

Devoir à la maison 2

Exercice 1.

1. Étant donnés $n+1$ points distincts x_0, x_1, \dots, x_n de $[-1, 1]$ fixés. Montrez qu'il existe une unique famille de poids $w_0, \dots, w_n \in \mathbb{R}$ telle que pour tout polynôme $P \in \mathbb{R}_n[X]$, on ait l'identité

$$\int_{-1}^1 P(x) dx = \sum_{i=0}^n w_i P(x_i). \quad (1)$$

2. La méthode de Gauss consiste à choisir x_0, \dots, x_n tels qu'avec les poids w_0, \dots, w_n associés on ait la relation (1) pour tout polynôme de $\mathbb{R}_{2n+1}[X]$! On admettra l'existence de tels points x_0, \dots, x_n . On appelle polynôme de Legendre la suite de polynômes définie par la relation de récurrence

$$(n+1)L_{n+1}(x) = (2n+1)xL_n(x) - nL_{n-1}(x), \quad L_{-1} = 0, L_0 = 1.$$

On rappelle que la famille $(L_n)_{n \in \mathbb{N}}$ est à racines simples et est orthogonale : elle vérifie la relation que l'on ne cherchera pas à redémontrer

$$\forall (n, m) \in \mathbb{N}^2, \quad \int_{-1}^1 L_n(x) L_m(x) dx = \frac{2}{2n+1} \delta_{nm}$$

où $\delta_{nm} = 1$ si $n = m$ et 0 sinon. On définit $M_n = L_n / \sqrt{\int_{-1}^1 L_n^2(x) dx}$ pour n entier positif ou nul et on pose $M_{-1} = 0$. Montrez que la suite de polynômes $(M_n)_{n \in \mathbb{N}}$ satisfait

$$c_{n+1}M_{n+1}(x) = xM_n(x) - c_nM_{n-1}(x), \quad \text{où } c_n = (n^2/(4n^2 - 1))^{1/2}.$$

3. Montrez l'égalité vectorielle

$$xM(x) = TM(x) + c_{n+1}M_{n+1}(x)e_n$$

où e_n est le n -ième vecteur de la base canonique,

$$M(x) = \begin{pmatrix} M_0(x) \\ M_1(x) \\ \vdots \\ M_n(x) \end{pmatrix} \text{ et } T = \begin{pmatrix} 0 & c_1 & & & \\ c_1 & 0 & c_2 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & c_{n-1} & 0 & c_n \\ & & & c_n & 0 \end{pmatrix}.$$

4. En déduire que $M_{n+1}(x) = 0$ si et seulement si x est une valeur propre de T .
5. Soient $x_0 \leq \dots \leq x_n$ les valeurs propres de T et v_0, \dots, v_n des vecteurs propres associés. Montrez que

$$v_i = \alpha_i(M_0(x_i), \dots, M_n(x_i)) \text{ avec } \alpha_i \neq 0.$$

6. Montrez que pour des points x_0, \dots, x_n associés à la méthode de Gauss, on a pour tout $P = M_i M_j$ avec $0 \leq i, j \leq n$,

$$\delta_{ij} = \int_{-1}^1 P(x) dx = \int_{-1}^1 M_i(x) M_j(x) dx = \sum_{k=0}^n w_k M_i(x_k) M_j(x_k).$$

7. Montrez que $Id = P^t W P$ où

$$W = \begin{pmatrix} w_0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & w_2 & & \vdots \\ \vdots & & \ddots & 0 \\ 0 & \dots & 0 & w_n \end{pmatrix} \text{ et } P = \begin{pmatrix} M_0(x_0) & \dots & M_n(x_0) \\ \vdots & & \vdots \\ M_0(x_n) & \dots & M_n(x_n) \end{pmatrix}.$$

8. En déduire que $W^{-1} = P P^t$ et que $\frac{1}{w_i} = \sum_{k=0}^n M_k(x_i)^2$ pour tout $0 \leq i \leq n$. Conclure que les poids de la méthode de Gauss sont donnés par

$$w_i = 2 \frac{(v_i)_1^2}{\sum_{k=1}^{n+1} (v_i)_k^2}$$

où $(v_i)_k$ désigne la k -ième coordonnée du vecteur propre v_i . Il s'agit de la méthode de la méthode de Golub-Welsch.

1) Unicité : Si de tels coefficients existent, les polynômes de Lagrange P_k associés aux points $(x_i)_{0 \leq i \leq n}$ de degrés au plus n vérifient $P_k(x_i) = 0$ si $i \neq k$ et $P_k(x_k) = 1$. On aurait donc nécessairement

$$\int_{-1}^1 P_k(x) dx = w_k$$

pour $k = 0, \dots, n$ ce qui assure l'unicité des poids $(w_k)_{0 \leq k \leq n}$.

Existence : en choisissant les poids $w_k = \int_{-1}^1 P_k(x) dx$ pour $0 \leq k \leq n$, on voit que la formule de quadrature est exacte pour les polynômes de Lagrange d'ordre n . Comme ceux-ci forment une base de $\mathbb{R}^n[X]$ et que l'intégrale est linéaire, on voit que la formule de quadrature est exacte pour tout polynôme de $\mathbb{R}^n[X]$. En effet si $P = \sum_{k=0}^n a_k P_k$, on a $\sum_{i=0}^n w_i P(x_i) = \sum_{i=0}^n \sum_{k=0}^n w_i a_k P_k(x_i) = \sum_{k=0}^n a_k w_k = \sum_{k=0}^n a_k \int_{-1}^1 P_k(x) dx = \int_{-1}^1 P(x) dx$.

2) On sait que pour tout entier $n \geq 0$,

$$\sqrt{\int_{-1}^1 L_n(x)^2 dx} = \sqrt{\frac{2}{2n+1}}.$$

Ainsi d'après la relation de récurrence définissant les polynômes L_n , on peut écrire

$$(n+1)\sqrt{\frac{2}{2n+3}}M_{n+1}(x) = (2n+1)\sqrt{\frac{2}{2n+1}}xM_n(x) - n\sqrt{\frac{2}{2n-1}}M_{n-1}(x).$$

En divisant cette égalité par $\sqrt{2}\sqrt{2n+1}$ et en simplifiant, on trouve bien la relation de récurrence demandée.

3) Il s'agit d'une écriture matricielle directe de la relation de récurrence, tenant compte du fait que $M_{-1} = 0$ pour la première ligne.

4) L'équivalence est immédiate d'après l'égalité précédente si l'on sait que $M(x)$ est bien un vecteur non nul. Ceci est vrai puisque $M_0(x) \equiv \frac{1}{\sqrt{2}}$.

5) T étant symétrique réelle, elle est bien diagonalisable dans \mathbb{R} . De plus d'après 4) les $(x_i)_{0 \leq i \leq n}$ sont des racines de M_{n+1} qui est à

racines simples. Ainsi $x_0 < \dots < x_n$ et chaque espace propre est donc de dimension 1 ce qui assure la propriété demandée.

6) L'égalité vient du fait que l'on a supposé que la méthode d'intégration de Gauss est exacte pour des polynômes de degré plus petit que $2n + 1$. C'est le cas ici puisque les polynômes M_i sont de degré plus petit que n . L'orthogonalité des polynômes de Legendre assure alors l'égalité.

7) $P = (M_j(x_i))_{0 \leq i, j \leq n}$ donc $WP = (w_i M_j(x_i))_{0 \leq i, j \leq n}$ et

$$P^t W P = \left(\sum_{k=0}^n M_i(x_k) w_k M_j(x_k) \right)_{0 \leq i, j \leq n}$$

ce qui donne bien la matrice identité en utilisant le résultat de la question 6).

8) D'après 7), on a $P^t W = P^{-1}$. Si l'on multiplie cette égalité à gauche par P on obtient bien $PP^t W = Id$ d'où $W^{-1} = PP^t$. De plus comme

$$W^{-1} = \begin{pmatrix} \frac{1}{w_0} & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \frac{1}{w_2} & & \vdots \\ \vdots & & \ddots & 0 \\ 0 & \dots & 0 & \frac{1}{w_n} \end{pmatrix},$$

le calcul des coefficients diagonaux dans la relation $W^{-1} = PP^t$ donne bien l'identité $\frac{1}{w_i} = \sum_{k=0}^n M_k(x_i)^2$.

Par ailleurs, d'après l'expression obtenue à la question 5), on a

$$\|v_i\|^2 = \alpha_i^2 \sum_{k=0}^n M_k(x_i)^2$$

ce qui avec l'égalité ci-dessus donne

$$w_i = \frac{\alpha_i^2}{\|v_i\|^2}.$$

Comme $M_0(x_i) = \frac{1}{\sqrt{2}}$, on a aussi $(v_i)_1 = \frac{\alpha_i}{\sqrt{2}}$ pour tout $0 \leq i \leq n$ d'où l'identité souhaitée.

Exercice 2. On considère un entier $N \geq 1$ fixé, et on note $\omega = e^{\frac{2\pi i}{N}}$ la première racine N -ième de l'unité. On considère une fonction $f : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$, et on note $L_N(f)$ son polynôme d'interpolation de Lagrange de f aux abscisses $x_0 = 1, x_1 = \omega, \dots, x_{N-1} = \omega^{N-1}$.

1. Montrer que pour tout $X \in \mathbb{C}$ on a $\prod_{k=1}^{N-1} (X - \omega^k) = \sum_{k=0}^{N-1} X^k$, et que pour tout $n \in \{0, \dots, N-1\}$ on a

$$\sum_{k=0}^{N-1} \omega^{kn} = \begin{cases} N & \text{si } n=0 \\ 0 & \text{sinon} \end{cases}$$

2. Soit $a_{k,N}(f) \in \mathbb{C}$ le k -ième coefficient de $L_N(f)$, de telle sorte que $L_N(f)(x) = a_{0,N}(f) + a_{1,N}(f)x + \dots + a_{N-1,N}(f)x^{N-1}$. Montrer que

$$a_{k,N}(f) = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} f(\omega^n) \omega^{-nk}.$$

3. On suppose que $N = 2M$ pour un certain $M \in \mathbb{N}$, et on pose $g(x) = f(x\omega)$. Montrer que pour tout $k \leq M-1$, on a

$$a_{k,N}(f) = \frac{1}{2} (a_{k,M}(f) + \omega^{-k} a_{k,M}(g))$$

et pour tout $k \in \{M, \dots, N-1\}$ on a

$$a_{k,N}(f) = \frac{1}{2} (a_{k-M,M}(f) + \omega^{-k} a_{k-M,M}(g)).$$

4. On suppose que $N = 2^n$ pour un certain $n \in \mathbb{N}$. Proposer un algorithme récursif calculant la liste des $a_{k,N}$ en $O(n2^n)$ opérations. On supposera que l'évaluation de f en un point est instantané.
5. (Bonus) Discuter de la conjecture suivante, inspirée par l'estimation de l'erreur d'interpolation pour les fonctions réelles :
Conjecture : *Si f est holomorphe sur \mathbb{C} alors pour tout $x \in \mathbb{C}$ tel que $|x| \leq 1$, on a*

$$|f(x) - L_N(f)(x)| \leq \frac{1}{N!} \prod_{k=0}^{N-1} |x - \omega^k| \max_{|z| \leq 1} |f^{(N)}(z)|$$

1. La deuxième formule est une simple sommation géométrique, en utilisant le fait que $\omega^N = 1$. Pour la première formule, on sait que

$$X^N - 1 = (X-1)(1+X+X^2+\dots+X^{N-1}) = (X-1)(X-\omega)\dots(X-\omega^{N-1})$$

ce qui donne la formule attendue en divisant par $(X-1)$ si $X \neq 1$. Comme il s'agit d'une égalité entre deux polynômes, valable en une infinité de points, elle est valable en tous les points et donc aussi en $X = 1$.

2. Deux méthodes : premièrement, on peut vérifier qu'avec la formule demandée, le polynôme $P(x) = \sum_k a_{k,N} x^k$ satisfait bien $P(\omega^n) = f(\omega^n)$ pour tout n , ce qui suffit pour conclure par unicité du polynôme d'interpolation. La formule est bien vérifiée :

$$P(\omega^n) = \sum_{k=0}^{N-1} \left(\frac{1}{N} \sum_{l=0}^{n-1} f(\omega^l) \omega^{-lk} \right) \omega^{kn} = \frac{1}{N} \sum_{l=0}^{N-1} f(\omega^l) \sum_{k=0}^{N-1} \omega^{k(n-l)}$$

et la somme sur k est non nulle uniquement pour $l - n = 0$, comme montré à la question 1.

La deuxième méthode consiste à appliquer la formule d'interpolation directement : on a

$$f(x) = \sum_{l=0}^{N-1} f(\omega^l) \frac{p_l(x)}{p_l(\omega^l)}.$$

où $p_l(x) = \prod_{k \neq l, 0 \leq k \leq N-1} (x - \omega^k)$. Simplifions $p_l(x)$. On met ω^l en facteur dans chaque terme :

$$p_l(x) = \left(\prod_{k \neq l, 0 \leq k \leq N-1} \omega^l \right) \prod_{k \neq l, 0 \leq k \leq N-1} (x\omega^{-l} - \omega^{k-l})$$

On peut réindexer le deuxième produit par $j = k - l$, pour $j \neq 0, -l \leq j \leq N-1-l$. Mais $\omega^j = \omega^{j+N}$, donc on peut remplacer j par $j + N$ pour $-l \leq j < 0$. On a donc un produit

pour j allant de 1 à $N - 1$. En appliquant la question 1 on obtient

$$p_l(x) = \left(\prod_{k \neq l, 0 \leq k \leq N-1} \omega^k \right) \prod_{j=1}^{N-1} (x\omega^{-l} - \omega^j) = \left(\prod_{k \neq l, 0 \leq k \leq N-1} \omega^k \right) (1 + x\omega^{-l} + \dots + x^{N-1}\omega^{-l(N-1)})$$

Ainsi, $p_l(\omega^l) = N$, et

$$f(x) = \sum_{l=0}^{N-1} f(\omega^l) \frac{1 + x\omega^{-l} + \dots + x^{N-1}\omega^{-l(N-1)}}{N}$$

et on obtient la formule désirée en regroupant les termes de même degré en x .

3. Ces formules sont immédiates, en utilisant le fait que si ω' est la première racine M -ième de l'unité alors $\omega' = \omega^2$.
4. On applique les formules de la question 4. Si $n = 0$ le calcul est immédiat, $a_{0,0}(f) = f(0)$. Sinon on commence par calculer récursivement la liste des $a_{k,2^{n-1}}(f)$ et des $a_{k,2^{n-1}}(g)$ pour $k = 0, \dots, 2^{n-1} - 1$ puis on en déduit $a_{k,2^n}(f)$ pour $k = 0, \dots, 2^n - 1$ par la question 4. Si c_n est le coût pour calculer les $a_{k,n}$, alors on a un coût c_{n-1} à payer deux fois (pour les $a_{k,2^{n-1}}(f)$ et pour les $a_{k,2^{n-1}}(g)$), puis 3 opération par indice (deux multiplications et une addition), donc un coût total de $c_n = 2c_{n-1} + 3 \cdot 2^n$. Avec $c_0 = 0$ on obtient aisément par récurrence que $c_n = n2^n$.