

Contrôle continu 1: optimisation numérique

Exercice 1

Soit la fonction

$$J(x, y, z) = x^2 + y^2 + 2z^2$$

à minimiser sur l'ensemble

$$S = \{(x, y, z) \in \mathbb{R}^3, \quad x^2 + y^2 + 2z^2 \leq 4 \text{ et } 2x + 2y + 4z \geq 1\}$$

1. Montrer que le problème admet au moins une solution
2. Ecrire les conditions KKT associées au problème
3. Les contraintes sont-elles qualifiées en tout point de S ?
4. Déterminer l'ensemble des minimas de J sur S .

Exercice 2

Soit J une fonction C^1 de \mathbb{R}^n dans \mathbb{R} , avec ∇J Lipschitzien (constante L). On suppose également que J est α -convexe c'est à dire qu'il existe $\alpha > 0$ tel que

$$\forall (u, v) \in \mathbb{R}^n, \quad J(v) \geq J(u) + \langle \nabla J(u), v - u \rangle + \frac{\alpha}{2} \|v - u\|^2$$

1. Montrer que J est coercive. En déduire qu'elle possède un unique minimum x^* sur \mathbb{R}^n .
2. On considère une méthode de descente du type

$$x_{k+1} = x_k + t_k d_k$$

où d_k désigne la direction de descente du gradient et t_k le pas dans cette direction supposé satisfaire la conditions suivante :

$$\forall t \in \mathbb{R}^+, \quad J(x_k + t_k d_k) \leq J(x_k + t d_k)$$

3. Montrer que la suite est bien définie de manière unique.
4. Montrer que deux directions de descente consécutives de la suite (x_k) sont orthogonales.
5. En déduire

$$J(x_k) - J(x_{k+1}) \geq \frac{\alpha}{2} \|x_{k+1} - x_k\|^2$$

puis que $x_{k+1} - x_k$ tend vers 0 quand k tend vers l'infini.

6. Montrer que

$$\forall k \in \mathbb{N}^*, \quad \|\nabla J(x_k)\|^2 \leq L^2 \|x_{k+1} - x_k\|^2$$

7. Montrer que la suite $(x_k)_{k \in \mathbb{N}}$ est bornée.
8. Montrer que la suite $(x_k)_{k \in \mathbb{N}}$ converge vers x^* .

Exercice 3

On considère f une fonction C^1 de \mathbb{R}^n dans \mathbb{R} , coercive et telle que son gradient soit Lipschitzien.

On considère une méthode de descente du type

$$x_{k+1} = x_k + t_k d_k$$

où d_k désigne une direction de descente et t_k le pas dans cette direction supposé satisfaire la condition suivante :

$$q(t_k) \leq q(0) + m_1 t_k q'(0) \quad \text{et} \quad q'(t_k) \geq m_2 q'(0)$$

où on a noté $q(t) = f(x_k + t d_k)$ et où m_1 et m_2 sont deux réels tels que $0 < m_1 < m_2 < 1$ (règle de Wolfe).

Il a été vu en exercice que, sous réserve d'existence, cette méthode est convergente au sens usuel lorsque d_k est la direction de descente du gradient . On complète ici la démonstration avec l'existence d'une telle suite.

1. Donner un exemple graphique des valeurs de t_k admissibles dans le cas d'une fonction à une variable tracée 'à la main'.
 2. Soit l'algorithme de construction de t_k suivant :
 - Etape 0: on part de $t = t_{init} > 0$. On note $t_g = 0$ et $t_d = 0$. Soit $\lambda > 1$.
 - Etape 1: On teste t suivant les critères a) b) et c):
 - si a), c'est fini
 - si b) (t trop grand), on note $t_d = t$ et on passe à l'étape 2.
 - si c) (t trop petit), on note $t_g = t$ et on passe à l'étape 2.
 - Etape 2
 - si $t_d = 0$, on calcule $t_{new} = \lambda t$
 - Si $t_d > 0$, on calcule $t_{new} = \frac{t_g + t_d}{2}$.
 - Etape 3: on boucle avec l'étape 1 avec le nouveau t .
avec a) b) et c) les conditions suivantes:
 - a) t_k est satisfaisant si $q(t_k) \leq q(0) + m_1 t_k q'(0)$ et $q'(t_k) \geq m_2 q'(0)$.
 - b) t_k est trop grand si $q(t_k) > q(0) + m_1 t_k q'(0)$.
 - c) t_k est trop petit si $q(t_k) \leq q(0) + m_1 t_k q'(0)$ et $q'(t_k) < m_2 q'(0)$
- (a) Montrer par l'absurde qu'il est impossible de répéter une infinité de fois la première condition de l'étape 2.
 - (b) Montrer par l'absurde qu'il est impossible de répéter une infinité de fois la deuxième condition de l'étape 2. On pourra construire t_g et t_d deux suites adjacentes de limite t^* pour lequel $q(t^*) = q(0) + m_1 t^* q'(0)$.
 - (c) Conclure