

Remarque 30: La méthode itérative cv srt  $e_2 \rightarrow 0, \dots$   
 srt  $\lambda_2 = \lambda \in \mathbb{R}$   $\rightarrow 0$ .  
Théorème 31: La méthode itérative converge srt  $P(A - \lambda I) < 1$ .

Théorème 32: On suppose ici A hermitienne, définie positive,  $(M, N)$  une décomposition vdg- de A. Alors  $M^* + N$  est hermitienne si de plus  $M^* + N$  est définie positive alors  $P(M^{-1}N) < 1$ .

Exemples 33:  
 •  $M = D$  la diagonale de A  
 $N = D - A$  (Jacobi)  
 •  $M = D - \tilde{E}$  où  $\tilde{E}$  est la partie inférieure de A  
 $N = F$  où  $F = -\tilde{E}$  (Gauss-Seidel).  
 •  $M = D - \tilde{E}$  (relaxation)  
 $N = \tilde{E}$  (relaxation)

Remarque 34: Méthode du gradient conjugué:  
 $M = \frac{1}{2} I_m, N = \frac{1}{2} I_m - A$   
 $N = \frac{1}{2} I_m - D + F, w \in \mathbb{R}_+^*$

IV. Recherche, localisation d'éléments propres  
IV.1) Des résultats plutôt théoriques  
Def. 35: On suppose ici A symétrique réelle. On définit le gati de Ray d'un  $\alpha \in \mathbb{R}^m$  par  $R_A(\alpha) = \frac{\alpha^T A \alpha}{\alpha^T \alpha}$

Théorème 36: On suppose de nouveau A symétrique réelle de valeurs propres  $\lambda_1 \leq \dots \leq \lambda_m, v_i \in \mathbb{R}^m, \|v_i\| = 1$  on a  $\lambda_1 = \min \max R_A(\alpha), \lambda_m = \max \min R_A(\alpha)$ .  
 $(\alpha_1, \dots, \alpha_{m-1}) \perp v_1, \dots, v_{m-1}$   
 $\mathbb{R}^m$

Théorème 34: On suppose A diagonale de valeurs propres  $(\lambda_1, \dots, \lambda_m)$  et soit  $u$  une norme matricielle sub-multiplicative telle que  $\|diag(\alpha_1, \dots, \alpha_m)\| \leq \max_{1 \leq i \leq m} |\alpha_i|$

Alors pour toute perturbation matricielle SA les valeurs propres de  $(A + SA)$  sont contenues dans  $\mathcal{D}$  union des  $D_i := \{z \in \mathbb{C}, |z - \lambda_i| \leq \rho(A) \|SA\| \}$  où  $\rho(A) = \inf \text{cond}(P)$

$P^{-1}AP = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_m)$   
Théorème 38: On suppose A diagonalisable de valeurs propres réelles  $(\lambda_1, \dots, \lambda_m)$  associés à des vecteurs propres réels  $(e_1, \dots, e_m)$  et que la valeur propre de plus grand module, notée  $\lambda_m$ , est simple positive. On suppose de plus que dans la base des vecteurs propres  $\alpha_0 = \sum_{i=1}^m \beta_i e_i$  avec  $\beta_m \neq 0$ . Alors la méthode de la puissance converge. I.e  $\lim_{k \rightarrow \infty} \|y_k\| = \lambda_m$

Remarque 35: La méthode de la puissance inverse permet de déterminer  $\lambda_1$ .  
Exemple 46: A partir du système  $\begin{cases} -x + 6y + 4z = 2 \\ x + y + z = 3 \end{cases}$  on peut le dissocier et passer de sa résolution à la résolution d'un système linéaire.

Théorème 36: On suppose de nouveau A symétrique réelle de valeurs propres  $\lambda_1 \leq \dots \leq \lambda_m, v_i \in \mathbb{R}^m, \|v_i\| = 1$  on a  $\lambda_1 = \min \max R_A(\alpha), \lambda_m = \max \min R_A(\alpha)$ .  
 $(\alpha_1, \dots, \alpha_{m-1}) \perp v_1, \dots, v_{m-1}$   
 $\mathbb{R}^m$

Théorème 36: On suppose de nouveau A symétrique réelle de valeurs propres  $\lambda_1 \leq \dots \leq \lambda_m, v_i \in \mathbb{R}^m, \|v_i\| = 1$  on a  $\lambda_1 = \min \max R_A(\alpha), \lambda_m = \max \min R_A(\alpha)$ .  
 $(\alpha_1, \dots, \alpha_{m-1}) \perp v_1, \dots, v_{m-1}$   
 $\mathbb{R}^m$

Jacobi

- 1) Résolution du problème aux moindres carrés via la méthode QR.
- 2) Localisation d'éléments propres via la méthode de Jacobi.



I. Algèbre linéaire

I. 1) Définitions et résultats généraux

Dans tout ce qui suit nous mentionnerons, toujours les lettres capitales désignant des matrices carrées à coefficients dans  $\mathbb{C}$ .

Def. 1 : Le polynôme caractéristique de  $A$ , noté  $\chi_A$  est défini par  $\chi_A := \det(A - X I_m)$ .

Def. 2 : Les racines de  $\chi_A$  sont appelées valeurs propres de  $A$  et on appelle spectre de  $A$  l'ensemble  $Sp(A) := \{ \lambda \in \mathbb{C}, \chi_A(\lambda) = 0 \}$ .

Def. 3 : On appelle rayon spectral de  $A$  le maximum des modules des valeurs propres de  $A$  et on le note  $\rho(A)$ .

Prop. 4 : Les conditions suivantes sont équivalentes  
(i).  $\lim_{k \rightarrow +\infty} A^k = 0$  (ii).  $\rho(A) < 1$ .

Def. 5 : Les applications suivantes sont des normes sur  $M_n(K)$  :  
 $\|A\|_1 = \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$   
 $\|A\|_2 = \sqrt{\sum_{i,j=1}^n |a_{ij}|^2}$   
 $\|A\|_\infty = \max_{i,j \in \{1, \dots, n\}} |a_{ij}|$

Def. 6 : On peut associer à toute norme  $\|\cdot\|$  sur  $K^n$  une norme dite  $\rho$  ou bornée et définie par  $\|A\| = \sup_{x \in K^n, \|x\|=1} \|Ax\|$ .

Prop. 7 :  $\|A\|_1 \leq \|A\| \leq \|A\|_2 \leq \|A\|_\infty$ , c'est une norme d'algèbre (matricielle).

Def. 8 : On appelle système linéaire le problème consistant à trouver la ou les solutions(s)  $x$  dans  $K^n$  de  $Ax = b$  où  $b \in K^n$ .

Def. 9 : Soit  $\|\cdot\|$  une norme matricielle, on appelle conditionnement de  $A$ , relatif à cette norme, la valeur définie par  $\text{cond}(A) := \|A\| \|A^{-1}\|$ .

I. 2) Réduction

Théorème 10 : Soit  $(m_1, \dots, m_r)$  une famille étendue de  $\mathbb{N}$ , il existe  $(y_1, \dots, y_m)$  une famille orthogonale telle que  $[y_1, \dots, y_p] = [I_{m_1}, \dots, I_{m_r}]$   
 $\forall p \in \mathbb{N}^+, m \geq p$ .

Théorème 11 : Toute matrice symétrique réelle est diagonalisable dans une base orthonormée.

II. Méthodes directes II. 1) Méthodes standards  
Def. 12 : On appelle méthode directe de résolution d'un système linéaire  $Ax = b$  une méthode qui permet de calculer la solution  $x$  en un nombre fini d'opérations.

Théorème 13 : Il existe une matrice inversible  $M$  telle que  $\bar{T} = M A$  soit triangulaire supérieure.

Théorème 14 : Supposons que tous les sous-matrices d'ordre  $k$  de  $A$  soient inversibles. Il existe un unique couple de matrices  $(L, U)$  avec  $U$  triangulaire sup. et  $L$  triangulaire inf. à diagonale unité, tel que  $A = LU$ .

De plus,  $\text{cond}(A) \leq \text{cond}(L) \text{cond}(U)$ .

Théorème 15 : On suppose ici  $A$  symétrique réelle définie positive. Il existe une unique matrice réelle  $B$  triangulaire inf., telle que tous ses élt's diagonaux soient

positifs et qui vérifie  $A = BR^*$ . Ne plus,  
Cond<sub>2</sub>(A) = cond(RB<sup>\*</sup>) = cond(B)  $\cdot$   $\cdot$

Théorème 26 : On suppose ici A réelle inversible.

Il existe un unique couple (Q, R) où Q est orthogonale et R triangulaire sup. dont tous les élt's diagonaux sont positifs, tel que  $A = QR$ . Ne plus,  
Cond<sub>2</sub>(A) = cond(QR) = cond<sub>2</sub>(R).

II. 2) . Résolution du problème des moindres  
carrés

Def. 27 : Un problème aux moindres carrés consiste à trouver les (ou les) solutions(s)  $x \in \mathbb{R}^p$  du problème de minimisation suivant :  $\|b - Ax\|_m$   
 $\min_{x \in \mathbb{R}^p} \|b - Ax\|_m$

Remarque 28 : Si A est inversible, un problème aux moindres carrés est équivalent à une résolution de système linéaire.

Remarque 29 : Il existe une solution du problème aux moindres carrés ssi elle satisfait à l'équation dite normale  $A^*Ax = A^*b$ .

Théorème 20 : Il existe au moins une solution de l'équation normale  $A^*Ax = A^*b$ . Elle est unique ssi  $\text{Ker}(A) = \{0\}$ .

Prop. 22 : Le vecteur  $x = A^+b$  est solution du problème des moindres carrés. C'est la solution de norme minimale. ( $A^+ = (A^*A)^{-1}A^*$ )

Prop. 22 : On suppose  $\text{Ker}(A) = \{0\}$ . Soient  $b_0, b \in \mathbb{R}^m$  et  $x_0, x$  les solutions associées au problème des moindres carrés. On a  $\|x - x_0\|_2 \leq \|b - b_0\|_2$  ou  $\|b - b_0\|_2 \leq \|x - x_0\|_2$

$C_6 = \|A\|_2 \|b_0 - b\|_2$

Remarque 23 : Si  $b_0 \in \text{Im}(A)$ ,  $C_6 \leq \text{Cond}_2(A)$ .  
Si  $b_0 \in (\text{Im}(A))^\perp$ ,  $C_6 = +\infty$ .

Prop. 24 : On suppose  $\text{Ker}(A_0) = \{0\}$ . Soient  $x_0, x$  les solutions du problème des moindres carrés de matrice  $A_0$  et  $A$  respectivement et de même second membre  $b$ . Alors  $\|x - x_0\|_2 \leq \|A_0^{-1}b - A^{-1}b\|_2 + \|A_0^{-1}b - A^{-1}b\|_2$  ou  $\|x - x_0\|_2 \leq \|A_0^{-1}b - A^{-1}b\|_2 + \|A_0^{-1}b - A^{-1}b\|_2$

$C_A = \text{Cond}_2(A) + \frac{\|A_0\|_2}{\|A\|_2} \text{Cond}_2(A)^2$ , où  $\text{Cond}_2(A) = \frac{\|A\|_2}{\|b_0\|_2}$

Remarque 25 : Si  $L_0 \in \text{Im}(A)$ ,  $C_A = \text{Cond}(A)$  ( $b_0 = 0$ )

III. Méthodes itératives II.2) Méthodes standards

Def. 26 : On appelle méthode itérative de résolution du système linéaire  $Ax = b$  une méthode numérique qui calcule une suite de solutions approchées  $x_k$  qui converge vers la solution exacte quand le nombre d'itérations  $k$  tend vers  $+\infty$ .

Def. 27 : On suppose A inversible. On appelle décomposition régulière de A un couple de matrices (M, N) avec M inversible tel que  $A = M - N$ . Une méthode itérative basée sur la décomposition rég. (M, N) est définie par

$x_{k+1} = M^{-1}(N x_k + b)$

Def. 28 : On dit qu'une méthode itérative est convergente ssi qq soit le choix de  $x_0$ , la suite des  $x_k$  converge vers une solution exacte  $x$ .

Def. 29 : On appelle résidu (resp. erreur) à l'itération  $k$  le vecteur  $r_k = b - Ax_k$ . (resp.  $e_k = x - x_k$ ).