Examen du 28 Mai 2014

Durée: 3h.

Les seuls documents autorisés sont les notes du cours et des travaux dirigés de méthodes numériques et du soutien. Tout matérel électronique est interdit.

La qualité de la rédaction et de la présentation sera prise en compte pour l'évaluation des copies.

I. Normes et Conditionnement

 $\mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ désigne l'espace vectoriel des matrices (n,n) à coefficients dans \mathbb{C} . $\|.\|$ est une norme sur $\mathcal{M}_n(\mathbb{C})$, supposée de plus sous-multiplicative, c'est-à-dire:

$$\forall A, B \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C}), \qquad ||AB|| \le ||A|| \cdot ||B||.$$

Soit $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ une matrice inversible.

On perturbe la matrice A en $(A + \Delta A)$. On désire alors savoir si la matrice perturbée $(A + \Delta A)$ est encore inversible et si oui, si $(A + \Delta A)^{-1}$ diffère beaucoup de A^{-1} .

1. Montrer que si $S \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ vérisie ||S|| < 1, alors la matrice (I + S) est inversible et on a

$$(I+S)^{-1} = \sum_{k=0}^{+\infty} (-1)^k S^k = I - S + S^2 \dots$$

- 2. En déduire que si $\|\Delta A\| < \frac{1}{\|A^{-1}\|}$ alors $(A + \Delta A)$ est inversible.
- 3. Sous l'hypothèse de la question précédente $\left(\|\Delta A\| < \frac{1}{\|A^{-1}\|}\right)$ montrer que:

$$\frac{\|(A + \Delta A)^{-1} - A^{-1}\|}{\|(A + \Delta A)^{-1}\|} \le \kappa(A) \cdot \frac{\|\Delta A\|}{\|A\|}$$

avec $\kappa(A) = ||A|| \cdot ||A^{-1}||$ le conditionnement de A.

4. Qu'en déduisez-vous quant au lien entre le conditionnement de A et le fait que $(A + \Delta A)^{-1}$ diffère peu ou beaucoup de A^{-1} ?

II. Méthode de Newton pour un système partiellement linéaire

Soit deux entiers k et n avec 0 < k < n. On se donne A une matrice (k, k) inversible, un vecteur b de \mathbb{R}^k et une application H de \mathbb{R}^n dans \mathbb{R}^{n-k} non-linéaire.

Tout vecteur x de \mathbb{R}^n sera décomposé en:

$$x = \begin{pmatrix} u \\ v \end{pmatrix}$$
 avec $u \in \mathbb{R}^k$ et $v \in \mathbb{R}^{n-k}$.

On considère alors l'application F de \mathbb{R}^n dans \mathbb{R}^n définie par :

$$F(x) = F(u, v) = \begin{pmatrix} Au - b \\ H(u, v) \end{pmatrix}$$

et on cherche à résoudre le système partiellement linéaire F(x) = 0.

1. Montrer que la matrice jacobienne F'(x) de F s'écrit :

$$F'(x) = \begin{pmatrix} B & 0 \\ H_1(x) & H_2(x) \end{pmatrix}.$$

On explicitera les matrice $B, H_1(x)$ et $H_2(x)$.

2. Expliciter l'itération de Newton dans \mathbb{R}^n pour résoudre F(x)=0: pour $x^r=\begin{pmatrix} u^r \\ v^r \end{pmatrix}$ on explicitera le système linéaire à résoudre à chaque pas, ainsi que $x^{r+1}=\begin{pmatrix} u^{r+1} \\ v^{r+1} \end{pmatrix}$.

On envisage une autre façon de résoudre le système : dans un premier temps, on résout le système linéaire Au=b; on note u^* la solution. On réinjecte la solution dans le système et on obtient un nouveau système non-linéaire à résoudre :

$$G(v) = 0$$
 où $G: \mathbb{R}^{n-k} \to \mathbb{R}^{n-k}$.

- 3. Calculer la matrice jacobienne de G.
- 4. Expliciter l'itération de Newton dans \mathbb{R}^{n-k} pour résoudre ce nouveau système, et montrer que l'on obtient le même algorithme que celui de la question 2.

Factorisation de Cholesky III.

Effectuer la factorisation de Cholesky LL^T de la matrice A suivante:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 5 & 1 & 10 \\ 3 & 1 & 35 & 5 \\ 4 & 10 & 5 & 45 \end{pmatrix}.$$

Montrer que l'algorithme de factorisation de Cholesky préserve la structure bande des matrices, i.e.:

Si
$$a_{ij} = 0$$
 pour $|i - j| \ge p$ alors $l_{ij} = 0$ pour $|i - j| \ge p$.

IV. Itérations linéaires

Soient L_1 et L_2 deux matrices (n,n) à éléments réels, et z un vecteur de \mathbb{R}^n . On cherche à résoudre le système suivant: (Σ) $\begin{cases} x_1 = L_1(z - x_2) \\ x_2 = L_2(z - x_1) \end{cases}$ où x_1 et x_2 sont deux vecteurs inconnus de \mathbb{R}^n , et L_1 et L_2 deux matrices telles que le rayon spectral de L_1L_2 est égal au rayon spectral de L_2L_1 (i.e. $\rho(L_1L_2) = \rho(L_2L_1)$).

On considère les deux itérations suivantes:

(J)
$$\begin{cases} x_1^{(0)} \text{ et } x_2^{(0)} \text{ donnés dans } \mathbb{R}^n \\ x_1^{(r+1)} = L_1(z - x_2^{(r)}) \\ x_2^{(r+1)} = L_2(z - x_1^{(r)}) \end{cases}$$
 (G)
$$\begin{cases} y_1^{(0)} \text{ et } y_2^{(0)} \text{ donnés dans } \mathbb{R}^n \\ y_1^{(r+1)} = L_1(z - y_2^{(r)}) \\ y_2^{(r+1)} = L_2(z - y_1^{(r+1)}) \end{cases}$$

Mettre respectivement (J) et (G) sous forme d'itérations linéaires dans \mathbb{R}^{2n}

$$\begin{cases} u^{(r+1)} &= T_J \ u^{(r)} + h_J & \text{pour } (J) \\ v^{(r+1)} &= T_G \ v^{(r)} + h_G & \text{pour } (G) \end{cases}$$

On explicitera soigneusement les matrices (2n, 2n) T_J et T_G , ainsi que les vecteurs h_J et h_G .

- 2. Montrer que (J) et (G) convergent ou divergent simultanément, selon la valeur de $\rho(L_1L_2)$.
- Montrer que si (J) et (G) convergent, alors (G) converge deux fois plus vite que (J)vers l'unique solution du problème (Σ) .

Da soit Mema(t) to 11511 (1.

son continuité du produit matricielle, le critère séprentielle rend logitime l'écriture suivante:

for convergence,
$$(T+S)\sum_{k=0}^{\infty}(-1)S^k = (-1)^{\circ}S^{\circ} = T$$
.

En dimension finie, un coté de l'invonsibilité suffit, on a (I+S) ∈ Gln(4) et (I+S) = ZGI) SK

ΑΙΝΟΔ΄ ΔΙ ΙΔΑ ΙΙ < 1 , ΙΙΑ-'ΙΙ ΙΔΑ ΙΙ < 1 .

3 On a $\|(A+\Delta A)^{-1}-A^{-1}\| = \|[A(I+A^{-1}\Delta A)]^{-1}-A^{-1}\| = \|[E+A^{-1}\Delta A)^{-1}IJA^{-1}\|$ $\left(\|A^{-1}\|\|E+A^{-1}\Delta A\right)^{-1}I\|$

11(A+DA)-11

(4) Cette nogalité pous montre que plus le conditionnement est faible, plus A'est proche de (A+AA) relatilement.

 $II) \bigcirc F(v) = (Av-b) \downarrow k \uparrow n$

On a $F'(n) = \begin{pmatrix} \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F_n}{\partial v} & \frac{\partial F_n}{\partial v} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} n = A & O \\ \frac{\partial F$

@ Methode de Newton: $\int x^{R+1} = x^R - (F'(x^R))^{-1} F(x^R)$ (No proche de a to f(a) = 0On a $(F'(x^R))^{-2} = \begin{pmatrix} x & 0 \\ y & \beta \end{pmatrix} + \int F'(x^R) (F'(x^R))^{-1} = I \implies \begin{cases} x = A^{-1} \\ x = 0 \end{cases}$ (Y to off $x \neq 0$)

3 Le nystère F(u*, 10) = 0 = (10, 10) devient donc

 $G(0) = (H(w^*,0)) \int_{0}^{\infty} = 0$

Clause ment G'(10) = (alt (w*, 10)), we start fix &

A) methode de Newtor 108+1 = 108 - (3# (v*, or) + 1 (v*, or)

. u start fixe, $\mp'(n^{\kappa}) = \begin{pmatrix} A & O \\ O & \frac{\partial H}{\partial n^{\kappa}} \end{pmatrix}(n^{\kappa})$ et $\mp(n^{\kappa}) = \begin{pmatrix} O \\ H(n^{\kappa}) \end{pmatrix}$, $\partial'o\dot{o}$

factoment $(f'(u^{\kappa}, v^{\kappa}))^{-1} = (\tilde{\lambda}' \circ - (\tilde{\lambda}' \circ \tilde{\lambda}' \circ \tilde{\lambda})) = (\tilde{\lambda}' \circ \tilde{\lambda}' \circ \tilde{\lambda}) + (\tilde{\lambda}' \circ$

avec nx = (wx, ox)

Ainsi, l'algorithme est bien la même.

III) algorithme de calcul de L colonne par colonne

· Colonne 1
$$L_{11} = \sqrt{\alpha_{11}} = 1$$
; $L_{11} = \frac{\alpha_{11}}{L_{11}} \implies L_{12} = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \end{pmatrix}$

• Calonne 1
$$L_{11} = \sqrt{a_{11}} = 1$$
; $L_{11}^{i} = \frac{a_{11}}{L_{11}} \implies L_{11}^{i} = \begin{pmatrix} 1\\2\\3\\4 \end{pmatrix}$
• Calonne 2 $L_{22} = \sqrt{a_{22} - L_{21}^{2}} = 1$; $L_{12}^{i} = \frac{1}{L_{22}} (a_{1,2} - L_{11}L_{21}) \implies L_{12}^{i} = \begin{pmatrix} 0\\1\\-5\\2 \end{pmatrix}$
• Calonne 3 $L_{33} = \sqrt{a_{33} - L_{21}^{2} - L_{32}^{2}} = 1$; $L_{13}^{i} = \frac{1}{L_{33}} (a_{1,3}^{i} - L_{11}L_{31} - L_{12}L_{32})$
• $L_{13}^{i} = \frac{1}{L_{33}} (a_{1,3}^{i} - L_{11}L_{31} - L_{12}L_{32})$

. Calonno 3 L₃₃ =
$$\int a_{33} - L_{31}^2 - L_{32}^2 = 1$$
, Li3 = $\frac{1}{L_{33}} \left(a_{13} - L_{13} L_{33} - L_{13} L_{33} \right)$

. Colonne H L44 =
$$\sqrt{a_{44} - L_{41}^2 - L_{43}^2} = \sqrt{16} = H$$
 $\Rightarrow Li_3 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 3 \end{pmatrix}$

$$D'$$
 or final ement $L = \begin{pmatrix} 1000 \\ 2100 \\ 3-510 \\ 423.4 \end{pmatrix}$

$$\frac{1}{|V|} = \frac{1}{|V|} = \frac{1$$

* Pour (G)
$$10^{(\alpha+1)} = \begin{pmatrix} y_1^{(\alpha+1)} \\ y_2^{(\alpha+1)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} L_{13} - L_{1}y_2^{(\alpha)} \\ L_{23} - L_{2}(L_{13} - L_{1}y_2^{(\alpha)}) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 - L_{1} \\ 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_1^{(\alpha)} \\ y_2^{(\alpha)} \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} L_{13} \\ y_2^{(\alpha)}$$

4 2 Les mothodes convergent = fe(To)(1 (E) * beit 2 une rop de To et X=(x1) un rope amoció On a $T_{\overline{J}}X = \partial X$ \Longrightarrow $\begin{pmatrix} -L_1 X_2 \\ -L_2 X_1 \end{pmatrix} = \partial \begin{pmatrix} X_1 \\ X_2 \end{pmatrix} \Longrightarrow L_1 L_2 X_1 = -\partial L_1 X_2 = \partial^2 X_1$ Et aone clavroment e(L12)= e(TJ)2. (1) * Moit I une op de TG et X= (212) un opp associel On a $T_G X = AX = \int \begin{pmatrix} -L_1 X_2 \\ L_2 L_1 X_2 \end{pmatrix} = \int \begin{pmatrix} X_1 \\ X_2 \end{pmatrix} \Rightarrow L_2 L_1 X_2 = AX_2$ Et donc clause ment e(L2L1) = e(L1L2) = e(Ta) (2) De (ϵ) , (1) et (ϵ) on two que si (ϵ) (1) et (ϵ) on (ϵ) con (ϵ) on (ϵ) of (ϵ) con (ϵ) on (ϵ) of (ϵ) on (ϵ) on (ϵ) on (ϵ) et si e(lılz) > 1 Alors (T) et (G) Morge

(3) He est clavir que test d'abord que s'ils convergent, alors ils convergent dons la solution unique de (Z) pour construction.

Maintegant d'après (2), on a

Ditense de convergence $R'(T) = -\frac{1}{2} ln(P(I_1l_2))$ $R'(G) = -ln(P(L_1L_2)) = 2R'(T)$

On a bien (G) condergent aux fois plus rapide ment oue J'