

Une synthèse des résultats est à rendre avant le 19 mars 2018.  
Les codes sont à envoyer par mail au maître de conférence de chaque groupe.

Pour ce TP, vous pouvez utiliser le fichier modèle disponible dans :  
<http://uma.ensta-paristech.fr/files/zidani/A0101/PC5/>

Considérons un problème *d'obstacle* consistant à trouver une fonction  $u : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$  telle que

$$-u''(x) \geq 1 \quad \forall x \in (0, 1), \quad (1a)$$

$$u(x) \geq g(x) \quad \forall x \in (0, 1), \quad (1b)$$

$$(-u''(x) - 1)(u(x) - g(x)) = 0 \quad \forall x \in (0, 1), \quad (1c)$$

avec les conditions aux bords  $u(0) = u(1) = 0$ , et où  $g(\cdot)$  est une fonction donnée.

Le problème (1) apparaît dans de nombreuses applications en physique, et la fonction  $u$  peut s'interpréter comme la hauteur d'une membrane en équilibre, fixée en ses extrémités et soumise à une contrainte d'obstacle. L'équation (1a) traduit une concavité minimale de la fonction  $u$ . La deuxième équation (1b) représente une contrainte d'obstacle qui exprime que la fonction  $u$  est au-dessus de la fonction  $g(\cdot)$ , et la troisième équation (1c) traduit le fait qu'on a au moins égalité dans une des deux équations précédentes : soit on résout  $-u''(x) = 1$  (équation de type Laplace), soit  $u(x) = g(x)$  (ce qui veut dire que la fonction  $u$  est sur l'obstacle).

On discrétise ce problème en introduisant un maillage uniforme sur l'intervalle  $[0, 1]$  par  $x_j = jh$ ,  $j = 0, \dots, N+1$  avec  $N \geq 1$  entier et  $h = \frac{1}{N+1}$ . On cherche donc des valeurs  $U_j$  (pour  $j = 1, \dots, N$ ), où  $U_j$  représente une approximation de la valeur  $u(x_j)$  de la fonction  $u$  en le point  $x_j$ . Ainsi, on obtient une approximation du problème (1) :

$$\begin{cases} \frac{-U_{j-1} + 2U_j - U_{j+1}}{h^2} \geq 1 & \forall j = 1, \dots, N \\ U_j \geq g_j & \forall j = 1, \dots, N \\ \left( \frac{-U_{j-1} + 2U_j - U_{j+1}}{h^2} - 1 \right) (U_j - G_j) = 0 & \forall j = 1, \dots, N \end{cases} \quad (2)$$

où on a posé  $U_0 = U_{N+1} = 0$  ainsi que  $G_j = g(x_j)$ . (On admet que  $\frac{-U_{j-1} + 2U_j - U_{j+1}}{h^2}$  est l'approximation par différences finies de  $-u''(x_j)$ .)

**Problème de minimisation associé.** On considère la matrice  $A \in M_N(\mathbb{R})$  et les vecteurs  $b$  et  $G$  de  $\mathbb{R}^N$  définis par :

$$A = \frac{1}{h^2} \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 & \cdots & 0 \\ -1 & 2 & -1 & & \\ 0 & \ddots & \ddots & \ddots & 0 \\ \vdots & & -1 & 2 & -1 \\ 0 & \cdots & 0 & -1 & 2 \end{bmatrix}, \quad b = (1, \dots, 1)^T \quad \text{et} \quad G = (G_1, \dots, G_N)^T.$$

Dans toute la suite, pour  $x, y \in \mathbf{R}^N$ , la notation  $x \geq y$  signifie que  $x_i \geq y_i$  pour chaque  $i = 1, \dots, N$ .

Soit  $U = (U_1, \dots, U_N)^T \in \mathbf{R}^N$ . On a l'équivalence suivante :

$$U \text{ est solution de (2)} \iff U \text{ est solution de } \min_{v \in K} J(v),$$

avec  $J(v) := \frac{1}{2}(Av, v) - (b, v)$  et  $K := \{v \in \mathbf{R}^N, v \geq G\}$ .

Pour les applications numériques on prendra la fonction

$$g(x) = \max(0, 1 - 100(x - 0.7)^2).$$

**I. Algorithme du Gradient Projeté (GP)** Afin d'approcher numériquement la solution de  $\min_{v \in K} J(v)$ , on considère la méthode itérative :

$$(GP) \begin{cases} - \text{On choisit } U^0 \text{ un vecteur de } \mathbf{R}^N \text{ et un pas } \rho > 0. \\ - \text{Si } [k \geq I_{\max} \text{ ou } \|U^k - U^{k-1}\| < \eta] \Rightarrow \text{STOP}, \\ - \text{Sinon, on calcule le nouveau itéré : } U^{k+1} = \Pi_K(U^k - \rho \nabla J(U^k)). \end{cases}$$

où  $\Pi_K$  désigne la projection sur le convexe  $K$ .

#### Travail à faire pendant la séance de TP : Implémentation numérique

1. Programmer l'algorithme (GP) en adaptant votre programme de gradient à pas fixe (GPF). On pourra utiliser que  $\Pi_K(v) = (\max(v_i, g_i))$ .
2. (a) Tester votre programme avec  $N = 10$ , un nombre maximal d'itération  $I_{\max} = 1000$ , et une tolérance  $\eta = 10^{-5}$ .  
(b) Choisir le pas  $\rho$  comme  $\rho_{opt} = 2/(\lambda_1 + \lambda_N)$  (On rappelle que les valeurs propres de  $A$  sont  $\lambda_k(A) = 4/h^2 \sin^2(k\pi h/2)$  pour  $k = 1, \dots, N$ ).  
(c) Afficher toutes les 10 itérations : le nombre d'itération  $k$ , l'estimateur d'erreur  $\|U^k - U^{k-1}\|_2$  et la norme  $\|\nabla J(U^k)\|$ .  
(d) Afficher le graphe de  $U^k$  et de  $G$  (c'est-à-dire le graphe des  $(U_i^k)$  en fonction des  $(x_i)$ , et le graphe des  $(G_i)$  en fonction des  $(x_i)$ ).

#### Analyse de l'algorithme - Résultats à rédiger dans le rapport à rendre

1. Faire tourner le programme pour  $N = 100$  avec  $I_{\max} = 10000$ . Afficher toutes les 1000 itérations : le nombre d'itération  $k$ , l'estimateur d'erreur  $\|U^k - U^{k-1}\|_2$  et la norme  $\|\nabla J(U^k)\|$ .
2. Noter le temps de calcul et le nombre d'itérations  $k$  nécessaires pour obtenir  $\|U^k - U^{k-1}\|_2 \leq 10^{-6}$ .
3. Afficher le graphe de  $U^k$  et de  $G$  (c'est-à-dire le graphe des  $(U_i^k)$  en fonction des  $(x_i)$ , et le graphe des  $(G_i)$  en fonction des  $(x_i)$ ).
4. On désire calculer une approximation  $U^k$  de  $U$  avec une précision  $10^{-4}$ .

(a) Montrer d'abord que pour tout  $k \geq 1$ , on a :

$$\|U^{k+1} - U^k\|_2 \leq \gamma \|U^k - U^{k-1}\|_2,$$

$$\text{avec } \gamma := \|I - \rho A\|_2 = \frac{\lambda_N - \lambda_1}{\lambda_1 + \lambda_N}.$$

(b) Vérifier que  $\sum_{j \geq k} (U^j - U^{j+1}) = U^k - U$ . En déduire alors que

$$\|U^k - U\|_2 \leq \frac{\gamma}{1 - \gamma} \|U^k - U^{k-1}\|_2.$$

(c) Quelle tolérance  $\eta$  doit-on choisir pour assurer que  $\|U^k - U\|_2 \leq 10^{-4}$  ?

5. Vérifier numériquement qu'on a bien les inégalités

$$\|U^k - U\|_2 \leq \frac{\gamma}{1 - \gamma} \|U^k - U^{k-1}\|_2 \leq 10^{-4}.$$

(Ind. La solution  $U$  est donnée dans le fichier `pc5I_100.dat` (pour  $N = 100$ ) et dans le fichier `pc5I_1000.dat` (pour  $N = 1000$ ).)

6. Quelle est votre conclusion pour ce test numérique ?

**II. Algorithme de UZAWA.** On peut mettre l'ensemble des contraintes sous la forme

$$K = \{x \in \mathbb{R}^N, Cx \leq f\},$$

où  $C$  est une matrice  $p \times N$  ( $p$  est à préciser) et  $f$  est un vecteur à préciser. On considère alors l'algorithme suivant :

$$\begin{array}{l|l} \text{(UZAWA)} & \begin{array}{l} (1) \text{ On choisit } \lambda^0 \text{ dans } \mathbb{R}^p \text{ et } \rho > 0 \text{ un pas fixe.} \\ \text{Calculer } U^0 \text{ tel que } AU^0 + C^T \lambda^0 = b. \\ \\ (2) \text{ Tant que } \|\max(0, CU^k - f)\| > \eta \text{ ou } \|U^k - U^{k-1}\| > \epsilon, \text{ calculer} \\ \lambda^{k+1} = \max(\lambda^k + \rho(CU^k - f), 0), \\ \text{et } U^{k+1} \text{ t.q. } AU^{k+1} + C^T \lambda^{k+1} = b. \end{array} \end{array}$$

**Travail pendant la séance de TP : Implémentation et premiers tests numériques**

1. Programmer l'algorithme d'UZAWA. Utiliser l'algorithme du Gradient Conjugué (GC) pour le calcul de  $U^{k+1}$ .
2. Comparer l'efficacité numérique (erreur d'approximation et vitesse de convergence) des algorithmes GP et UZAWA pour  $N = 10$ ,  $N = 100$  et ensuite  $N = 1000$ .

*Am = b*

$$J(x) = F(x, \lambda) - \langle b, x \rangle$$

**Résultats à rédiger dans le rapport à rendre** On suppose maintenant que la fonction  $u$  recherchée doit satisfaire

$$\int_0^1 u(x) dx \geq L,$$

où  $L > 0$  est une constante. Cette contrainte est alors approchée par

$$h \sum_{i=1}^N U_i \geq L. \quad (3)$$

Le problème de minimisation est maintenant :

$$\min_{v \in \tilde{K}} J(v), \quad \text{avec } \tilde{K} := \{v \in \mathbf{R}^N, v \geq G \text{ et } h \sum_{i=1}^N v_i \geq L\}.$$

Dans les tests numériques, on prendra  $L = 0.5$  (vous pouvez aussi tester avec d'autres valeurs de votre choix).

1. Mettre l'ensemble des contraintes  $\tilde{K}$  sous la forme :

$$\tilde{K} = \{x \in \mathbf{R}^N, \tilde{C}x \leq \tilde{f}\},$$

où  $\tilde{C}$  est une matrice  $(N+1) \times N$  et  $f \in \mathbf{R}^{N+1}$  est un vecteur à préciser.

2. Faire tourner le programme pour  $N = 100$  avec  $I_{\max} = 10000$ . Afficher toutes les 1000 itérations : Le numéro d'itération  $k$ , l'estimateur d'erreur  $\|U^k - U^{k-1}\|_2$  et la norme  $\|\nabla J(U^k)\|$ . Noter le temps de calcul et le nombre d'itérations  $k$  nécessaires pour obtenir  $\|U^k - U^{k-1}\|_2 \leq 10^{-6}$ .
3. Afficher le graphe de  $U^k$  et de  $G$  (c'est-à-dire le graphe des  $(U_i^k)$  en fonction des  $(x_i)$ , et le graphe des  $(G_i)$  en fonction des  $(x_i)$ ).  
Sur le même graphe afficher le multiplicateur de Lagrange  $\lambda$  associé à la contrainte  $U \geq G$ . Commenter ce graphe.  
(Ind. Il se peut que  $\lambda$  ne soit pas à la même échelle que  $U$ . On conseille d'afficher sur le graphique le vecteur  $\frac{\lambda}{\|\lambda\|_\infty}$  au lieu de  $\lambda$ .)
4. Quelle est la valeur (approchée) du multiplicateur associé à la contrainte  $h \sum_{i=1}^N U_i \geq L$  ?  
Cette contrainte est-elle saturée ?