

PARTIEL DU 11 JUIN 2018  
durée : 3h00.

### Sans documents et sans appareils électroniques

Le barème est donné à titre indicatif

#### EXERCICE 1 (7 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. On note

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

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

2. 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  $n$ ).  $\square$

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 polynôme  $P_n$  est l'unique polynôme de degré au plus  $n$  vérifiant  $P_n(x_i) = y_i, \forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket$ .  $\square$

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

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

**Q. 3** 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 fermé contenant  $x, x_0, \dots, x_n$  tel que

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

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

**Q. 4** (algo) Ecrire la fonction algorithmique **LAGRANGE** retournant la valeur de  $P_n(x)$ .  $\square$

#### EXERCICE 2 (7 POINTS)

Soient  $f \in \mathcal{C}^0([a, b]; \mathbb{R})$  et  $\mathcal{Q}_n(f, a, b)$  Une formule de quadrature élémentaire est donnée par :

$$\mathcal{Q}_n(f, a, b) \stackrel{\text{def}}{=} (b - a) \sum_{j=0}^n w_j f(x_j) \quad (1)$$

avec  $\forall j \in \llbracket 0, n \rrbracket w_j \in \mathbb{R}$  et  $x_j \in [a, b]$ , les  $x_j$  étant distincts deux à deux. Cette formule permet d'approcher l'intégrale de  $f$  entre  $a$  et  $b$ .

Par exemple la formule de quadrature élémentaire des trapèzes est donnée par

$$\mathcal{Q}^{\text{trap}}(f, a, b) = \frac{b - a}{2} (f(a) + f(b)). \quad (2)$$

et celle de Simpson par

$$\mathcal{Q}^{\text{simpson}}(f, a, b) = \frac{b - a}{6} \left( f(a) + 4f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f(b) \right). \quad (3)$$

**Q. 1** 1. Rappeler la définition du degré d'exactitude pour la formule de quadrature (1).

2. Démontrer que la formule de quadrature élémentaire (1) à  $n + 1$  points a pour degré d'exactitude  $k$  si et seulement si

$$(b - a) \sum_{i=0}^n w_i x_i^r = \frac{b^{r+1} - a^{r+1}}{r + 1}, \quad \forall r \in \llbracket 0, k \rrbracket. \quad (4)$$

3. En déduire qu'il existe une unique formule de quadrature élémentaire (1) à  $n + 1$  points de degré d'exactitude  $n$  au moins.  $\square$

On note  $t_i = (x_i - a)/(b - a)$ ,  $\forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket$ , et on suppose les poids  $w_i$  donnés par

$$w_i = \int_0^1 \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^n \frac{t - t_j}{t_i - t_j} dx, \quad \forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket \quad (5)$$

**Q. 2** Montrer alors que la formule (1) a pour degré d'exactitude  $n$  au moins.  $\square$

On rappelle que la formule de quadrature (1) est dite **symétrique** si

$$\forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket, \quad \frac{x_i + x_{n-i}}{2} = \frac{a + b}{2} \quad \text{et} \quad w_i = w_{n-i}. \quad (6)$$

**Q. 3** 1. Faire deux «jolis dessins» permettant d'illustrer la formule (6) dans les cas  $n$  pair et  $n$  impair.

2. Montrer que si la formule (1) est **symétrique** et exacte pour les polynômes de degré  $2m$  alors elle est nécessairement exacte pour les polynômes de degré  $2m + 1$ .

3. Démontrer que les formules des trapèzes (2) et de Simpson (3) ont respectivement pour degré d'exactitude 1 et 3.  $\square$

Pour la suite on suppose que  $g \in \mathcal{C}^0([\alpha, \beta]; \mathbb{R})$ .

**Q. 4** Expliquer le principe d'une méthode de quadrature **composée** associée à la formule élémentaire (1) pour le calcul d'une approximation de l'intégrale de  $g$  sur l'intervalle  $[\alpha, \beta]$ .  $\square$

**Q. 5** 1. Donner précisément la méthode de quadrature **composée** associée à la formule élémentaire des trapèzes (2) pour le calcul d'une approximation de l'intégrale de  $g$  sur l'intervalle  $[\alpha, \beta]$ .

2. Quel est le degré d'exactitude de cette méthode composée? Justifiez  $\square$

### EXERCICE 3 (7 POINTS)

Soient  $\mathbb{U}$  et  $\mathbb{V}$  deux matrices triangulaires supérieures de  $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ .

**Q. 1** 1. Donner la définition d'une matrice triangulaire supérieure.

2. A quelle(s) condition(s) la matrice  $\mathbb{U}$  est-elle inversible?

3. Démontrer que le produit de  $\mathbb{U}$  par  $\mathbb{V}$  est triangulaire supérieure

On suppose  $\mathbb{U}$  inversible.

**Q. 2** Soit  $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^n$ .

1. Expliquer comment calculer  $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$  solution du système linéaire  $\mathbb{U}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ . Des formules explicites pour le calcul des composantes de  $\mathbf{x}$  doivent être établies et démontrées.

2. Ecrire une fonction algorithmique `RSLTriSup` retournant  $\mathbf{x}$  solution de  $\mathbb{U}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ .

On note  $\mathbb{M} = \mathbb{U}^{-1}$ .

**Q. 3** 1. Montrer que  $\mathbb{M}$  est une matrice triangulaire supérieure avec

$$M_{i,i} = \frac{1}{U_{i,i}}, \quad \forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket.$$

2. Proposer une méthode permettant de calculer l'inverse de la matrice  $\mathbb{U}$  en utilisant ce qui a été vu dans les questions précédentes.

3. En utilisant la fonction `RSLTriSup`, écrire une fonction algorithmique `InvTriSup` retournant la matrice inverse de  $\mathbb{U}$ .