

Maîtrise de Mathématiques Fondamentales et Applications  
Grands Systèmes Linéaires  
feuille de TP 11

7 janvier 2010

<b>Un algorithme de calcul de tous les valeurs et vecteurs propres d'une matrice</b>
--

On désigne par  $\mathbb{N}$  l'ensemble des entiers naturels et par  $\mathbb{C}^n$  l'espace des vecteurs de taille  $n$  à coefficients complexes. Pour tous vecteurs  $x, y \in \mathbb{C}^n$ , on désigne par  $\langle x, y \rangle$  le produit scalaire hermitien et par  $\|x\|$  la norme associée. Soit  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$  une matrice carrée de taille  $n$  à coefficients complexes. On suppose que la matrice  $A$  a  $n$  valeurs propres distinctes et non nulles  $\mu_1, \dots, \mu_n$  de vecteurs propres associés  $v_1, \dots, v_n$ . On se propose dans ce problème de définir un algorithme de calcul simultané des  $\mu_i, v_i, i = 1, \dots, n$ .

---

**Exercice - 1**    *Dérivation de l'algorithme*

---

On désigne par  $I$  la matrice identité de  $\mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ . Soit  $x \in \mathbb{C}^n$  un vecteur quelconque.

**1-** Vérifier que  $\prod_{1 \leq j \leq n} (A - \mu_j I)(x) = 0$ .

**2-** Dédire de la question précédente que le vecteur  $x_i = \prod_{1 \leq j \neq i \leq n} (A - \mu_j I)(x)$  est un vecteur propre de  $A$  associé à la valeur propre  $\mu_i$ .

**3-** Vérifier aussi que le quotient de Rayleigh de la matrice  $A$  en  $x_i$   $\left( \mathcal{R}_A(x_i) = \frac{\langle Ax_i, x_i \rangle}{\langle x_i, x_i \rangle} \right)$  vaut  $\mu_i$ .

On considère alors les suites  $\left\{ x_i^{(k)}, \lambda_i^{(k)}, i = 1, \dots, n \right\}_{k \in \mathbb{N}}$  définies par

$$\forall k \in \mathbb{N}, \forall i \in \{1, 2, \dots, n\}, \quad \begin{cases} x_i^{(k+1)} = \prod_{1 \leq j \neq i \leq n} (A - \lambda_j^{(k)} I)(x_i^{(k)}), \\ \lambda_i^{(k+1)} = \frac{\langle Ax_i^{(k+1)}, x_i^{(k+1)} \rangle}{\|x_i^{(k+1)}\|^2}. \end{cases}$$

---

**Exercice - 2**    *Analyse de l'algorithme*

---

On se place dans cette question dans le cadre réel et on suppose la matrice  $A$  symétrique définie positive.

On se propose de montrer que sous l'hypothèse que les données initiales  $(x_i^{(0)}, \lambda_i^{(0)}, i = 1, \dots, n)$  sont *proches* de la solution exacte, la suite  $x_i^{(k)}$  converge vers un vecteur propre  $v_i$  de la matrice  $A$  et la suite  $\lambda_i^{(k)}$  converge vers la valeur propre  $\mu_i$  associée.

Soit  $Q$  la matrice dont les colonnes sont constituées des vecteurs propres normés de la matrice  $A$ . Pour tout  $k \in \mathbb{N}, i \in \{1, 2, \dots, n\}$ , on pose  $x_i^{(k)} = Q y_i^{(k)}$ . Et on désigne par  $y_{i,l}^{(k)}$  la  $l$ -ème composante du vecteur  $y_i^{(k)}$  dans la base canonique de  $\mathbb{R}^n$ .

1- Montrer que

$$\begin{cases} y_{i,l}^{(k+1)} = y_{i,l}^{(k)} \prod_{1 \leq j \neq i \leq n} (\mu_l - \lambda_j^{(k)}), \\ |\lambda_i^{(k+1)} - \mu_i| = \frac{\sum_{l=1}^n |\mu_l - \mu_i| (y_{i,l}^{(k+1)})^2}{\sum_{l=1}^n (y_{i,l}^{(k+1)})^2} \end{cases}$$

2- Dédurre l'inégalité

$$|\lambda_i^{(k+1)} - \mu_i| \leq \sum_{l \neq i} |\mu_l - \mu_i| \frac{\left( \frac{y_{i,l}^{(k+1)}}{y_{i,i}^{(k+1)}} \right)^2}{1 + \left( \frac{y_{i,l}^{(k+1)}}{y_{i,i}^{(k+1)}} \right)^2}.$$

Et conclure que

$$|\lambda_i^{(k+1)} - \mu_i| \leq \sum_{l \neq i} |\mu_l - \mu_i| \frac{\varrho_{il}^2 C_{il}^{(k)}}{1 + \varrho_{il}^2 C_{il}^{(k)}}, \quad (1)$$

où on a posé  $\varrho_{jl} = |\lambda_j^{(k)} - \mu_l|$ , et  $C_{i,l} = \frac{(y_{i,l}^{(k)})^2 \prod_{j \neq i, l} \varrho_{jl}^2}{(y_{i,i}^{(k)})^2 \prod_{j \neq i} \varrho_{ji}^2}$ .

On admet que selon l'hypothèse introduite ci-dessus,  $\varrho_{jj} \ll \varrho_{jl} \quad \forall l \neq j$ .

3- On pose  $\varrho_m^{(k)} = \min_{p \leq k, l \neq j} |\lambda_j^{(p)} - \mu_l|$  et  $\varrho_M^{(k)} = \max_{p \leq k, l \neq j} |\lambda_j^{(p)} - \mu_l|$ .

Montrer les inégalités

$$\varrho_{i,l}^{(k)} (\varrho_m^{(k)})^{n-2} \leq y_{i,l}^{(k+1)} \leq \varrho_{i,l}^{(k)} (\varrho_M^{(k)})^{n-2}, \quad y_{i,i}^{(k)} (\varrho_m^{(k)})^{n-1} \leq y_{i,i}^{(k+1)} \leq y_{i,i}^{(k)} (\varrho_M^{(k)})^{n-1}.$$

En déduire que  $C_{i,l}^{(k)} \leq \left( \frac{y_{i,l}^{(0)}}{y_{i,i}^{(0)}} \right)^2 \left( \frac{\varrho_M^{(k)}}{\varrho_m^{(k)}} \right)^{(2(k+1)(n-1)-2)}$ .

4- En prenant le maximum par rapport à  $i$  dans (1), montrer qu'il existe une constante  $C$  telle que

$$\varrho_{k+1} \stackrel{def}{=} \max_i |\mu_i - \lambda_i^{(k+1)}| \leq C \varrho_k^2 \left( \frac{\varrho_M^{(k)}}{\varrho_m^{(k)}} \right)^{2k(n-1)}.$$

5- Montrer que  $\varrho_k$  tend vers zéro. Et conclure.

---

### Exercice - 3 Implémentation de l'algorithme

---

Soient  $x_i$  et  $\mu_i$ , les vecteurs propres normés et valeurs propres, approchés d'indice  $i$ , et  $\varepsilon$  la précision cherchée.

1- Choix du test d'arrêt : Montrer que la quantité  $\varepsilon_i = 1 - \frac{|\mu_i|}{\|A(x_i)\|}$  vérifie  $0 \leq \varepsilon_i \leq 1$ . Que vaut cette quantité lorsque  $x_i$  est le vecteur propre associé à la valeur propre  $\mu_i$  ? En déduire que  $\varepsilon_i$  peut permettre de mesurer la colinéarité des vecteurs  $x_i$  et  $A(x_i)$ . Justifier le test d'arrêt  $\sup_i \varepsilon_i < \varepsilon$ .

2- Initialisation : On initialise  $x_i$  à  $e_i$  où  $e_i$  est le  $i$ -ème vecteur de la base canonique. On initialise  $\mu_i$  à  $A_{i,i}$  ( $i$ -ème terme de la diagonale de la matrice  $A$ ). Commenter sur ce choix.

L'algorithme s'écrit alors

**Initialisation :** Pour  $i = 1, \dots, n$ ,  $x_i = e_i, \mu_i = A_{i,i}$       **Fin Pour.**  
**Itérations :** Tant Que  $\sup_i \varepsilon_i \geq \varepsilon$   
     **Pour**  $i = 1, \dots, n$   $\left\{ \begin{array}{l} x_i = \prod_{1 \leq j \neq i \leq n} (A - \mu_j I)(x_i), \\ x_i = \frac{x_i}{\|x_i\|} \text{ (normalisation)}, \\ \mu_i = \langle x_i, A(x_i) \rangle \end{array} \right. \text{ } \mathbf{Fin Pour.}$   
**Fin Tant Que.**

3- Programmer l'algorithme précédent sous MATLAB à travers une fonction dont les arguments d'entrée et de sortie seront bien commentés.

4- Valider votre programmation sur un exemple de votre choix. Comparer l'algorithme présenté à un algorithme de votre choix, en insistant sur les temps de calcul et les besoins en espace mémoire.