatoirement

Lsolve=39

Puisque **Lsolve** donne un conditionnement bas donc c'est la méthode à choisir.

-Erreur avant arrière ?

Usolve : l'erreur avant > l'erreur arrière mais avec plus d'écart entre les deux

Lsolve : l'erreur avant > l'erreur arrière mais avec moins d'écart entre les deux pour n=5 ou n=10

Lsolve est meilleur

-Quelle complexité ?

On a une complexité de $O(n)$ pour les deux fonctions, car elles ont une seule boucle chacune.

Exercice 5 :

1. Écriture de l'algorithme 12 (diapo 35) de résolution par élimination de Gauss sans pivotage.

On crée 1 fichier **gausskij3b.sci**

function [**A**, **b**]=gausskij3b(**A**, **b**)

```

n=size(A,1);
m=eye(n,n);

for k=1:n-1
    for i=k+1:n
        m(i,k)=A(i,k)/A(k,k);
        b(i)=b(i)-m(i,k)*b(k);
        for j=k+1:n
            A(i,j)=A(i,j)-m(i,k)*A(k,j);
        end
    end
end

end
endfunction

```

On voit que l'élimination est d'une puissance de cette élimination est de : $2n^3$

2. Testez et validez votre algorithme sur de petites matrices.

Pour tester/valider il faut utiliser la fonction **usolve()** développée à l'exercice 4 :

```

function x=Usolve(U, b)
    n=size(U,1);
    x=zeros(n,1);
    x(n)=b(n)/U(n,n);
    for i=n-1:-1:1
        x(i)=(b(i)-U(i,i+1:n)*x(i+1:n))/U(i,i);
    end

endfunction

```

En saisie les valeurs de **testgauss.sci** on a comme résultats :

Pour $A = \begin{bmatrix} 3 & 2 & 4 & 5 \end{bmatrix}$; $B = \begin{bmatrix} 8 & 6 \end{bmatrix}$;
la solution $val = \begin{bmatrix} 4 & -2 \end{bmatrix}$;
Ce qui est vérifiée et correct .

Exercice 6 :

1.Écrire l'algorithme 13 (diapo 38) de factorisation LU .
Le fichier **exo6.sci** contient les fonctions, les test (valeurs ...) sont le fichier **test_exo6.sci**

```

function A=mylu3b(A)
    n=size(A,1);

    for k=1:n-1
        for i=k+1:n
            A(i,k)=A(i,k)/A(k,k);
        end
        for i=k+1:n
            for j=k+1:n
                A(i,j)=A(i,j)-A(i,k)*A(k,j);
            end
        end
    end

end

endfunction

```

2. Testez et validez votre algorithme sur de petites matrices. On calculera l'erreur commise sur la factorisation LU : $A=LU$ avec le script suivant

```
M1=zeros(2,1);
B=[3,2;4,5];
b=[8;6];
U=zeros(2,2);
L=zeros(2,2);
A=mylu3b(B)
disp(A)
U=triu(A);
disp(U)
Z=A-U
L=Z+eye(2,2)
disp(L)
M1=inv(L)*b
disp(M1)
ereur=B-L*U
disp(ereur,'erreur:')
x=inv(U)*M1
disp(x)
```

On obtient une erreur =0 ici donc par apport aux résultats précédents (en l'appliquant pour les mêmes valeurs A et B de la question précédents) ce qui est vrai .mais en donnant des matrices grandes on aura un autre résultat (une erreur considérable).

3. Améliorez l'algorithme 13 (diapo 38) de factorisation LU de sorte à n'obtenir qu'une boucle.

```
function A=mylu3b1(A)
    n=size(A,1);
    for k=1:n-1
        A(k+1:n,k)=A(k+1:n,k)/A(k,k);
        A(k+1:n,k+1:n)=A(k+1:n,k+1:n)-A(k+1:n,k)*A(k,k+1:n);
    end
endfunction
```

4. Ajoutez la méthode de pivot partiel :

```
function A=mylu(A)
    n=size(A,1);
    // on ajoute la partie pivot
    for j=1:n-1
        for i=1:n-1
            A(i,:)=A(i,:)-A(i,j)/A(j,j)*A(j,:);
        end
    end
    // fin partie pivot
    for k=1:n-1
        A(k+1:n,k)=A(k+1:n,k)/A(k,k);
        A(k+1:n,k+1:n)=A(k+1:n,k+1:n)-A(k+1:n,k)*A(k,k+1:n);
    end
endfunction
```

TD Résolution de systèmes linéaires: Méthodes directes

Exercice 1 :

1. Appliquer la méthode de Gauss à la matrice tridiagonale suivante:

$$A = \begin{pmatrix} a_1 & c_1 & 0 & \cdots & 0 & 0 \\ b_1 & a_2 & c_2 & \cdots & 0 & 0 \\ & & & \ddots & & \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & a_{n-1} & c_{n-1} \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & b_{n-1} & a_n \end{pmatrix}.$$

Annexe :

Exo2 :

```
function exo2(n, ex)
    format("e",ex);
    A = rand(n,n);
    disp("A=",A);
    xex = rand(n,1);
    disp("xex=",xex);
    b = A*xex;
    disp("b=",b);
    x=A\b;
    disp("x=",x);
    frelres = norm(x-xex)/norm(xex); //erreur avant
    disp("frelres=",frelres);
    brelres = norm(b-A*x)/norm(b); //erreur arri re
    disp("brelres=",brelres);
    capa=cond(A);
    disp("cap=",capa);
    borne=cond(A)*brelres;
    disp("borne=",borne);
endfunction
```

Exo3 :

```
function [C]=matmat3b(A, B)
    m=size(A,1);
    n=size(B,2);
    p=size(B,1);

    C=zeros(m,n);
    for i=1:m
        for j=1:n
            for k=1:p
                C(i,j)=A(i,k)+B(k,j)+C(i,j);
            end
        end
    end
endfunction
```

```
function [C]=matmat2b(A, B)
    m=size(A,1);
    n=size(B,2);
    p=size(B,1);

    C=zeros(m,n);

    for i=1:m
        for j=1:n
            C(i,j)=A(i,:)*B(:,j)+C(i,j);
        end
    end

endfunction
```

```
function [C]=matmat1b(A, B)
    m=size(A,1);
    n=size(B,2);
    p=size(B,1);
```



```

    C=zeros(m,n);

    for i=1:m
        C(i,:)=A(i,:)*B+C(i,:);
    end
endfunction

function [C]=matmat1bkij(A, B)
    m=size(A,1);
    n=size(B,2);
    p=size(B,1);

    C=zeros(m,n);
    for k=1:p
        C=A(:,k)*B(k,:)+C;
    end
endfunction

```

Exo4 :

```

function x=Usolve(U, b)
    n=size(U,1);
    x=zeros(n,1);
    x(n)=b(n)/U(n,n);
    for i=n-1:-1:1
        x(i)=(b(i)-U(i,i+1:n)*x(i+1:n))/U(i,i);
    end
endfunction

function x=Lsolve(L, b)
    n=size(L,1);
    x=zeros(n,1);
    x(1)=b(1)/L(1,1);
    for i=2:n
        x(i)=(b(i)-L(i,1:(i-1))*x(1:(i-1)))/L(i,i);
    end
endfunction

```