

# Analyse numérique

## Résolution de systèmes linéaires

### Méthodes itératives

**Alexandre Caboussat**

# Problème

Résoudre:

$$A\vec{x} = \vec{b},$$

où  $A$  est une  $N \times N$  matrice régulière et  $\vec{b}$  est un  $N$ -vecteur.

Méthodes directes:

1. élimination de Gauss
2. décomposition  $LU$
3. décomposition de Cholesky

⇒ Nombre d'opérations  $\sim N^3$  (si la matrice  $A$  est pleine)

# Méthodes itératives

## Définition

Construire une séquence  $\vec{x}^0, \vec{x}^1, \vec{x}^2, \dots, \vec{x}^n, \dots$ , telle que

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \|\vec{x} - \vec{x}^n\| = 0.$$

# Méthodes de décomposition

Soient  $K$  et  $M$  des matrices  $N \times N$  telles que

$$A = K - M$$

# Algorithme itératif

- $\vec{x}^0$   $N$ -vecteur quelconque;
- pour  $n = 0, 1, 2, 3, \dots$

$$\vec{x}^{n+1} = K^{-1}M\vec{x}^n + K^{-1}\vec{b}.$$

# Décomposition

Ecrivons  $A$  sous la forme

$$A = D - E - F$$

$$A = \begin{bmatrix} \ddots & & & \\ & \ddots & & -F \\ & & D & \\ -E & & & \ddots \\ & & & & \ddots \end{bmatrix}$$

# Méthode de Jacobi

$$K = D \quad \text{et} \quad M = E + F$$

- $K^{-1} = D^{-1} = \text{diag}(1/a_{11}, 1/a_{22}, 1/a_{33}, \dots, 1/a_{NN})$
- La matrice

$$J = K^{-1}M = D^{-1}(E + F)$$

est appelée **matrice de Jacobi**.

# Méthode de Gauss-Seidel

$$K = D - E \quad \text{et} \quad M = F$$

- La méthode s'écrit:

$$(D - E)\vec{x}^{n+1} = F\vec{x}^n + \vec{b}$$

(système triangulaire inférieur)

- La matrice

$$G = K^{-1}M = (D - E)^{-1}F$$

est appelée **matrice de Gauss-Seidel**.

- La méthode de Gauss-Seidel devrait être plus performante que la méthode de Jacobi puisqu'on tient compte, au fur et à mesure, des valeurs  $x_i^{n+1}$  déjà calculées.

# Convergence

## Définition

Nous dirons que la méthode itérative

$$\vec{x}^{n+1} = K^{-1}M\vec{x}^n + K^{-1}\vec{b}.$$

est **convergente** si  $\lim_{n \rightarrow \infty} \|\vec{x} - \vec{x}^n\| = 0$  pour tout  $\vec{b}$  et pour tout  $\vec{x}^0$ .

# Rayon spectral

## Définition

Soit  $B$  est une  $N \times N$  matrice de valeurs propres complexes  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_N$ . Le **rayon spectral** de  $B$  est défini par

$$\rho(B) = \max_{1 \leq j \leq N} |\lambda_j|,$$

où  $|\lambda_j|$  est le module (complexe) de  $\lambda_j$ ,  $1 \leq j \leq N$ .

## Théorème

La méthode itérative  $\vec{x}^{n+1} = K^{-1}M\vec{x}^n + K^{-1}\vec{b}$  est convergente si et seulement si  $\rho(K^{-1}M) < 1$ .

# Convergence de la méthode de Gauss-Seidel

## Théorème

Si  $A$  est une matrice symétrique définie positive, alors la méthode de Gauss-Seidel est convergente.

i.e.

$$\rho(G) < 1$$

# Exemple

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & & \\ -1 & 2 & -1 & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & -1 & 2 & -1 \\ & & & -1 & 2 \end{bmatrix}$$

symétrique définie positive

# Vitesse de convergence

$\rho(J)$  est une mesure de la vitesse de convergence de la méthode itérative de Jacobi.

$$\rho(J) \simeq 1 \quad \Leftrightarrow \quad \text{vitesse est très lente}$$

On peut montrer qu'il existe  $C$  indépendante de  $N$  telle que

$$|1 - \rho(J)| \leq C \frac{1}{N^2}, \quad \forall N > 1.$$

Plus  $N$  est grand, et plus  $\rho(J)$  est proche de 1 (en restant toujours strictement inférieur à 1). La méthode de Jacobi converge très lentement lorsque  $N$  est grand...

# Exemple

## Méthode de Gauss-Seidel

Comme  $G = (D - E)^{-1}F$ , on peut montrer que

$$\rho(G) = \rho(J)^2.$$

# Méthodes de relaxation

Soit  $A$  une  $N \times N$  matrice régulière with  $a_{ii} \neq 0$ ,  $1 \leq i \leq N$ .

$$A = D - E - F.$$

Si  $\omega \neq 0$ :

$$A = \frac{1}{\omega}D - E - \left( \frac{1-\omega}{\omega}D + F \right),$$

Posons

$$K = \omega^{-1}D - E$$

$$M = \omega^{-1}(1-\omega)D + F$$

$$A = K - M$$

# Définition

La méthode itérative

$$\left(\frac{1}{\omega}D - E\right)\vec{x}^{n+1} = \left(\frac{1-\omega}{\omega}D + F\right)\vec{x}^n + \vec{b}.$$

Cette méthode est appelée **méthode de relaxation** nécessite la résolution d'un système triangulaire (comme la méthode de Gauss-Seidel)

- $\omega = 1$ : méthode de Gauss-Seidel
- $\omega < 1$  **sous-relaxation**
- $\omega > 1$  **sur-relaxation**

# Théorème

Définissons la matrice de la méthode itérative

$$G_\omega = \left( \frac{1}{\omega} D - E \right)^{-1} \left( \frac{1-\omega}{\omega} D + F \right).$$

Si  $A$  est une matrice tridiagonale définie positive, alors la méthode de Jacobi et la méthode de relaxation sont convergentes lorsque  $0 < \omega < 2$ . De plus, il existe un et un seul paramètre de relaxation optimal  $\omega_{opt}$  égal à

$$\omega_{opt} = \frac{2}{1 + \sqrt{1 - \rho(J)^2}},$$

où  $\rho(J)$  est le rayon spectral de la matrice  $J$  de la méthode de Jacobi.

# Méthode SSOR

Alternance  $E$  et  $F$ :

$$\left(\frac{1}{\omega}D - E\right)\vec{y}^n = \left(\frac{1-\omega}{\omega}D + F\right)\vec{x}^n + \vec{b},$$

$$\left(\frac{1}{\omega}D - F\right)\vec{x}^{n+1} = \left(\frac{1-\omega}{\omega}D + E\right)\vec{y}^n + \vec{b},$$

Méthode SSOR (symmetric successive overrelaxation)

# Méthodes du gradient et du gradient conjugué

Supposons  $A$  est symétrique définie positive et résolvons  $A\vec{x} = \vec{b}$ .

## Définition

$\mathcal{L} : \mathbb{R}^N \rightarrow \mathbb{R}$ :

$$\mathcal{L}(\vec{y}) = \frac{1}{2}\vec{y}^T A\vec{y} - \vec{b}^T \vec{y}.$$

## Théorème

Si  $A$  est une  $N \times N$  matrice symétrique définie positive et si  $\vec{x}$  est solution de  $A\vec{x} = \vec{b}$  alors, pour tout  $N$ -vecteur  $\vec{y}$  différent de  $\vec{x}$ , on a :

$$\mathcal{L}(\vec{x}) < \mathcal{L}(\vec{y}).$$



# Démonstration

Soit  $\vec{x}$  tel que  $A\vec{x} = \vec{b}$  et soit  $\vec{y} \neq \vec{x}$ .

$$\mathcal{L}(\vec{y}) =$$

# Méthode de descente

## Méthode itérative

Soit  $\vec{x}^0$  donné. Calculer  $\vec{x}^{n+1}$  tel que

$$\mathcal{L}(\vec{x}^{n+1}) < \mathcal{L}(\vec{x}^n), \quad n = 0, 1, \dots$$

**Idée:** Choisir  $\vec{w}^{n+1} \neq \vec{0}$ . Ensuite, poser:

$$\vec{x}^{n+1} = \vec{x}^n + \alpha^{n+1} \vec{w}^{n+1}$$

où  $\alpha^{n+1} \in \mathbb{R}$  minimise la quantité  $f(\alpha)$  définie par

$$f(\alpha) = \mathcal{L} \left( \vec{x}^n + \alpha \vec{w}^{n+1} \right).$$

Le vecteur  $\vec{w}^{n+1}$  est appelé direction de descente.

# Illustration

# Calcul de $\alpha^{n+1}$

Le paramètre  $\alpha^{n+1}$  tel que  $f(\alpha^{n+1}) \leq f(\alpha)$ ,  $\forall \alpha \in \mathbb{R}$  est tel que  $f'(\alpha) = 0$ .

$$f(\alpha) = \mathcal{L}(\vec{x}^n + \alpha \vec{w}^{n+1}), \quad \mathcal{L}(\vec{y}) = \frac{1}{2} \sum_{i,j=1}^N a_{ij} y_i y_j - \sum_{i=1}^N b_i y_i$$

Donc:

$$\begin{aligned} f'(\alpha) &= \sum_{i=1}^N w_i^{n+1} \frac{\partial}{\partial y_i} \mathcal{L}(\vec{x}^n + \alpha \vec{w}^{n+1}) = \sum_{i=1}^N w_i^{n+1} \left( \sum_{j=1}^N a_{ij} (x_j^n + \alpha w_j^{n+1}) - b_i \right) \\ &= (\vec{w}^{n+1})^T (A(\vec{x}^n + \alpha \vec{w}^{n+1}) - \vec{b}). \end{aligned}$$

$$\alpha^{n+1} = \frac{(\vec{w}^{n+1})^T (\vec{b} - A\vec{x}^n)}{(\vec{w}^{n+1})^T A\vec{w}^{n+1}}.$$

# Définition

$$\vec{r}^n := \vec{b} - A\vec{x}^n$$

est le **résidu** à l'étape  $n$ .

# Algorithme

For  $n = 0, 1, 2, \dots$

- Choisir une direction de descente  $\vec{w}^{n+1}$ ;
- Calculer  $\alpha^{n+1} = \frac{(\vec{w}^{n+1})^T \vec{r}^n}{(\vec{w}^{n+1})^T A \vec{w}^{n+1}}$ .
- Calculer  $\vec{x}^{n+1} = \vec{x}^n + \alpha^{n+1} \vec{w}^{n+1}$ .

⇒ Choix de la direction de descente ?

# Méthode du gradient

$$\vec{w}^{n+1} = \vec{\text{grad}} \mathcal{L}(\vec{x}^n).$$

$$\vec{w}^{n+1} = \vec{\text{grad}} \mathcal{L}(\vec{x}^n) = A\vec{x}^n - \vec{b} = -\vec{r}^n.$$

# Algorithme

- Choisir  $\vec{x}^0$  et calculer  $\vec{r}^0 = \vec{b} - A\vec{x}^0$ ;
- Pour  $n = 0, 1, 2, \dots$ , calculer:

$$\vec{z}^{n+1} = -A\vec{r}^n,$$

$$\alpha^{n+1} = \frac{\|\vec{r}^n\|^2}{(\vec{r}^n)^T \vec{z}^{n+1}},$$

$$\vec{x}^{n+1} = \vec{x}^n - \alpha^{n+1} \vec{r}^n,$$

$$\vec{r}^{n+1} = \vec{r}^n - \alpha^{n+1} \vec{z}^{n+1},$$

- Si  $\vec{r}^{n+1} = 0$  STOP.

# Résultat

## Théorème

Si  $A$  est une matrice symétrique définie positive, alors la méthode du gradient converge.

## Problèmes:

1. Convergence lente
2. Convergence perdue à cause des erreurs d'arrondis.

# Méthode du gradient conjugué

$$\vec{w}^{n+1} = -\vec{r}^n + \beta^n \vec{w}^n,$$

## Rationale:

- Correction de la direction  $-\vec{r}^n$ .
- $\beta^n$  calculé afin de minimiser l'erreur entre  $\vec{x}$  et  $\vec{x}^{n+1}$
- Sans entrer dans les détails, on peut montrer

$$\beta^n = \frac{(\vec{r}^n)^T A \vec{w}^n}{(\vec{w}^n)^T A \vec{w}^n}.$$

# Algorithme

- Choisir  $\vec{x}^0$  et calculer  $\vec{r}^0 = \vec{b} - A\vec{x}^0$ ;
- Effectuer une itération avec la méthode du gradient:

$$\vec{w}^1 = -\vec{r}^0, \quad \vec{z}^1 = A\vec{w}^1, \quad \alpha^1 = \frac{(\vec{r}^0)^T \vec{w}^1}{(\vec{w}^1)^T \vec{z}^1}, \quad \vec{x}^1 = \vec{x}^0 + \alpha^1 \vec{w}^1.$$

- Pour  $n = 0, 1, 2, \dots$ , calculer:

$$\vec{r}^n = \vec{r}^{n-1} - \alpha^n \vec{z}^n,$$

$$\beta^n = \frac{(\vec{r}^n)^T \vec{z}^n}{(\vec{w}^n)^T \vec{z}^n}, \quad \vec{w}^{n+1} = -\vec{r}^n + \beta^n \vec{w}^n,$$

$$\vec{z}^{n+1} = A\vec{w}^{n+1}, \quad \alpha^{n+1} = \frac{(\vec{r}^n)^T \vec{w}^{n+1}}{(\vec{w}^{n+1})^T \vec{z}^{n+1}},$$

$$\vec{x}^{n+1} = \vec{x}^n + \alpha^{n+1} \vec{w}^{n+1}.$$

- Si  $\vec{r}^n = 0$  STOP.

# Résultat

## Théorème

Si  $A$  est une  $N \times N$  matrice symétrique définie positive, alors la méthode du gradient conjugué fournit la solution  $\vec{x}$  en au plus  $N$  itérations. Ainsi il existe  $n \leq N$  tel que  $\vec{r}^n = 0$ .