

Site : Luminy St-Charles St-Jérôme Cht-Gombert Aix-Montperrin Aubagne-SATIS

Sujet de : 1^{er} semestre 2^{ème} semestre Session 2 Durée de l'épreuve : 3h

Examen de : M2 Nom du diplôme : Master de Mathématiques appliquées statistiques

Code du module : S53MA3C1B Libellé du module : Représentations parcimonieuses des signaux et images

Calculatrices autorisées : NON Documents autorisés : NON

Aucun document n'est autorisé.

Il est conseillé de lire en entier l'énoncé avant de commencer.

Une réponse non justifiée ne rapportera aucun point.

Notations :

— On note $\langle \cdot, \cdot \rangle$ le produit scalaire usuel sur \mathbb{C}^M tel que $\langle x, y \rangle = \sum_{n=0}^{M-1} x_n \bar{y}_n$ pour $x = (x_i)_{i=0, \dots, M-1} \in \mathbb{C}^M$

et $y = (y_i)_{i=0, \dots, M-1} \in \mathbb{C}^M$. On note $|x|_2^2 = \sum_{n=0}^{M-1} |x_n|^2$ pour $x \in \mathbb{C}^M$.

De même $|x|_1 = \sum_{n=0}^{M-1} |x_n|$.

Attention les normes $|\cdot|_2$ et $|\cdot|_1$ seront définies avec la même notation quel que soit l'espace du type \mathbb{C}^M dans lequel on travaille.

— On note δ^ℓ pour $\ell \in \{0, \dots, M-1\}$ le ℓ -ième vecteur de la base canonique de \mathbb{C}^M ou \mathbb{R}^M . Il s'agit du vecteur tel que pour $n \in \{0, \dots, M-1\}$ on a $\delta_n^\ell = 1$ si $n = \ell$ et 0 sinon. La collection de vecteurs $\{\delta^\ell, \ell \in \{0, \dots, M-1\}\}$ constitue la base canonique de \mathbb{C}^M et aussi de \mathbb{R}^M .

— la famille de vecteurs $\tilde{\mathcal{E}} = \{\tilde{e}^\ell \in \mathbb{C}^M, \ell = 0, \dots, M-1\}$ tels que pour $\ell \in \{0, \dots, M-1\}$ et pour $n \in \{0, \dots, M-1\}$ la n -ième coordonnée du vecteur \tilde{e}^ℓ s'écrit

$$\tilde{e}_n^\ell = \frac{e^{\frac{2i\pi\ell n}{M}}}{\sqrt{M}}$$

est appelée base de Fourier orthonormalisée discrète.

1 Bases et dictionnaires

Exercice 1 (environ 6 pts)

1. Soit $\{b^0, \dots, b^{N-1}\}$ une base orthonormée de \mathbb{C}^N .

(a) Montrer que pour tout $y \in \mathbb{C}^N$ on a

$$y = \sum_{k=0}^{N-1} \langle y, b^k \rangle b^k \quad (1)$$

(b) Montrer que pour tout $y \in \mathbb{C}^N$ on a

$$|y|_2^2 = \sum_{k=0}^{N-1} |\langle y, b^k \rangle|^2 \quad (2)$$

2. Soit $\mathcal{B}_1 = \{b^0, \dots, b^{N-1}\}$ et $\mathcal{B}_2 = \{\psi^0, \dots, \psi^{N-1}\}$ deux bases orthonormées de \mathbb{C}^N .

(a) Montrer que pour tout $\theta \in [0, 1]$ on a

$$y = \sum_{k=0}^{N-1} \theta \langle y, b^k \rangle b^k + \sum_{k=0}^{N-1} (1 - \theta) \langle y, \psi^k \rangle \psi^k$$

On posera dans la suite $\theta = \frac{1}{2}$ et on considère donc

$$y = \sum_{k=0}^{N-1} \frac{\langle y, b^k \rangle}{2} b^k + \sum_{k=0}^{N-1} \frac{\langle y, \psi^k \rangle}{2} \psi^k \quad (3)$$

(b) On prend $\mathcal{B}_1 = \{\delta^0, \dots, \delta^{N-1}\}$ la base canonique et $\mathcal{B}_2 = \{\tilde{e}^0, \dots, \tilde{e}^{N-1}\}$ la base de Fourier orthonormalisée discrète. On note $\mathcal{D} = \mathcal{B}_1 \cup \mathcal{B}_2$.

i. Montrer que \mathcal{D} est un dictionnaire de \mathbb{C}^N . Est-ce une base de \mathbb{C}^N ?

ii. Soit $k_0 \in \{0, \dots, N-1\}$ et $v = \delta^{k_0}$. Le vecteur v est-il parcimonieux dans la base canonique ? Dans la base de Fourier orthonormalisée discrète ? La décomposition (3) fournit-elle une décomposition parcimonieuse de v dans \mathcal{D} ?

iii. Donner la décomposition la plus parcimonieuse possible de v sur les vecteurs de \mathcal{D} .

(c) Donner un exemple de vecteur w non parcimonieux ni dans la base canonique ni dans la base de Fourier mais qui admet une décomposition parcimonieuse dans le dictionnaire \mathcal{D} .

2 Problème : Étude de l'algorithme de Frank-Wolfe

On considère $x \in \mathbb{R}^N$ et un dictionnaire $\mathcal{D} = \{\phi^0, \dots, \phi^{K-1}\}$ de \mathbb{R}^N . Dans tout ce qui suit on suppose que x admet une décomposition dans \mathcal{D} telle que

$$x = \sum_{k=0}^{K-1} \beta_k \phi^k \text{ avec } |\beta|_1 \leq 1 \quad (4)$$

On note D la matrice qui a pour vecteurs colonnes les vecteurs ϕ^k exprimés dans la base canonique et D^* la transposée de D .

On considère $F : \alpha \mapsto |D\alpha - x|_2^2$.

L'algorithme de Frank-Wolfe (ou algorithme de « gradient conditionnel »), qui est souvent utilisé en apprentissage statistique, propose de calculer une solution au problème

$$\begin{aligned} & \text{Trouver } \tilde{\alpha} \in \mathbb{R}^K \text{ tel que} \\ F(\tilde{\alpha}) &= \min\{F(\alpha) : \alpha \in \mathbb{R}^K \text{ et } |\alpha|_1 \leq 1\} \end{aligned} \quad (5)$$

2.1 Préliminaire mathématique

Exercice 2 (environ 4 pts)

1. Donner un exemple d'un vecteur x qui vérifie (4).
2. Montrer que si x vérifie (4) alors $F(\beta) = 0$ et β est une solution du problème (5).
3. Soit $u \in \mathbb{R}^K$ et $h \in \mathbb{R}^K$. Montrer que

$$F(u) - F(u - h) = -2\langle x - Du, Dh \rangle + g(h) \quad (6)$$

où $g(h) \leq 0$ pour tout $h \in \mathbb{R}^K$.

En déduire que pour tout $\alpha \in \mathbb{R}^K$

$$F(\alpha) \leq 2\langle x - D\alpha, D(-\alpha + \beta) \rangle \quad (7)$$

2.2 Algorithme de Frank-Wolfe

L'algorithme de Frank-Wolfe est un algorithme itératif qui s'appuie sur l'équation (6). Il fonctionne de la façon suivante.

1. Initialisation : $m := 0$, on prend α^0 qui est le vecteur nul.
2. Par récurrence sur $m \in \mathbb{N}^*$
 - (a) Calcul des produits scalaires pour tout k $c_k = \langle x - D\alpha^{m-1}, D\delta^k \rangle$
 - (b) choix du meilleur vecteur de la base canonique $k_m = \arg \max_k |\langle x - D\alpha^{m-1}, D\delta^k \rangle|$
 - (c) calcul du pas $\gamma_m = \frac{2}{m+1}$
 - (d) mise à jour du signe $s_m = \text{sign}(c_{k_m}) \in \{-1, 1\}$
 - (e) mise à jour de l'itérée $\alpha^m = (1 - \gamma_m)\alpha^{m-1} + \gamma_m s_m \delta^{k_m} = \alpha^{m-1} + \gamma_m (s_m \delta^{k_m} - \alpha^{m-1})$

La dernière partie du sujet permet de montrer que $F(\alpha^m) \rightarrow F(\beta) = 0$ pour $m \rightarrow +\infty$.

Exercice 3 (environ 5 pts)

1. Dans l'algorithme ci-dessus quelles sont les dimensions des vecteurs $(c_k)_k$, α^m et δ^k ? Combien vaut $D\delta^k$?
2. Indiquer comment calculer $c = (c_k)_k$ défini ligne 2a, sans boucle `for`, à partir de $x - D\alpha^{m-1}$ et D^* .
3. Indiquer comment calculer k_m défini ligne 2b à l'aide de Python et comment calculer α^m défini ligne 2e.
4. Quels tests d'arrêt de l'algorithme proposez-vous de mettre en place?

2.3 Convergence de l'algorithme

Exercice 4 (environ 8 pts)

1. En utilisant si besoin l'inégalité pour a et b deux réels positifs $\sqrt{a+b} \leq \sqrt{a} + \sqrt{b}$ montrer que pour tout vecteur $\alpha \in \mathbb{R}^M$ on a $|\alpha|_2 \leq |\alpha|_1$.
2. Montrer qu'avec α^0 le vecteur nul on a pour tout $m \in \mathbb{N}$ $|\alpha^m|_1 \leq 1$ avec α^m défini à la ligne 2e dans la description de l'algorithme de Frank-Wolfe.
3. Soit $h \in \mathbb{R}^K$ tel que $|h|_1 \leq 1$. Soit $m \in \mathbb{N}$. Montrer que

$$\langle x - D\alpha^{m-1}, Dh \rangle \leq s_m \langle x - D\alpha^{m-1}, D\delta^{k_m} \rangle \quad (8)$$

4. En déduire à l'aide de (7) que pour tout $m \in \mathbb{N}^*$

$$F(\alpha^{m-1}) \leq 2\langle x - D\alpha^{m-1}, D(s_m \delta^{k_m} - \alpha^{m-1}) \rangle$$

5. Montrer que $F(\alpha^m) \leq F(\alpha^{m-1}) - \gamma_m 2\langle x - D\alpha^{m-1}, D(s_m \delta^{k_m} - \alpha^{m-1}) \rangle + C\gamma_m^2$ où C est une constante qui dépend de $\|D^*D\|$ et que l'on précisera.
6. Montrer par récurrence que $F(\alpha^m) \leq \frac{4C}{m+3}$ pour $m \geq 1$. Conclure.

Voilà c'est fini !

Une dernière citation, attribuée à P. Hein avant de partir en vacances et de vous souhaiter de très bonnes fêtes de fin d'année

Problems worthy of attack prove their worth by fighting back !

ce qui est traduit par

Un problème digne d'attaque montre sa valeur en ripostant !

Et donc très bonnes fêtes de fin d'année!!