

PARTIEL DU 16 JANVIER 2019  
durée : 2h00.

**Sans documents et sans appareils électroniques**  
Le barème est donné à titre indicatif

**EXERCICE 1 (8 POINTS)**

Soit  $\mathbb{A} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$  une matrice régulière et  $\mathbf{b} \in \mathbb{C}^n$ . On suppose que la matrice  $\mathbb{A}$  se décompose sous la forme  $\mathbb{A} = \mathbb{M} - \mathbb{N}$  avec  $\mathbb{M}$  régulière et on pose

$$\mathbb{B} = \mathbb{M}^{-1}\mathbb{N} \quad \text{et} \quad \mathbf{c} = \mathbb{M}^{-1}\mathbf{b}.$$

**Q. 1** Démontrer que la suite définie par

[1.5 PTS]

$$\mathbf{x}^{[0]} \in \mathbb{C}^n \quad \text{et} \quad \mathbf{x}^{[k+1]} = \mathbb{B}\mathbf{x}^{[k]} + \mathbf{c}$$

converge vers  $\mathbf{x} = \mathbb{A}^{-1}\mathbf{b}$  quelque soit  $\mathbf{x}^{[0]}$  si et seulement si  $\rho(\mathbb{B}) < 1$ . □

On suppose que tous les éléments diagonaux de  $\mathbb{A}$  sont non nuls et on note  $\mathbb{D} = \text{diag}(\mathbb{A})$  (i.e.  $D_{i,j} = \delta_{i,j}A_{i,j}$ ) et  $\mathbb{E}, \mathbb{F}$ , les matrices à diagonales nulles respectivement triangulaire inférieure et supérieure telles que  $\mathbb{A} = \mathbb{D} - \mathbb{E} - \mathbb{F}$ .

Pour résoudre le système  $\mathbb{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$  on va utiliser la méthode itérative **S.O.R.** donnée par la formule suivante avec  $w \in \mathbb{R}$

$$x_i^{[k+1]} = \frac{w}{A_{ii}} \left( b_i - \sum_{j=1}^{i-1} A_{ij}x_j^{[k+1]} - \sum_{j=i+1}^n A_{ij}x_j^{[k]} \right) + (1-w)x_i^{[k]} \quad (1)$$

où  $\mathbf{x}^{[0]} \in \mathbb{C}^n$  est donné.

**Q. 2** a. Montrer que (1) peut s'écrire sous la forme matricielle

[1.5 PTS]

$$\mathbf{x}^{[k+1]} = \mathbb{H}\mathbf{x}^{[k]} + \mathbf{d} \quad (2)$$

en explicitant la matrice d'itération  $\mathbb{H}$  et le vecteur  $\mathbf{d}$  en fonction de  $\mathbb{D}, \mathbb{E}, \mathbb{F}, \mathbf{b}$  et  $w$ .

b. Dédurre de Q.1 que la méthode itérative (2) converge vers  $\mathbf{x} = \mathbb{A}^{-1}\mathbf{b}$  si et seulement si  $\rho(\mathbb{H}) < 1$ . □

[0.5 PTS]

**Q. 3** a. En posant  $\mathbb{L} = \mathbb{D}^{-1}\mathbb{E}$  et  $\mathbb{U} = \mathbb{D}^{-1}\mathbb{F}$ , montrer que

[1 PTS]

$$\mathbb{H} = (\mathbb{I} - w\mathbb{L})^{-1}((1-w)\mathbb{I} + w\mathbb{U}). \quad (3)$$

b. En déduire que

[1 PTS]

$$\rho(\mathbb{H}) \geq |\det(\mathbb{H})|^{1/n} = |1-w|. \quad (4)$$

c. Que peut-on en conclure?

[0.25 PTS]

d. Donner (sans démonstration) une caractérisation de la matrice  $\mathbb{A}$  permettant d'assurer la convergence de la méthode itérative **S.O.R.** □

[0.25 PTS]

**Q. 4** (algorithmique) a. Ecrire la fonction **SOR** permettant de calculer (si possible) une approximation de  $\mathbf{x} = \mathbb{A}^{-1}\mathbf{b}$  par la méthode itérative **S.O.R.**

[1.5 PTS]

b. Expliquer le(s) critère(s) d'arrêt choisi(s) et préciser les entrées/sorties de cette fonction. □

[0.5 PTS]

## EXERCICE 2 (8 POINTS)

Soient  $n \in \mathbb{N}^*$  et  $n + 1$  couples de  $\mathbb{R}^2$ ,  $(x_i, y_i)_{i \in \llbracket 0, n \rrbracket}$ , tels que les  $x_i$  sont distincts deux à deux.

**Q. 1** a. Soit  $i \in \llbracket 0, n \rrbracket$ . Montrer qu'il existe un unique polynôme  $L_i$  de degré  $n$  vérifiant [0.75 PTS]

$$L_i(x_j) = \delta_{ij}, \quad \forall j \in \llbracket 0, n \rrbracket. \quad (1)$$

b. Montrer que les  $(L_i)_{i \in \llbracket 0, n \rrbracket}$  forment une base de  $\mathbb{R}_n[X]$  (espace vectoriel des polynômes à coefficients réels de degré inférieur ou égal à  $n$ ). [0.75 PTS]  $\square$

On définit le polynôme  $P_n$  par

$$P_n(x) = \sum_{i=0}^n y_i L_i(x). \quad (2)$$

**Q. 2** Montrer que le polynôme  $P_n$  est l'unique polynôme de degré au plus  $n$  vérifiant  $P_n(x_i) = y_i$ ,  $\forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket$ . [0.5 PTS]  $\square$

**Q. 3** Soit  $g \in \mathcal{C}^p([a, b])$ . On suppose qu'il existe  $(p + 1)$  points distincts  $(c_i)_{i \in \llbracket 0, p \rrbracket}$  appartenant à  $[a, b]$  tels que  $g(c_i) = 0$ . On définit [1.5 PTS]

$$c_{\min} = \min_{i \in \llbracket 0, p \rrbracket} c_i \quad \text{et} \quad c_{\max} = \max_{i \in \llbracket 0, p \rrbracket} c_i.$$

Montrer qu'il existe  $\xi \in ]c_{\min}, c_{\max}[$  tel que

$$g^{(p)}(\xi) = 0. \quad \square$$

Soit  $\pi_n$  le polynôme de degré  $n + 1$  défini par

$$\pi_n(x) = \prod_{i=0}^n (x - x_i). \quad (3)$$

**Q. 4** Soit  $f \in \mathcal{C}^{n+1}([a, b]; \mathbb{R})$ . On suppose que  $\forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket$ ,  $x_i \in [a, b]$  et  $y_i = f(x_i)$ . Montrer que,  $\forall x \in [a, b]$ , il existe  $\xi_x$  appartenant au plus petit intervalle ouvert contenant  $x, x_0, \dots, x_n$  tel que [1.5 PTS]

$$f(x) - P_n(x) = \frac{\pi_n(x)}{(n+1)!} f^{(n+1)}(\xi_x). \quad (4)$$

**Indication :** Etudier les zéros de la fonction  $F(t) = f(t) - P_n(t) - \frac{f(x) - P_n(x)}{\pi_n(x)} \pi_n(t)$ . □

**Q. 5** (algo) Ecrire la fonction algorithmique LAGRANGE retournant la valeur de  $P_n(x)$ . □ [1.0 PTS]

On suppose maintenant que les points  $(x_i)_{i \in \llbracket 0, n \rrbracket}$  sont équidistants :  $x_i = a + ih$ ,  $i \in \llbracket 0, n \rrbracket$ , avec  $h = \frac{b-a}{n}$ . Pour  $i \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket$  fixé, on pose  $I_i = [x_i, x_{i+1}]$  et on note  $P_{1,i}$  le polynôme d'interpolation de Lagrange aux nœuds  $(x_i, y_i)$ ,  $(x_{i+1}, y_{i+1})$ . On définit ensuite le polynôme d'interpolation par morceaux  $P_1^h$  par : pour tout  $i \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket$ ,

$$P_1^h(x) = P_{1,i}(x), \quad \forall x \in I_i.$$

**Q. 6** a. Donner l'expression de  $P_1^h$  sur chaque intervalle  $I_i$ , pour  $i \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket$ , à l'aide de la formule de Newton. [0.5 PTS]

b. Soit  $g$  une fonction de classe  $\mathcal{C}^2$  sur  $[a, b]$ . On suppose que  $y_i = g(x_i)$  pour tout  $i \in \llbracket 0, n \rrbracket$ . Montrer que l'on a l'erreur d'interpolation suivante [1.5 PTS]

$$|g(x) - P_1^h(x)| \leq \frac{h^2}{8} \sup_{x \in [a, b]} |g''(x)|. \quad (5)$$

**Indication :** Montrer que

$$\sup_{x \in I_i} |(x - x_i)(x - x_{i+1})| = \frac{h^2}{4}. \quad (6)$$

□

### EXERCICE 3 (6.5 POINTS)

Soient  $a, b \in \mathbb{R}$  ( $a < b$ ), et  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  une fonction continue. On pose

$$I(f) = \int_a^b f(x) dx.$$

On rappelle que si  $c = \frac{a+b}{2}$ , et si  $P_2$  est le polynôme d'interpolation de Lagrange aux nœuds  $(a, f(a))$ ,  $(c, f(c))$  et  $(b, f(b))$ , alors la formule d'intégration numérique de Simpson permettant d'approcher  $I(f)$  est donnée par :

$$I_2(f) = \frac{(b-a)}{6} (f(a) + 4f(c) + f(b)).$$

On admet que si  $f \in C^4([a, b])$  alors il existe  $\eta \in ]a, b[$  tel que

$$I(f) - I_2(f) = -\frac{(b-a)^5}{2880} f^{(4)}(\eta). \quad (1)$$

Dans la suite on découpe l'intervalle  $[a, b]$  en  $n$  sous intervalles  $[x_i, x_{i+1}]_{i \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket}$  de même longueur :

$$x_i = a + ih \quad \text{avec} \quad h = \frac{b-a}{n}, \quad \forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket.$$

**Q. 1** Montrer que l'approximation de  $I(f)$  par la méthode de Simpson **composite** s'écrit sous la forme : [1.0 PTS]

$$I_2^h(f) = \frac{h}{6} \sum_{i=0}^{n-1} (f(x_i) + 4f(x_i + \frac{h}{2}) + f(x_i + h)).$$

□

**Q. 2** (algo) Ecrire la fonction `quadsim` retournant l'approximation de  $\int_a^b f(x) dx$  calculée par la méthode composite de Simpson en minimisant le nombre d'appels à la fonction  $f$ . [1.5 PTS]

□

**Q. 3** Montrer que si  $f \in C^4([a, b])$ , alors on a l'estimation suivante : [1.5 PTS]

$$|I_2^h(f) - I(f)| \leq \frac{h^4(b-a)}{2880} \sup_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)|.$$

□

**Q. 4** On considère l'intégrale

$$J = \int_0^2 \frac{1}{1+x} dx.$$

a. Calculer  $J$ . [0.5 PTS]

b. Approcher numériquement cette intégrale par la méthode de Simpson composite avec  $n = 3$ . [1.0 PTS]

c. Soit  $p \in \mathbb{N}^*$ . En approchant  $J$  par la méthode de Simpson composite avec  $n$  sous-intervalles, donner une borne inférieure pour  $n$  de sorte que l'erreur soit inférieure à  $10^{-p}$ . [1.0 PTS]

□