

### TP 3: Optimisation numérique unidimensionnelle avec SCILAB

Soit  $f$  une fonction définie sur un intervalle  $I = [a_0, b_0] \subset \mathbb{R}$ . Notre objectif ici est de trouver le minimum de  $f$  numériquement. On propose plusieurs méthodes. On dira que  $f$  est unimodale sur  $I$  si: (a)  $f$  admet un minimum unique sur  $I$ , atteint en un point  $t^* \in I$ , (b)  $f$  est strictement décroissante sur  $[a_0, t^*]$  et strictement croissante sur  $[t^*, b_0]$ . Ainsi, si  $f$  est strictement convexe sur  $I$  et atteint son minimum en un point  $t^* \in \overset{\circ}{I}$ , alors  $f$  est unimodale sur  $I$ .

#### 1. Méthode de dichotomie sans dérivées

La première étape de la dichotomie sans dérivée consiste à considérer un intervalle plus petit  $[a'_0, b'_0]$  tel que  $a'_1 = (1 - \rho_1)a_0 + \rho_1 b_0$ , et  $b'_1 = \rho_1 a_0 + (1 - \rho_1)b_0$  où  $\rho_1$  est un réel (arbitrairement choisi pour le moment) tel que  $0 \leq \rho_1 < \frac{1}{2}$  (la longueur de l'intervalle  $[a'_1, b'_1]$  est égale à  $(1 - 2\rho_1)(b_0 - a_0)$ ). On a deux cas: (a) soit  $f(a'_1) < f(b'_1)$  et donc  $t^* \in [a_0, b'_1]$ . On pose alors  $[a_1, b_1] = [a_0, b'_1]$ , (b) Soit  $f(a'_1) \geq f(b'_1)$  et donc  $t^* \in [a'_1, b_0]$ . On pose alors  $[a_1, b_1] = [a'_1, b_0]$ .

Dans les deux cas, l'intervalle  $[a_1, b_1]$  est de longueur  $(1 - \rho_1)(b_0 - a_0)$ . On recommence ensuite le même processus en démarrant de l'intervalle  $[a_1, b_1]$ ; on choisit un nouvel intervalle  $[a'_2, b'_2] \subset [a_1, b_1]$  tel que  $a'_2 = (1 - \rho_2)a_1 + \rho_2 b_1$  et  $b'_2 = \rho_2 a_1 + (1 - \rho_2)b_1$  et on continue de même. Au bout de  $N$  itérations, on obtient un intervalle réduit  $[a_N, b_N]$  de taille  $(1 - \rho_1) \dots (1 - \rho_N)(b_0 - a_0)$ . Il reste à choisir les coefficients  $\rho_1, \dots, \rho_N$ .

L'une des façons de les choisir repose sur le souhait de réduire le nombre d'évaluations de la fonction  $f$  (ces évaluations peuvent être très coûteuses en temps de calcul). Ainsi, il convient de choisir dans la deuxième étape ci-dessus  $b'_2 = a'_1$  (quand  $t^* \in [a_0, b'_1]$ ) ou  $a'_2 = b'_1$  (quand  $t^* \in [a'_1, b_0]$ ). Un petit calcul montre que ce choix n'est possible que si

$$\rho_2 = 1 - \frac{\rho_1}{1 - \rho_1}, \quad (1)$$

et pour les itérations suivantes on a la relation de récurrence

$$\rho_{k+1} = 1 - \frac{\rho_k}{1 - \rho_k}, \text{ pour } k \geq 1. \quad (2)$$

Cette relation permet de calculer tous les termes de la suite  $(\rho_k)_{k \geq 1}$  à partir du premier terme  $\rho_1$ . Si on veut que tous ces facteurs soit égaux, il est nécessaire que  $\rho_1$  vérifie l'équation

$$\rho = 1 - \frac{\rho}{1 - \rho}, \quad (3)$$

dont la seule solution comprise entre 0 et 1/2 est

$$\rho = \frac{3 - \sqrt{5}}{2} = 2 - \frac{1 + \sqrt{5}}{2}.$$

On reconnaît l'apparition du nombre d'or  $\frac{1+\sqrt{5}}{2}$ . Cette méthode est dite *méthode de la section d'or*. Puisque au bout de  $N$  itérations, l'intervalle d'incertitude  $[a_N, b_N]$  contenant  $t^*$  est de taille  $(1 - \rho)^N$ , la méthode de la section d'or converge quand  $f$  est unimodale.

Une autre façon de choisir les coefficients consiste à minimiser la taille de l'intervalle d'incertitude obtenu au bout de  $N$  itérations; il s'agit alors de minimiser le produit  $(1 - \rho_1) \dots (1 - \rho_N)$  sous les contraintes de récurrence (2) et les contraintes  $0 \leq \rho_k \leq \frac{1}{2}$  pour tout  $k \leq N$ . En introduisant la suite de Fibonacci  $(F_k)_{k \geq -1}$  définie par

$$F_{-1} = 0, F_0 = 1, F_{k+1} = F_k + F_{k-1},$$

on peut montrer que la solution est donnée par

$$\rho_k = 1 - \frac{F_{N-k+1}}{F_{N-k+2}} \text{ pour } 1 \leq k \leq N. \quad (4)$$

Dans ce cas, on a

$$(1 - \rho_1) \dots (1 - \rho_N) = \frac{1}{F_{N+1}}. \quad (5)$$

Afin d'obtenir la solution avec une erreur inférieure à  $e > 0$ , il suffit de choisir au départ  $N$  tel que

$$\frac{b_0 - a_0}{F_{N+1}} < e. \quad (6)$$

Notons que  $\rho_N = \frac{1}{2}$ ; on ne peut donc réduire l'intervalle à la dernière étape; c'est pour cela qu'en pratique, on choisit  $\rho_N = \frac{1}{2} - \epsilon$ , où  $\epsilon < 0$  est suffisamment petit.

## 2. Méthode de dichotomie avec dérivée

Supposons ici que  $f$  est de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $[a_0, b_0]$  et que  $f'(a_0) < 0$  et  $f'(b_0) > 0$ . Il existe alors un point  $t^* \in [a_0, b_0]$  tel que  $f'(t^*) = 0$ . Si de plus  $f$  est unimodale, alors  $t^*$  réalise le minimum de  $f$ . On cherche la racine de l'équation  $f'(x) = 0$  de la façon suivante: on évalue  $f'(c)$  où  $c$  est le milieu de  $[a, b]$ . Si  $f'(c) > 0$ , alors  $t^* \in [a, c]$ , sinon  $t^* \in [c, b]$ . On recommence ensuite la recherche avec l'intervalle  $[a, c]$  ou l'intervalle  $[c, b]$ . Pour obtenir la solution avec un précision inférieur à  $e$  ( $e > 0$ ), il faudrait en général  $N$  itérations, avec

$$\frac{b_0 - a_0}{2^N} < e.$$

## 3. Méthode de Newton-Raphson

On suppose ici que  $f$  est de classe  $\mathcal{C}^2$ . On démarre la recherche à partir d'un point  $x = x^{(0)}$ . Ensuite, à chacune des itérations, on minimise la fonction

$$q(x) = f(x^{(k)}) + f'(x^{(k)})(x - x^{(k)}) + \frac{1}{2}f''(x^{(k)})(x - x^{(k)})^2 \approx f(x). \quad (7)$$

Le minimum est atteint alors au point  $x^{(k+1)} = x^{(k)} - \frac{f'(x^{(k)})}{f''(x^{(k)})}$ . La méthode de Newton marche bien si  $f''(x) > 0$  dans  $[a_0, b_0]$ . Sinon, si  $f''$  change de signe, la méthode de Newton peut échouer ou converger vers un minimum local.

**Question:** Écrire sous SCILAB (et visualiser les résultats) des fonctions qui calculent le minimum d'une fonction  $f$  sur un intervalle  $[a, b]$  avec une précision  $e$ , et cela, avec chacune des quatre méthodes précédentes. Comparer les résultats pour les fonctions suivantes:

$$\begin{aligned} f_1(x) &= x^2 - 2 \sin x, & [a, b] &= [0, 2], & x^{(0)} &= 1, \\ f(x) &= x^2 + 2e^{-x}, & [a, b] &= [0, 1], & x^{(0)} &= 0.5, \\ f(x) &= -\frac{1}{x} + \cos x, & [a, b] &= [2, 4], & x^{(0)} &= 2.1. \end{aligned}$$