

Chp. 4. Minimisation d'une fonction d'une variable

Avertissement! Dans tout ce chapitre, I désigne un intervalle de \mathbb{R} .

4.1 Fonctions convexes d'une variable

Définition 9 Une fonction φ , partout définie sur I , est dite *convexe* (resp. *strictement convexe*) sur I si : $\forall \alpha \in]0, 1[, \forall s, t \in I, s \neq t, \varphi(\alpha s + (1 - \alpha)t) \leq \alpha \varphi(s) + (1 - \alpha) \varphi(t)$ (resp. $<$)

Cette définition a une signification géométrique simple : une fonction φ définie sur un intervalle I de \mathbb{R} est convexe (resp. strictement convexe) sur I si la corde joignant deux points quelconques du graphe de φ dont les abscisses sont dans I est toujours située au dessus (resp. strictement au dessus) du graphe de φ .

Exemple 4.1 $\varphi = |t|$ est convexe sur \mathbb{R}

On dit que φ est *concave* (resp. *strictement concave*) sur I si : $-\varphi$ est convexe (resp. strictement convexe) sur I .

4.2 Propriétés des fonctions convexes définies sur un intervalle I de \mathbb{R}^n

- Si φ est convexe sur I , elle y est continue. Si elle convexe sur I et continue sur l'adhérence J de I , elle est convexe sur J .
- Si φ est dérivable sur I , elle y est \mathcal{C}^1 .
- Si φ est \mathcal{C}^1 sur I , elle y est convexe (resp. strictement convexe) si et seulement si φ' est croissante (resp. strictement croissante) sur I .
- La somme de deux fonctions convexes sur I est convexe sur I .
- Si φ est convexe (resp. strictement convexe) sur I et ψ est convexe et *croissante* (resp. *strictement croissante*) sur $J = \varphi(I)$, $\psi \circ \varphi$ est convexe (resp. strictement convexe) sur I .

Attention! Le produit de deux fonctions convexes sur I n'est pas nécessairement convexe sur I .

Contre-exemple 4.2 $\varphi = t$ et $\psi = t^2$ sont convexes sur $I =]-1, 1[$, mais pas leur produit $\varphi.\psi = t^3$.

Théorème 4.1 Si φ est convexe sur I , et admet un point critique t^* dans l'intérieur de I , t^* minimise φ sur I .

Preuve : l'inégalité : $\varphi(\alpha s + (1 - \alpha)t^*) = \varphi(t^* + \alpha(s - t^*)) \leq \alpha \varphi(s) + (1 - \alpha) \varphi(t^*)$ est vérifiée pour tout s dans I , et tout α dans $]0, 1[$, d'où : $\alpha^{-1} [\varphi(t^* + \alpha(s - t^*)) - \varphi(t^*)] \leq \varphi(s) - \varphi(t^*)$. En faisant tendre α vers 0, on obtient : $\varphi(t^*) \leq \varphi(s)$. Donc t^* minimise φ sur I . \square

4.3 Fonctions unimodales

Définition 10 Une fonction φ , partout définie sur I , est dite unimodale sur I si :

- elle admet un unique minimum t^* dans l'intérieur de I .
- elle est strictement décroissante sur : $I \cap]-\infty, t^*[$ et strictement croissante sur : $I \cap]t^*, +\infty[$.

Théorème 4.2 Si φ est strictement convexe sur I et atteint son minimum sur I en un point t^* dans l'intérieur de I , elle est unimodale sur I .

Preuve : Si : $s < t < t^*$, il existe α dans l'intervalle $]0, 1[$ tel que : $t = \alpha s + (1 - \alpha)t^*$, d'où :

$$\varphi(t) < \alpha \varphi(s) + (1 - \alpha) \varphi(t^*) \leq \varphi(s)$$

Donc φ est strictement décroissante sur $I \cap]-\infty, t^*[$. On montre de même que φ est strictement croissante sur $I \cap]t^*, +\infty[$. \square

Corollaire 4.3 Supposons : φ strictement convexe sur $[0, +\infty[$, φ dérivable en 0, $\varphi'(0) < 0$, et : $\varphi(t) \rightarrow +\infty$ lorsque $t \rightarrow +\infty$. Alors φ est unimodale sur $[0, +\infty[$.

On dit qu'une fonction d'une variable φ partout définie sur \mathbb{R} est coercive sur \mathbb{R} si : $\varphi(t) \rightarrow +\infty$ dès que : $|t| \rightarrow +\infty$.

Corollaire 4.4 Si φ est strictement convexe et coercive sur \mathbb{R} , elle y est unimodale.

4.4 Utilisation de la section dorée

On utilise l'inverse : $\alpha = \frac{\sqrt{5}-1}{2}$ ($\simeq 0.618$) du nombre d'or : $\frac{\sqrt{5}+1}{2}$:

```

GoldenSearch( $\varphi$ ,  $a_0, b_0$ , tolerance)
a  $\leftarrow a_0$ 
b  $\leftarrow b_0$ 
c  $\leftarrow \alpha a + (1 - \alpha) b$ 
d  $\leftarrow a + b - c$ 
Tant que :  $b - a > 2 * \text{tolerance}$ 
  Si :  $\varphi(c) < \varphi(d)$     b = d ; d = c ; c = a + b - d ; (elimination de b)
  Sinon :              a = c ; c = d ; d = a + b - c ; (elimination de a)

Retourner :  $(a + b)/2$ 

```

Théorème 4.5 Si φ est unimodale sur l'intervalle : $[a_0, b_0]$, l'algorithme `GoldenSearch` converge vers le minimum de φ sur cet intervalle.

Preuve : L'intervalle d'incertitude est réduit, à chaque étape, d'environ 40%.

4.5 Interpolation quadratique

On approche itérativement le graphe de la fonction à minimiser par une parabole. L'abscisse du sommet de la parabole fournit, à chaque étape, une nouvelle estimation du minimum cherché :

```

QuadSearch( $\varphi$ ,  $a_0, b_0$ , tolerance)
a  $\leftarrow$   $a_0$ 
b  $\leftarrow$   $b_0$ 
c  $\leftarrow$   $(a + b)/2$ 
Repete :
    d  $\leftarrow$   $\frac{1}{2}(a + b) + \frac{1}{2} \frac{(\varphi(a) - \varphi(b))(b - c)(c - a)}{(b - c)\varphi(a) + (c - a)\varphi(b) + (a - b)\varphi(c)}$ 
    Si :  $\varphi(c) < \varphi(d)$ 
        si : c < d    b = d    sinon : a = d
    sinon :
        si : c < d    a = c    c = d
        sinon :      b = c    c = d
Tant que : d - c > tolerance

Retourner : d

```

Attention! L'algorithme `QuadSearch` n'est pas nécessairement convergent, même si φ est unimodale sur l'intervalle $[a_0, b_0]$.

Contre-exemple 4.3 $\varphi = t^3 - t$, $a_0 = 0$, et : $b_0 = 1$.

Mais il donne rapidement une approximation du minimum d'autant meilleure que le graphe de φ est proche d'une parabole.

4.6 Méthode de Newton unidimensionnelle

La méthode de Newton est un algorithme de descente unidimensionnel utilisant la direction de descente de Newton :

```

NewtonSearch( $\varphi$ ,  $t_0$ , tolerance)
 $t \leftarrow t_0$ 
Tant que :  $\varphi''(t) \varphi'(t)^2 > \text{tolerance}$  :
     $t \leftarrow t - \varphi'(t) / \varphi''(t)$ 
Retourner :  $t$ 

```

Lorsque le calcul de φ'' est possible et pas trop coûteux, la méthode de Newton est remarquablement efficace. On a, par exemple :

Théorème 4.6 *Supposons que φ est de classe \mathcal{C}^2 sur l'intérieur de son domaine de définition, et admet un minimum local t^* . Dans chacun des cas suivants :*

- φ'' est strictement positive et croissante sur $]t^*, t_0[$.
- φ'' est strictement positive et décroissante sur $]t_0, t^*[$.
- φ'' est strictement positive (sauf peut être en t^*) et croissante sur $]t_0, +\infty[$, avec : $t_0 < t^*$.
- φ'' est strictement positive (sauf peut être en t^*) et décroissante sur $] -\infty, t_0[$, avec $t^* < t_0$.

l'algorithme NewtonSearch converge. Si en outre φ est \mathcal{C}^3 et : $\varphi''(t^) \neq 0$, sa vitesse de convergence est quadratique.*

Preuve : Par construction :

$$(1) \quad t_{k+1} - t^* = t_k - t^* - \varphi'(t_k) / \varphi''(t_k) = \frac{(t_k - t^*) \varphi''(t_k) - \varphi'(t_k) + \varphi'(t^*)}{\varphi''(t_k)}$$

En appliquant Taylor-Lagrange à la fonction φ sur l'intervalle : $[t_k, t^*]$, on déduit :

$$(2) \quad t_{k+1} - t^* = (t_k - t^*) \frac{\varphi''(t_k) - \varphi''(\theta_k)}{\varphi''(t_k)}$$

avec : $\theta_k \in]t_k, t^*[$, que l'on récrit :

$$(3) \quad t_{k+1} - t^* = (t_k - t^*)^2 \frac{t_k - \theta_k}{t_k - t^*} \frac{1}{\varphi''(t_k)} \frac{\varphi''(t_k) - \varphi''(\theta_k)}{t_k - \theta_k}$$

En utilisant (3), on vérifie que, dans chacun des cas, la suite t_k construite par l'algorithme de Newton est bien définie et reste, pour $k \geq 1$, toute entière d'un même côté de t^* . En utilisant (2), on montre alors qu'elle est monotone et bornée, donc convergente. Finalement (1) implique que sa limite ne peut être que t^* .

Pour estimer la vitesse de convergence, on combine (1) et :

$$(4) \quad \begin{aligned} |(t_k - t^*) \varphi''(t_k) - \varphi'(t_k) + \varphi'(t^*)| &= \left| \int_{t^*}^{t_k} (\varphi''(t_k) - \varphi''(u)) du \right| \\ &\leq \int_{t^*}^{t_k} L(t_k - u) du = \frac{L}{2} (t_k - t^*)^2 \end{aligned}$$

où : L est une constante de Lipschitz de φ'' sur un intervalle borné quelconque contenant la suite t_k . On en déduit, pour k suffisamment grand :

$$(5) \quad |t_{k+1} - t^*| \leq \frac{L}{2c} |t_k - t^*|^2$$

où c est une constante positive arbitraire minorant strictement $\varphi''(t_k)$.

□

Du théorème 4.6, on déduit directement :

Corollaire 4.7 *Supposons φ de classe \mathcal{C}^2 sur l'intervalle ouvert $]a, b[$ ($-\infty \leq a < b \leq +\infty$), admettant un minimum local t^* dans $]a, b[$. Si φ'' est strictement positive sur $]a, b[$, sauf peut être en t^* , décroissante sur $]a, t^*[$ et croissante sur $]t^*, b[$, l'algorithme **NewtonSearch** converge pour toute initialisation dans $]a, b[$. Si en outre φ est de classe \mathcal{C}^3 sur $]a, b[$ et : $\varphi(t^*) \neq 0$, la convergence est quadratique.*

Exemple 4.4 *Si $\varphi = t^4 + t^2$, l'algorithme converge, quelle que soit l'initialisation t_0 dans \mathbb{R} , vers 0, et la vitesse de convergence est quadratique. Si $\varphi = t^4$, la convergence reste assurée pour toute initialisation, mais la vitesse de convergence est seulement linéaire (explication : $\varphi''(0) = 0$).*

Corollaire 4.8 *Supposons φ de classe \mathcal{C}^2 sur l'intervalle ouvert $]a, +\infty[$ (resp. $] - \infty, a[$), et admettant un minimum local t^* dans $]a, +\infty[$ (resp. $] - \infty, a[$). Si φ'' est strictement positive sur $]a, +\infty[$ (resp. $] - \infty, a[$), sauf peut être en t^* , et croissante sur $]a, +\infty[$ (resp. décroissante sur $] - \infty, a[$), l'algorithme **NewtonSearch** converge, pour toute initialisation t_0 dans $]a, +\infty[$ (resp. $] - \infty, a[$). Si en outre φ est de classe \mathcal{C}^3 sur $]a, b[$ et : $\varphi(t^*) \neq 0$, la convergence est quadratique.*

Exemple 4.5 *On peut calculer l'unique racine t^* de l'équation : $t - e^{-t} = 0$ en appliquant **NewtonSearch** à : $\varphi = (1/2)t^2 + e^{-t}$. L'algorithme converge, quelle que soit l'initialisation t_0 dans \mathbb{R} , et sa vitesse de convergence est quadratique.*

Attention! *Le résultat est faux si on inverse le sens de monotonie.*

Contre-exemple 4.6 $\varphi = \frac{1}{t} + t$ est \mathcal{C}^2 sur $]0, +\infty[$, φ'' est strictement positive et décroissante sur $]0, +\infty[$. L'algorithme **NewtonSearch** converge vers l'unique minimum $t^* = 1$ de φ sur $]0, +\infty[$ dès que : $0 < t_0 < t^*$ (thm (4.6)), mais : $t_1 = -1$ si $t_0 = 2$!

On peut cependant énoncer :

Théorème 4.9 *Si φ est \mathcal{C}^3 , strictement convexe et unimodale sur $[a, b]$, et φ'' est uniformément minorée par une constante strictement positive c sur $[a, b]$, **NewtonSearch** converge pour toute initialisation t_0 dans $[a, b]$ vérifiant : $|t_0 - t^*| < 2c/L$, où : L est une constante de Lipschitz de φ'' sur $[a, b]$.*

Preuve : On reprend les arguments de la démonstration précédente, en déduisant (5) de (1) et (4) pour établir directement que la suite t_k construite par l'algorithme est alors bien définie et converge vers t^* .

□

En reprenant le contre-exemple (4.6) précédent, on voit que φ est \mathcal{C}^3 sur $]0, +\infty[$, et : $\varphi''(1) = 2$. L'algorithme **NewtonSearch** convergera donc encore pour toute initialisation $t_0 > 1$ suffisamment proche de 1. Mais $t_0 = 2$ est déjà « trop grand ».

Sans sortir de l'intervalle sur lequel la fonction à minimiser est définie, comme dans (4.6), l'algorithme peut aussi se tromper de point critique lorsque l'initialisation est trop « loin » du minimum local :

Contre-exemple 4.7 $\varphi = -\frac{1}{t} + \cos t$ est \mathcal{C}^3 , strictement convexe et unimodale sur $]2, \pi[$. Elle atteint son minimum en $t^* \simeq 3.033$, et sa dérivée seconde φ'' est minorée par : $c = 0.16$ et croissante

sur $]2, \pi[$. Mais l'algorithme **NewtonSearch**, initialisé avec t_0 voisin de 2, converge vers un maximum local de φ voisin de 6.3 : le point 2 est ici « trop loin » de t^* .