

## 13 Méthode du gradient à pas conjugué

Étant donnés  $A \in S_n^{++}(\mathbb{R})$  et  $b \in \mathbb{R}^n$ , le but est de résoudre numériquement l'équation  $Ax = b$ .

On note  $x^*$  l'unique solution de l'équation, on cherche à construire une suite  $(x_k)_{k \geq 0}$  qui converge le plus rapidement possible vers  $x^*$ .

**Proposition.** Soit  $J : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  la fonction définie par  $J(x) = \frac{1}{2} {}^t x A x - {}^t x b$ . Alors pour tout  $x \in \mathbb{R}^n$ ,  $J(x) = \frac{1}{2} \|x - x^*\|_A^2 + J(x^*)$ . Ainsi,  $x^*$  est l'unique point qui minimise  $J$ .

*Preuve.*

Rappelons que  $\|\cdot\|_A$  est une norme euclidienne associée au produit scalaire  $\langle x, y \rangle_A = {}^t x A y$ . On écrit que

$$\frac{1}{2} \|x - x^*\|_A^2 + J(x^*) = \frac{1}{2} {}^t (x - x^*) A (x - x^*) + \frac{1}{2} {}^t x^* A x^* - {}^t x^* b$$

soit encore

$$\frac{1}{2} \|x - x^*\|_A^2 + J(x^*) = J(x) + {}^t x^* A x^* - {}^t x^* b$$

Et comme  $Ax^* = b$ , il vient  $\frac{1}{2} \|x - x^*\|_A^2 + J(x^*) = J(x)$ , ce qu'il fallait. □

**Proposition.** Sur tout sous-espace affine  $\mathcal{K}$  de  $\mathbb{R}^n$ ,  $J$  atteint son minimum en un point unique  $x_{\mathcal{K}}$ . De plus,  $x_{\mathcal{K}}$  est caractérisé par  $b - Ax_{\mathcal{K}} \perp K$ , où  $K$  désigne ici la direction de  $\mathcal{K}$ .

On aurait pu simplement écrire  $b - Ax_{\mathcal{K}} \perp \mathcal{K}$  (par définition de l'orthogonalité à un sous-espace affine), mais cela aurait pu prêter à confusion :  $b - Ax_{\mathcal{K}}$  n'est pas orthogonal aux vecteurs de  $\mathcal{K}$ .

*Preuve.*

$\|\cdot\|_A$  étant une norme euclidienne, il existe un unique point  $x_{\mathcal{K}} \in \mathcal{K}$  qui réalise la distance de  $x^*$  à  $\mathcal{K}$  : il s'agit du projeté orthogonal (relativement à  $\langle \cdot, \cdot \rangle_A$ ) de  $x^*$  sur  $\mathcal{K}$ . On en déduit immédiatement que  $x_{\mathcal{K}}$  est l'unique point qui minimise  $J$  sur  $\mathcal{K}$  en vertu de la proposition précédente.

De plus, on sait que ce point est caractérisé par  $x^* - x_{\mathcal{K}} \perp_A K$ , soit encore  $A(x^* - x_{\mathcal{K}}) \perp K$ , et comme  $Ax^* = b$  on a le résultat voulu. □

**Proposition.** Soit  $x_0 \in \mathbb{R}^n$ , posons  $r_0 = b - Ax_0$  et  $K_k = \text{Vect}(r_0, Ar_0, \dots, A^{k-1}r_0)$  pour  $k \in \mathbb{N}^*$ . Si on note  $x_k$  le point qui minimise  $J$  sur  $x_0 + K_k$ , alors la suite  $(x_k)_{k \geq 1}$  stationne sur  $x^*$  en au plus  $n$  itérations.

*Preuve.*

Si on note  $r_k = b - Ax_k$ , on a vu que  $x_k$  est caractérisé par  $r_k \perp K_k$  pour  $k \geq 1$ . Par ailleurs, on remarque que  $r_k \in K_{k+1}$  pour tout  $k \geq 0$  :  $r_k = b - Ax_k = r_0 - A(x_k - x_0)$ , et  $x_k - x_0 \in K_k$  donc  $A(x_k - x_0) \in K_{k+1}$ .

La suite de sous-espaces vectoriels  $(K_k)_{k \geq 1}$  est croissante, elle est donc stationnaire. De plus, si  $K_{k_0} = K_{k_0+1}$  alors on voit que nécessairement la suite stationne sur  $K_{k_0}$ . On en déduit que cela arrive en au plus  $n$  étapes pour des raisons de dimension. Enfin, on a dans ce cas  $r_{k_0} \perp K_{k_0}$  et  $r_{k_0} \in K_{k_0+1} = K_{k_0}$ , on en déduit que  $r_{k_0} = 0$  i.e.  $b = Ax_{k_0}$  puis  $x_{k_0} = x^*$  par unicité.  $\square$

*Deuxième preuve.*

On se convaincra sans mal que  $x \in x_0 + K_k$  si et seulement si il existe un polynôme  $P$  de degré  $\leq k$  et de terme constant 1 tel que  $x^* - x = P(A)(x_0 - x^*)$ . On en déduit que  $x^* \in K_n$  en prenant par exemple  $P = \frac{\chi_A}{\det A}$  (où  $\chi_A$  désigne le polynôme caractéristique de  $A$ ).  $\square$

**Proposition.** On note  $d_k = x_{k+1} - x_k$  et  $r_k = b - Ax_k$  pour  $k \geq 0$ . On a alors  $K_k = \text{Vect}(r_0, \dots, r_{k-1}) = \text{Vect}(d_0, \dots, d_{k-1})$  pour tout  $k \geq 1$ . De plus, les vecteurs  $r_0, \dots, r_{k-1}$  sont orthogonaux et les vecteurs  $d_0, \dots, d_{k-1}$  sont  $A$ -orthogonaux.

*Preuve.*

Le résultat est trivial si  $r_0 = 0$ , on suppose désormais  $r_0 \neq 0$ . Soit  $k_0 \leq n$  le plus petit entier non nul tel que  $K_{k_0} = K_{k_0+1}$ . Si on montre le résultat pour  $k \leq k_0$ , il sera évidemment vrai pour  $k > k_0$  (dans ce cas,  $r_{k-1} = d_{k-1} = 0$ ).

On a vu que  $r_k \in K_{k+1}$  pour tout  $k \geq 0$  et  $r_k \perp K_k$  pour tout  $k \geq 1$ . Les  $r_k$  sont donc orthogonaux, de plus  $r_{k-1} \neq 0$  pour  $1 \leq k \leq k_0$ , on en déduit que  $K_k = \text{Vect}(r_0, \dots, r_{k-1})$  pour des raisons de dimension. D'autre part, il est clair que  $d_k = x_{k+1} - x_k \in K_{k+1}$  pour tout  $k \geq 0$ , de plus  $d_{k-1} \neq 0$  pour tout  $1 \leq k \leq k_0$ . De nouveau, il nous suffit de montrer que les  $d_k$  sont  $A$ -orthogonaux. Soient  $0 \leq l < k$ , on a  $\langle d_k, d_l \rangle_A = \langle Ad_k, d_l \rangle$ , or  $Ad_k = Ax_{k+1} - Ax_k = -r_{k+1} + r_k$  et  $d_l \in K_{l+1} \subset K_k$ , d'où  $\langle d_k, d_l \rangle_A = 0$ .  $\square$

**Algorithme du gradient conjugué.** La proposition précédente montre que l'on peut explicitement calculer  $d_k$ , et donc  $x_k$ , de manière itérative.

En effet, supposons connus  $r_k$  et  $d_k$ . On calcule alors  $r_{k+1} = b - Ax_{k+1} = b - A(d_k + x_k)$ , soit  $r_{k+1} = r_k - Ad_k$ . Si  $r_{k+1} = 0$ , c'est terminé. Sinon, on détermine  $d_{k+1}$  à un scalaire non nul près grâce au procédé d'orthogonalisation de GRAM-SCHMIDT (pour le produit scalaire  $\langle \cdot, \cdot \rangle_A$ ). Ce scalaire est ensuite déterminé grâce à la relation  $\langle d_{k+1}, r_{k+1} \rangle_A = \|r_{k+1}\|^2$ , obtenue en prenant le produit scalaire usuel avec  $r_{k+1}$  dans la relation  $r_{k+2} = r_{k+1} - Ad_{k+1}$ .

Reste à initialiser l'algorithme :  $r_0$  est connu mais ce n'est pas le cas de  $d_0 = x_1 - x_0$  a priori. En fait,  $d_0 \in \text{Vect}(r_0)$  est connu à un scalaire non nul près, et le raisonnement

ci-dessus s'applique.

Revenons maintenant un petit peu plus dans les calculs. On écrit que  $d_{k+1}$  est colinéaire à  $d'_{k+1}$  avec  $d'_{k+1} = r_{k+1} + \sum_{i=1}^k \alpha_i d_i$ .  $\alpha_i$  est donné par  $0 = \langle r_{k+1}, d_i \rangle_A + \alpha_i \|d_i\|_A^2$ . Or  $\langle r_{k+1}, d_i \rangle_A = \langle r_{k+1}, Ad_i \rangle$  avec  $d_i \in K_{i+1}$  donc  $Ad_i \in K_{i+2}$ . On en déduit que  $\langle r_{k+1}, d_i \rangle_A = 0$  sauf si  $i = k$ . Dans ce cas,  $\langle r_{k+1}, d_k \rangle_A = \langle r_{k+1}, Ad_k \rangle = \langle r_{k+1}, r_k - r_{k+1} \rangle$  soit  $\langle r_{k+1}, d_k \rangle_A = -\|r_{k+1}\|^2$ . Par ailleurs,  $\|d_k\|_A^2 = \langle Ad_k, d_k \rangle = \langle r_k - r_{k+1}, d_k \rangle = \langle r_k, d_k \rangle$ . Finalement, peut choisir  $d'_{k+1} = \langle r_k, d_k \rangle r_{k+1} + \|r_{k+1}\|^2 d_k$ . Enfin, on détermine  $\lambda$  tel que  $d_{k+1} = \lambda d'_{k+1}$  en écrivant que  $\langle d_{k+1}, r_{k+1} \rangle_A = \|r_{k+1}\|^2$  soit  $\lambda = \frac{\|r_{k+1}\|^2}{\langle Ad'_{k+1}, r_{k+1} \rangle}$ .

On peut donc écrire l'algorithme de la manière suivante :

```

** Initialisation **
x ∈ ℝn quelconque.
r := b - Ax
d := r

tant que ||r|| > ε
    d :=  $\frac{\|r\|^2}{\langle Ad, r \rangle} d$ 
    x := x + d
    r' := r - Ad
    d :=  $\langle r, d \rangle r' + \|r'\|^2 d$ 
    r := r'
fin tant que

```

On sait que l'algorithme converge en au plus  $n$  étapes. Dans la pratique,  $n$  peut être grand et la précision machine est atteinte en beaucoup moins d'itérations. On a en particulier le résultat suivant :

**Proposition.** *La méthode du gradient à pas conjugué converge mieux que toutes les méthodes dites de gradient. En particulier, la convergence est au moins géométrique.*

*Preuve.*

Dans les méthodes de gradient, on pose  $x_{k+1} = x_k - \rho_k(Ax_k - b)$ , où  $\rho_k > 0$ . On peut mentionner ici que  $Ax_k - b$  est en fait le gradient de la fonction  $J$ , d'où le nom de la méthode (l'idée est que  $J$  diminue le plus fortement dans la demi-direction  $-\vec{\nabla} J$ ). Par une récurrence immédiate, on voit que  $x_k \in x_0 + K_k$ . Or dans la méthode du gradient à pas conjugué,  $x_k$  minimise  $J$  sur  $x_0 + K_k$ , d'où le résultat.

On peut démontrer rapidement que la méthode du gradient à pas constant converge géométriquement : si on choisit  $\rho_k = \rho$  suffisamment petit pour que le rayon spectral  $r$  de  $I - \rho A$  soit  $< 1$ , on a  $x_{k+1} - x^* = x_k - x^* - \rho(Ax_k - Ax^*)$  soit  $x_{k+1} - x^* = (I - \rho A)(x_k - x^*)$ . On en déduit que  $\|x_{k+1} - x^*\|_2 \leq r \|x_k - x^*\|_2$ , d'où le résultat annoncé. □

### **Leçons possibles**

**212** Méthodes hilbertiennes en dimension finie et infinie.

**219** Problèmes d'extremums.

**223** Convergence des suites numériques. Exemples et applications.

**224** Comportement asymptotique des suites numériques. Rapidité de convergence. Exemples.

**226** Comportement d'une suite réelle ou vectorielle définie par une itération  $u_{n+1} = f(u_n)$ . Exemples.

**232** Méthodes d'approximation des solutions d'une équation  $F(X) = 0$ . Exemples.

### **Références**

[AK02].

[Pel].