

Méthodes itératives – Série 4

Exercice 1 a) Établir un algorithme pour calculer la décomposition **QR** d'une matrice de Hessenberg **H** de taille k à l'aide de rotation de Givens en $O(k^2)$ opérations.

b) On suppose que l'on connaît déjà la décomposition **QR** de la matrice constituée des $k - 1$ premières colonnes de **H**. Comment s'en servir pour calculer la décomposition **QR** en $O(k)$ opérations.

Exercice 2 GMRES recherche l'approximation \mathbf{x}_n de la solution à $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$ dans $\mathcal{K}_n(\mathbf{A}, \mathbf{b}) = \text{Vect}(\mathbf{b}, \dots, \mathbf{A}^{n-1}\mathbf{b})$. On suppose que l'on connaît une bonne approximation initiale \mathbf{x}_0 de la solution. Comment modifier le problème $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$ pour incorporer cette information dans \mathcal{K}_n ?

Exercice 3 On souhaite appliquer l'algorithme GMRES à la matrice

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} \mathbf{I} & \mathbf{B} \\ \mathbf{0} & \mathbf{I} \end{bmatrix}.$$

En combien d'itérations au maximum (quel que soit le choix de \mathbf{b}) l'algorithme GMRES va-t-il converger ?

Exercice 4 a) Démontrer que les polynômes de Chebyshev réels définis par $C_k(t) = \cos(k \arccos t)$ sur $[-1, 1]$ satisfont la relation de récurrence

$$\begin{aligned} C_0(t) &= 0, \\ C_1(t) &= t, \\ C_{k+1}(t) &= 2tC_k(t) - C_{k-1}(t). \end{aligned}$$

b) Soit α, β deux réels, $0 < \alpha < \beta$. Montrer que

$$p(t) = \frac{C_k(1 + 2\frac{t-\beta}{\beta-\alpha})}{C_k(1 - 2\frac{\beta}{\beta-\alpha})}$$

est l'unique polynôme de degré k vérifiant $p(0) = 1$ de norme $L^\infty([\alpha, \beta])$ minimale.

Indication : Montrer que si un polynôme q de degré k contredit le résultat, alors $p - q$ a au moins $k + 1$ zéros.

Remarque : Il est intéressant de démontrer sans connaissance a priori des polynômes de Chebyshev que le polynôme réalisant le minimum équiioscille.

Exercice 5 a) Implémenter Arnoldi :

```
function [Q,H]=Arnoldi(A,b,k)
% Arnoldi: Calcule une base orthogonale d'un espace de Krylov
% [Q,H]=Arnoldi(A,b,k)
% Calcul d'une base orthogonale de l'espace de Krylov engendré
% par (b,Ab,...,A^(k-1)b) par la méthode de Arnoldi. Renvoie
% cette base stockée en vecteurs colonnes dans Q et la matrice
% Hessenberg des coefficients d'orthogonalisation dans H.
```

et Lanczos :

```
function [Q,T]=Lanczos(A,b,k)
% Lanczos: Calcule une base orthogonale d'un espace de Krylov
% [Q,T]=Lanczos(A,b,k)
% Calcul d'une base orthogonale de l'espace de Krylov engendré
% par (b,Ab,...,A^(k-1)b) par la méthode de Lanczos. A doit etre
% une matrice symétrique. Renvoie cette base stockée en vecteurs
% colonnes dans Q et la matrice tridiagonale des coefficients
% d'orthogonalisation dans T.
```

Tester Arnoldi et Lanczos sur la matrice du Laplacien discret obtenue par

```
G=numgrid('L',14);
A=delsq(G);
```

Calculer alors le premier mode propre v (modélise les vibrations d'un tambour de cette forme) de cette matrice et en effectuer la représentation graphique par

```
u=G;
u(G>0)=v(G(G>0));
```

puis en appliquant `surf` ou `mesh` sur u .

b) Implémenter GMRES :

```
function [x]=GMRES(A,b,tol)
% GMRES: Résolution d'un système linéaire par projection sur Krylov
% [x]=GMRES(A,b,tol)
```

```

% Calcule x dans l'espace engendré par (b,...,A^(k-1)b) réalisant
% le minimum de norm(b-A*x,2) ou k est le plus petit entier tel
% que cette norme est inférieure à tol. Au pire, GMRES s'arrête
% après size(A,1) itérations.
%
% [x]=GMRES(A,b) équivaut à GMRES(A,b,1e-6)

```

Tester sur le Laplacien discret avec pour second membre $\mathbf{b} = [1, \dots, 1]$. Comparer la vitesse de convergence avec Jacobi, GS et SOR à l'aide d'une représentation `semilogy` avec sur l'axe Ox le nombre d'itérations et sur l'axe Oy la norme des résidus.

Évaluation du cours Méthodes itératives :

- Les exercices.
- Un examen oral durant la session d'examens sur le cours.

La note finale est de : $\frac{1}{5}$ (exercices.) + $\frac{4}{5}$ (note examen oral).