

Optimisation

Janvier 2017

Documents autorisés

Toute affirmation intuitive non argumentée sera à éviter

Exercice 1. Méthode des contraintes actives.

Soit $a > 0$. On considère le problème \mathcal{P} de minimisation de $f(x, y) = a(x - 2)^2 + (y - 1)^2$ sous la contrainte $|x| + |y| \leq 1$.

- (1) Montrer que \mathcal{P} admet une solution. Celle-ci est-elle unique ?
- (2) Calculer $f(1, 0)$ et $f(0, 1)$. Sans aucun calcul, représenter précisément les contraintes, les isocontours de f , identifier graphiquement la solution, tout ceci pour $a = 1$. Même question pour $a = 1/100$. On suppose pour le reste de l'exercice que $a = 1$.
- (3) On considère le problème \mathcal{Q} de minimisation de $f(x, y) = (x - 2)^2 + (y - 1)^2$ sous les quatre contraintes simultanées suivantes : $x + y \leq 1$, $-x + y \leq 1$, $x - y \leq 1$ et $-x - y \leq 1$. Quel est le lien entre le problème \mathcal{P} et le problème \mathcal{Q} .
- (4) On considère le problème \mathcal{Q} . Sans aucun calcul, construire graphiquement le chemin des itérés de la méthode des contraintes actives vue en cours, en partant du point $(-1, 0)$ et cela pour les deux choix de contraintes actives de départ : l'ensemble vide d'une part, l'unique contrainte $\{y - x - 1 = 0\}$ d'autre part.
- (5) Calculer les 3 premières itérations de la méthode des contraintes actives en partant du point $(-1, 0)$ et de la contrainte active $\{y - x - 1 = 0\}$.

Exercice 2. Problèmes à contraintes d'égalité et d'inégalités.

Soit \mathbb{R}_+^n l'ensemble des vecteurs de \mathbb{R}^n dont les composantes sont toutes positives : $\mathbb{R}_+^n = \{x = (x_1, \dots, x_n); \forall i, x_i \geq 0\}$. Pour tout élément de \mathbb{R}_+^n , on appelle moyenne géométrique la quantité $(\prod_{i=1}^n x_i)^{1/n}$ et moyenne arithmétique la quantité $\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i$. On cherche à redémontrer l'inégalité dite arithmético-géométrique

$$\forall x \in \mathbb{R}_+^n; \left(\prod_{i=1}^n x_i \right)^{1/n} \leq \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i.$$

- (1) On considère la fonction f définie sur $\mathbb{R}_+^n \setminus \{0\}$ par $f(x) = \frac{(\prod_{i=1}^n x_i)^{1/n}}{\sum_{i=1}^n x_i}$. Montrer que si $\lambda > 0$ et $x \in \mathbb{R}_+^n \setminus \{0\}$, on a $f(\lambda x) = f(x)$. En déduire le lien entre l'inégalité arithmético-géométrique et le problème \mathcal{P}

$$\max_{x \in X} \left(\prod_{i=1}^n x_i \right)^{1/n} \quad \text{où } X = \left\{ x \in \mathbb{R}_+^n, \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i = 1 \right\}.$$

- (2) Montrer que \mathcal{P} possède au moins une solution.
- (3) On désire résoudre \mathcal{P} par la technique des multiplicateurs vue en cours.
 - (3.1) Les contraintes vérifient-elles l'une des hypothèses de qualification des contraintes vues en cours ?
 - (3.2) Ecrire la condition nécessaire d'optimalité au premier ordre, en faisant attention à prendre en compte les contraintes d'égalité et d'inégalité.
 - (3.3) Supposer dans un premier temps qu'aucune des contraintes d'inégalité n'est active. Résoudre par la technique des multiplicateurs de Lagrange le problème.
 - (3.4) Un point où l'une des contraintes d'inégalité est active peut-il être maximum ? En déduire l'inégalité arithmético-géométrique.

Problème. Descente par coordonnées (DPC).

Soit $f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ une fonction continûment différentiable, et $(e_i)_{i=1\dots n}$ la base canonique de \mathbb{R}^n . On s'intéresse à la méthode DPC de résolution de $(\mathcal{P}) : \min_x f(x)$ où les itérés sont donnés par

$$x_{k+1} = x_k + \tau_k d_k, \text{ où } \begin{cases} k = L \cdot n + j, \text{ pour } j = 1, \dots, n \text{ et } L = 0, 1, 2, \dots \\ d_k = e_j \end{cases}$$

Dit différemment, la méthode réalise une recherche directionnelle le long des vecteurs de la base canonique, ces vecteurs apparaissant de manière cyclique au cours des itérations ($j - 1$ est le reste de la division Euclidienne de $k - 1$ par n , L est l'indice du cycle). On suppose de plus que f vérifie l'hypothèse H suivante : pour tout x et d le problème unidimensionnel $\min_{\tau \in \mathbb{R}} f(x + \tau d)$ admet toujours une unique solution τ^* . C'est cette solution, dans le cas où $x = x_k$ et $d = d_k$, qui sera utilisée pour la mise à jour $x_{k+1} = x_k + \tau_k d_k$. Il est à noter que la question (5) peut être traitée indépendamment des autres.

(1) On considère le cas où $n = 2$ et $f(x_1, x_2) = \frac{1}{2}x_1^2 + \frac{1}{2}x_2^2 + x_1 - 3x_2$. En partant de $x_1 = (0, 0)$, calculer les trois premiers itérés de la méthode et la solution du problème (\mathcal{P}) . Expliquez le bon comportement de cette méthode.

(2) Pour $n \in \mathbb{N}$, soit $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ une matrice symétrique définie positive, $b \in \mathbb{R}^n$ et $f(x) = \frac{1}{2}x^T A x - x^T b$. On sait que $\forall z, \|z\|_A = \sqrt{z^T A z}$ définit une norme sur \mathbb{R}^n . On pose $x^* = A^{-1}b$.

(2.1) Montrer qu'à l'itération k , $f(x_k + \tau d_k) = f(x_k) + \tau(Ax_k - b)^T d_k + \frac{\tau^2}{2}d_k^T A d_k$. En déduire que $\tau_k = -\frac{(Ax_k - b)^T d_k}{d_k^T A d_k}$

(2.2) Montrer que $f(x_k) - f(x_{k+1}) = \frac{1}{2}\|x_k - x^*\|_A^2 - \frac{1}{2}\|x_{k+1} - x^*\|_A^2$. En déduire que les itérés de DPC restent dans une partie bornée de \mathbb{R}^n . En déduire que la suite du premier itéré de chaque cycle, $(x_{Ln+1})_{L \geq 1}$, possède une sous-suite convergeant vers un certain $\bar{x} \in \mathbb{R}^n$, sous-suite que l'on notera $(x_k)_{k \in \mathcal{K}}$ dans la suite.

(3) On veut montrer que pour la quadratique de la question (2) on a $\nabla f(\bar{x}) = A\bar{x} - b = 0$. On suppose dans (3), **pour établir une contradiction, que $\nabla f(\bar{x}) \neq 0$** . On définit pour $j = 1 \dots n$, les applications ϕ_j qui réalisent les j premières itérations dans un cycle de DPC à partir d'un x donné. En particulier $\phi_j(x_{L \cdot n + 1}) = x_{L \cdot n + 1 + j}$.

(3.1) Montrer que la méthode DPC partant de $x_1 = \bar{x}$ rencontre au n -ième pas de son premier cycle un certain $\bar{y} = \bar{x} + \sum_{i=1}^n \bar{\tau}_i e_i$ tel que $f(\bar{y}) < f(\bar{x})$.

(3.2) Montrer que pour tout $j = 1, \dots, n$ on a $\lim_{x \rightarrow \bar{x}} \phi_j(x) = \bar{x} + \sum_{i=1}^j \bar{\tau}_i e_i$. En déduire que $\lim_{k \rightarrow +\infty, k \in \mathcal{K}} \phi_n(x_k) = \bar{y}$. Montrer que ceci est impossible, compte tenu du caractère monotone de DPC, de la définition cd \bar{x} et de $f(\bar{y}) < f(\bar{x})$. Conclure la question (3).

(4). On considère à présent le cas où f n'est plus nécessairement quadratique, et on suppose que les itérés restent bornés. Reprendre rapidement les questions (2) et (3) dans ce cadre plus général en précisant les changements à opérer pour montrer l'existence d'une sous-suite convergeant vers \bar{x} tel que $\nabla f(\bar{x}) = 0$.

(5) On désire réaliser un algorithme par blocs, appelé DPCB. L'ensemble $\{1, \dots, n\}$ est partitionné une fois pour toutes en n_e sous-ensembles notés $(I_i)_{i=1, \dots, n_e} : I_i \cap I_j = \emptyset$ si $i \neq j$ et $\cup_{i=1}^{n_e} I_i = \{1, \dots, n\}$. Dans le cas où f est quadratique de Hessienne définie positive, décrire et calculer explicitement les itérés de la méthode DPCB implantant cycliquement des minimisations sur chacun des n_e espaces vectoriels engendrés par les familles $(e_j)_{j \in I_i}$.