

Méthodes itératives pour résoudre les systèmes linéaires

1 - Méthode Jacobi

2 - Méthode Gauss-Seidel

3 - Méthode Sor

4 - Méthode du gradient conjugué

Différence entre

Méthodes directes

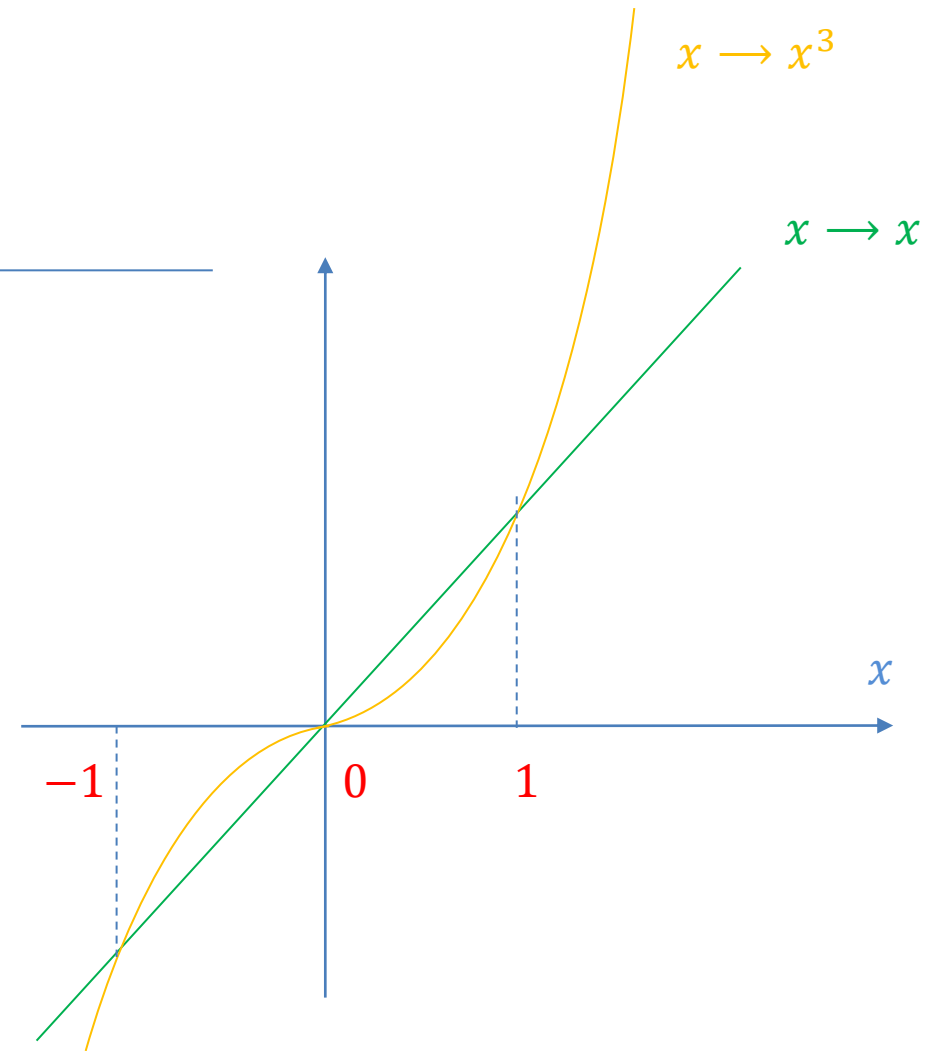
Méthodes itératives

Exemple 01 *Méthode directe*

On cherche x pour lequel : $f(x) = 0$

On prend comme exemple : $f(x) = x(x^2 - 1)$

$$f(x) = 0 \Leftrightarrow x^3 = x$$



Exemple 02 *Méthode itérative - Newton*

On considère une fonction $f(x)$ dérivable

On cherche x pour lequel : $f(x) = 0$

On prend une valeur de départ x_0

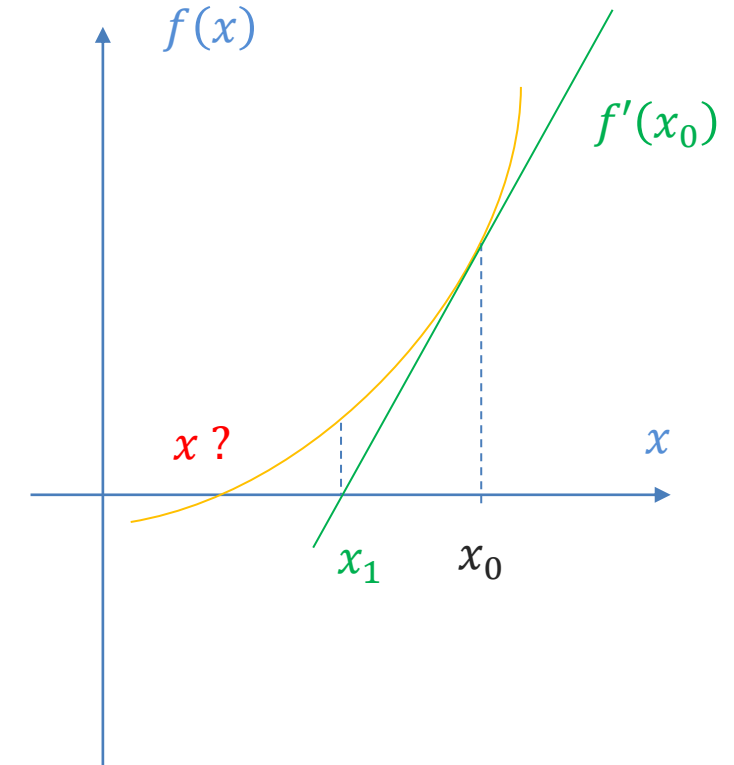
$$\text{On a : } f'(x_0) = \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0}$$

$$f(x) = (x - x_0)f'(x_0) + f(x_0)$$

$$f(x) \approx 0$$

$$(x - x_0)f'(x_0) + f(x_0) \approx 0$$

On prend la nouvelle valeur x_1 qui est plus proche du x recherché.



Exemple 02 *Méthode itérative - Newton*

$$x_1 = x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$$

 x_2

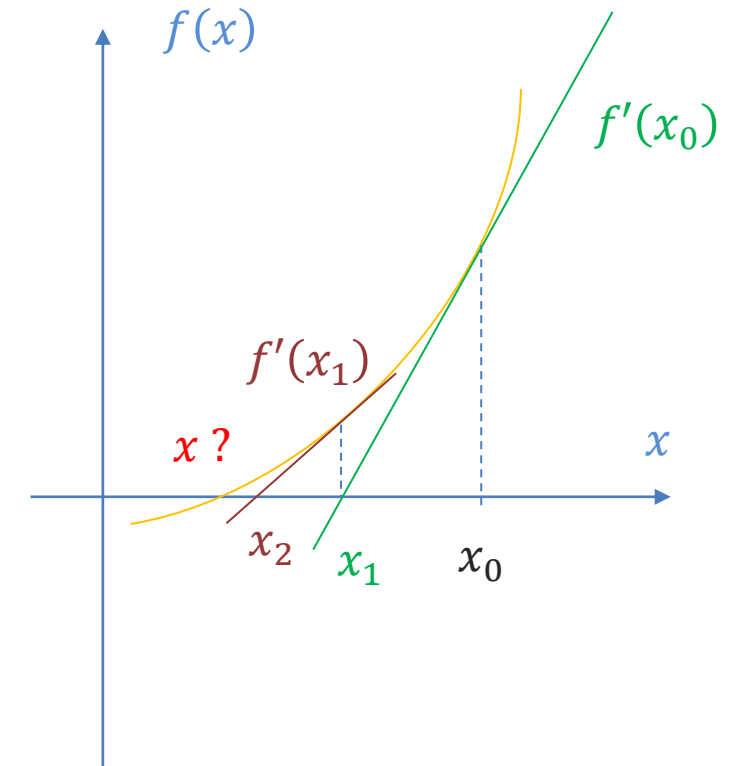
...

Méthode itérative

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$$

Seuil d'arrêt ε

$$|x_{n+1} - x_n| \leq \varepsilon$$



Programmation

Résolution d'une équation.

Résolution d'un système d'équations linéaires.

Rappels sur l'algèbre linéaire

Nous appelons **norme matricielle** : une norme définie sur $M_n(\mathbb{C})$ qui est compatible avec la multiplication de matrice:

$$\begin{aligned} \|\cdot\| : M_n(\mathbb{C}) &\rightarrow \mathbb{R}^+ \\ A &\rightarrow \|A\| \end{aligned}$$

$$\forall A, B \in M_n(\mathbb{C}) \quad , \quad \forall \lambda \in \mathbb{C}$$

- $\|A\| = 0 \Leftrightarrow A = 0$
- $\|\lambda \cdot A\| = |\lambda| \cdot \|A\|$
- $\|A + B\| \leq \|A\| + \|B\|$
- $\|A \cdot B\| \leq \|A\| \cdot \|B\|$

Séparation

Homogénéité

Inégalité triangulaire

Rappels sur l'algèbre linéaire

Exemple 03 Norme de Frobenius

$\forall A \in M_n(\mathbb{C})$:

$$\|A\|_F = \sqrt{\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij}^2} = \sqrt{\text{tr}(A^H A)}$$

Étudiez les 4 propriétés de la norme

Rappels sur l'algèbre linéaire

Rappel

Norme vectorielle

Norme infinie

$$\forall x \in \mathcal{C}^n: \quad \|x\|_{\infty} = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i|$$

Rappels sur l'algèbre linéaire

Définition 01

Norme induite

Soit $\| \cdot \|_v$ une norme vectorielle sur \mathcal{C}^n

On appelle norme induite :

$$M_n(\mathcal{C}) \rightarrow \mathbb{R}^+$$

$$A \rightarrow \|A\| = \max_{x \in \mathcal{C}^n, x \neq 0} \frac{\|Ax\|_v}{\|x\|_v}$$

Exemple 04

La norme induite de la norme vectorielle $\| \cdot \|_\infty$ s'écrit:

$$\|A\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$$

Rappels sur l'algèbre linéaire

Définition 02

Une norme matricielle $\| \cdot \|$ est **compatible** avec une norme vectorielle $\| \cdot \|_v$ ssi :

$$\forall x \quad \| A \cdot x \|_v = \|A\| \cdot \|x\|_v$$

Propriété 01

Pour toute norme matricielle, il existe une norme vectorielle avec laquelle elle est compatible.

Rappels sur l'algèbre linéaire

Définition 03 Rayon spectral

Soit $A \in M_n(\mathbb{C})$

Notons λ_i les valeurs propres de A

On appelle **rayon spectral** de la matrice A le nombre réel : $\rho(A) = \max_{1 \leq i \leq n} |\lambda_i|$

Propriétés 02

Pour toute norme matricielle $\| \cdot \|$ et toute matrice A : $\rho(A) \leq \|A\|$

$\forall A \in M_n(\mathbb{C}), \forall \varepsilon \in \mathbb{R}^+ : \exists$ une norme matricielle induite $\| \cdot \|_*$ tq : $\rho(A) \leq \|A\|_* \leq \rho(A) + \varepsilon$

Méthodes itératives

On cherche à résoudre une équation de la forme : $Ax = b$

Les méthodes directes fournissent la solution x^* après un grand nombre d'opérations.

Les méthodes itératives permettent d'automatiser ces opérations:

- On construit une suite de vecteurs $(x^k)_{k \in \mathbb{N}}$ qui tend vers x^*
- On choisit x^0 : l'approximation de départ par une méthode directe
- Pour construire $(x^k)_{k \in \mathbb{N}}$, on utilise la linéarité pour décomposer la matrice A en une partie facilement inversible et un reste.

Méthodes itératives

On décompose la matrice A :

$$A = M - N$$

avec M : une matrice facilement inversible

L'équation $Ax = b$ devient :

$$Mx = Nx + b$$

On calcule la suite de vecteurs $(x^k)_{k \in \mathbb{N}}$:

$$Mx^{k+1} = Nx^k + b$$

$$\begin{cases} x^{k+1} = M^{-1}Nx^k + M^{-1}b \\ x^0 \text{ donné} \end{cases}$$

Méthodes itératives

Posons : $C = M^{-1}N$ $D = M^{-1}b$

Nous obtenons la suite récurrente:

$$\begin{cases} x^{k+1} = C x^k + D \\ x^0 \text{ donné} \end{cases}$$

La solution x^* est donc le point fixe de la fonction linéaire: $f(x) = C x + D$

Le problème se ramène donc à l'étude de la convergence de la fonction f

Méthodes itératives

Théorème 01

Soit $A \in M_n(\mathbb{C})$

S'il existe une norme matricielle induite $\| \cdot \|_*$ vérifiant : $\| A \|_* < 1$

alors:

- l'équation $x = Ax + B$ admet une solution unique x^*
- $\forall x_0 : \quad x^k \rightarrow x^*$

Méthodes itératives

Démonstration

Nous avons: $\rho(A) \leq \|A\|_* < 1$

Donc les valeurs propres λ_i vérifient : $\|\lambda_i\| < 1$

Donc la matrice $I - A$ est inversible

Donc il existe une unique solution x^*

Méthodes itératives

Théorème 02

Les assertions suivantes sont équivalentes:

- A est une matrice convergente : $A^k \rightarrow 0$
- $\rho(A) \leq 1$
- Il existe une norme matricielle induite vérifiant : $\|A\|_* \leq 1$

Méthodes itératives

Théorème 03

Soit A est une matrice **symétrique définie positive**

Si : $A = M - N$ et $M + {}^tN$ est définie positive

Alors la suite: $x^{k+1} = C x^k + D$ est convergente
($C = M^{-1}N$)

Méthodes itératives

Objectif

Pour résoudre le système d'équations: $Ax = b$

Nous devons décomposer A sous la forme : $A = M - N$

$$\text{Tq: } \left\{ \begin{array}{l} M \text{ soit inversible} \\ \text{et} \\ C = M^{-1}N \text{ avec } \rho(C) < 1 \\ \text{ou} \\ A \text{ et } M + {}^tN \text{ sont définies positives} \end{array} \right.$$

Comment choisir M et N ?

1 - Méthode de Jacobi

Exemple 05

Considérons le système d'équations: $Ax = b$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ -1 & -1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

Nous cherchons donc une solution

$$x^* = \begin{pmatrix} x_1^* \\ x_2^* \\ x_3^* \end{pmatrix}$$

Le développement des lignes nous donne:

$$\begin{aligned} x_1 + x_2 &= 0 \\ -x_1 - x_2 + x_3 &= 1 \\ x_2 + x_3 &= 2 \end{aligned}$$

soit

$$\begin{aligned} x_1 &= -x_2 \\ x_2 &= -x_1 + x_3 - 1 \\ x_3 &= 2 - x_2 \end{aligned}$$

1 - Méthode de Jacobi

Exemple 05

Itérativement, considérons un point de départ :

$$x^0 = \begin{pmatrix} x_1^0 \\ x_2^0 \\ x_3^0 \end{pmatrix}$$

Nous cherchons une nouvelle valeur $x^1 = \begin{pmatrix} x_1^1 \\ x_2^1 \\ x_3^1 \end{pmatrix}$ plus proche du résultat par :

$$\begin{aligned} x_1^1 &= -x_2^0 \\ x_2^1 &= -x_1^0 + x_3^0 - 1 \\ x_3^1 &= 2 - x_2^0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x_1^1 &= -x_2^0 \\ x_2^1 &= -x_1^0 + x_3^0 - 1 \\ x_3^1 &= 2 - x_2^0 \end{aligned}$$

Nous réitérons jusqu'à ce qu'on s'approche suffisamment de la solution

1 - Méthode de Jacobi

Algorithme

Données : $A, b, x^0, n, \varepsilon$

Début *Initialisation par x_i^0*

$\left\{ \begin{array}{l} \text{pour } i = 1 \text{ à } n \text{ faire} \\ \quad x_i^k \leftarrow x_i^0 \end{array} \right.$

*Itérations pour s'approcher de x^**

$\left[\begin{array}{l} \text{tant que } \|Ax^k - b\| > \varepsilon \quad \text{faire} \\ \quad \left\{ \begin{array}{l} \text{pour } i = 1 \text{ à } n \text{ faire} \\ \quad \quad x_i^{k+1} \leftarrow \frac{b_i - \sum_{j=1, j \neq i} a_{ij} x_j^k}{a_{ii}} \end{array} \right. \\ \quad \left\{ \begin{array}{l} \text{pour } i = 1 \text{ à } n \text{ faire} \\ \quad \quad x_i^k \leftarrow x_i^{k+1} \end{array} \right. \end{array} \right.$

Fin

1 - Méthode de Jacobi

Algorithme

Données : $A, b, x^0, n, \varepsilon$, max_it

Début

{ pour $i = 1$ à n faire
 $x_i^k \leftarrow x_i^0$

$Nb \leftarrow 0$

{ tant que $\|Ax^k - b\| > \varepsilon$ et $Nb < \text{max_it}$ faire

$Nb \leftarrow Nb + 1$

{ pour $i = 1$ à n faire
 $x_i^{k+1} \leftarrow \frac{b_i - \sum_{j=1, j \neq i} a_{ij} x_j^k}{a_{ii}}$

{ pour $i = 1$ à n faire
 $x_i^k \leftarrow x_i^{k+1}$

Fin

1 - Méthode de Jacobi

Décomposition de A

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & \cdots & a_{2n} \\ & & \cdots & & \\ & & & \cdots & \\ a_{n1} & & & & a_{nn} \end{pmatrix}$$

$$Dg = \begin{pmatrix} a_{11} & 0 & \cdots & \cdots & 0 \\ 0 & a_{22} & \cdots & \cdots & \cdots \\ & & \cdots & & \\ & & & \cdots & 0 \\ 0 & & & 0 & a_{nn} \end{pmatrix}$$

éléments diagonaux

$$E = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \cdots & \cdots & 0 \\ a_{21} & 0 & \cdots & \cdots & \cdots \\ & & \cdots & & \\ & & & \cdots & 0 \\ a_{n1} & & & a_{nn-1} & 0 \end{pmatrix}$$

éléments sous – diagonaux

$$a_{ij} \quad i > j$$

$$F = \begin{pmatrix} 0 & a_{12} & \cdots & \cdots & a_{1n} \\ 0 & 0 & \cdots & \cdots & \cdots \\ & & \cdots & & \\ & & & \cdots & a_{n-1n} \\ 0 & & & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

éléments sur – diagonaux

$$a_{ij} \quad i < j$$

1 - Méthode de Jacobi

Décomposition de A

$$A = M - N$$

$$M = Dg$$

$$N = -E - F$$

et on calcule la suite:

$$x^{k+1} = M^{-1}N x^k + M^{-1}b$$

Définition 04

On appelle matrice de JACOBI la matrice:

$$J = Dg^{-1}(-E - F)$$

$$= M^{-1}N$$

1 - Méthode de Jacobi

Propriété 03

$$x^{k+1} = M^{-1}N x^k + M^{-1}b$$

$$J = Dg^{-1}(-E - F) = M^{-1}N$$

La suite x^k converge ssi :

- Dg est inversible $a_{ii} \neq 0$
- $\rho(J) < 1$

En pratique, on cherche des matrices à diagonale strictement dominante

$$\forall i : |a_{ii}| > \sum_{i \neq j} |a_{ij}|$$

ou des matrices symétriques

$$\forall i \forall j: a_{ij} = a_{ji}$$

1 - Méthode de Jacobi

Théorème 04

Si : A est une matrice à diagonale strictement dominante,

Alors : la méthode de JACOBI est convergente quelque soit le vecteur initial x^0 .

1 - Méthode de Jacobi

Théorème 05

Si: A et $2D - A$ sont symétriques définies positives,
Alors: la méthode de JACOBI converge.

2 - Méthode Gauss-Seidel

On reprend l'algorithme de Jacobi

Données : $A, b, x^0, n, \varepsilon$, max_it

Début

{ pour $i = 1$ à n faire
 $x_i^* \leftarrow x_i^0$

$Nb \leftarrow 0$

{ tant que $\|Ax^k - b\| > \varepsilon$ et $Nb < \text{max_it}$ faire

$Nb \leftarrow Nb + 1$

{ pour $i = 1$ à n faire

$$x_i^{k+1} \leftarrow \frac{b_i - \sum_{j=1, j < i} a_{ij} x_j^{k+1} - \sum_{j=1, j > i} a_{ij} x_j^k}{a_{ii}}$$

{ pour $i = 1$ à n faire

$x_i^k \leftarrow x_i^{k+1}$

Fin

2 - Méthode Gauss-Seidel

Décomposition de A

$$A = M - N$$

$$M = Dg + E$$

$$N = -F$$

et on calcule la suite:

$$x^{k+1} = M^{-1}N x^k + M^{-1}b$$

Définition 05

On appelle matrice de Gauss-Seidel la matrice:

$$\begin{aligned} GS &= (Dg + E)^{-1}(-F) \\ &= M^{-1}N \end{aligned}$$

2 - Méthode Gauss-Seidel

Propriété 04

$$x^{k+1} = M^{-1}N x^k + M^{-1}b$$

$$GS = (Dg + E)^{-1}(-F) = M^{-1}N$$

La suite x^k converge ssi :

- $(Dg + E)$ est inversible $a_{ii} \neq 0$
- $\rho(GS) < 1$

2 - Méthode Gauss-Seidel

Théorème 06

Si : A est une matrice à diagonale strictement dominante,

Alors : la méthode de GAUSS-SEIDEL est convergente quelque soit le vecteur initial x^0 .

2 - Méthode Gauss-Seidel

Théorème 07

Si : A est une matrice symétrique définie positive,

Alors : la méthode de GAUSS-SEIDEL est convergente quelque soit le vecteur initial x^0 .

Applications 01

Exercice 1

Soit le système $AX = b$

$$A = \begin{pmatrix} 5 & 2 & -1 \\ 1 & 6 & -3 \\ 2 & 1 & 4 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 6 \\ 4 \\ 7 \end{pmatrix}$$

On prend : $X^0 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$ $\max_it = 4$

1. A est-elle à diagonale dominante?
2. Résoudre le système en utilisant Jacobi.
3. Résoudre le système en utilisant Gauss-Seidel.

Applications 01

Exercice 2

Soit le système $AX = b$

$$A = \begin{pmatrix} -2 & 0 & 10 \\ 10 & -1 & 0 \\ -1 & 10 & -2 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 7 \\ 9 \\ 10 \end{pmatrix}$$

On prend : $X^0 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$ $\max_it = 3$

1. Transformer A pour qu'elle soit à diagonale dominante.
2. Résoudre le système en utilisant Jacobi.
3. Résoudre le système en utilisant Gauss-Seidel.

Applications 01

Exercice 3

Soit la matrice

$$A = \begin{pmatrix} 3 & -1 & 0 \\ -1 & 3 & -1 \\ 0 & -1 & 3 \end{pmatrix}$$

1. Calculer les matrices B_J et B_{GS}
2. Calculer $\rho(B_J)$ et $\rho(B_{GS})$
3. Quelle méthode est plus rapide?

Applications 01

Exercice 4

Soit la matrice

$$A = \begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 2 \\ -1 & 2 & -1 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

1. En utilisant la méthode Jacobi,

résoudre de système $AX = b$ en fixant: $\varepsilon = 0,25$

$$X^0 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

3 - Méthode SOR (Successive Over Relaxation)

$$X_i^{k+1} = (1 - \omega) X_i^k + \frac{\omega}{a_{ii}} (b_i - \sum_{j \neq i} a_{ij} x_j)$$

$$X_i^{k+1} = (1 - \omega) X_i^k + \frac{\omega}{a_{ii}} (b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j)$$

$$0 < \omega < 2$$

3 - Méthode SOR (Successive Over Relaxation)

Exemple 06

$$Ax = b$$

$$A = \begin{pmatrix} 3 & -1 & 1 \\ -1 & 3 & -1 \\ 1 & -1 & 3 \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} -1 \\ 7 \\ -7 \end{pmatrix}$$

$$\omega = 1,25 \quad x^0 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$\begin{aligned} 3x_1 - x_2 + x_3 &= -1 \\ -x_1 + 3x_2 - x_3 &= 7 \\ x_1 - x_2 + 3x_3 &= -7 \end{aligned}$$

3 - Méthode SOR (Successive Over Relaxation)

Exemple 06

$$\begin{aligned}
 x_1^{k+1} &= (1 - \omega) x_1^k + \omega \cdot \frac{1}{3} (x_2^k - x_3^k - 1) \\
 x_2^{k+1} &= (1 - \omega) x_2^k + \omega \cdot \frac{1}{3} (x_1^{k+1} + x_3^k + 7) \\
 x_3^{k+1} &= (1 - \omega) x_3^k + \omega \cdot \frac{1}{3} (-x_1^{k+1} + x_2^{k+1} - 7)
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 3x_1 - x_2 + x_3 &= -1 \\
 -x_1 + 3x_2 - x_3 &= 7 \\
 x_1 - x_2 + 3x_3 &= -7
 \end{aligned}$$

Calculer x^1, x^2, x^3

3 - Méthode SOR (Successive Over Relaxation)

Exercice 5

1. Refaire le système de l'exercice 4 en utilisant la méthode SOR.
2. Refaire le système de l'exercice 2 en utilisant la méthode SOR.

4 - Méthode du gradient conjugué

On cherche le minimum de la fonction

$$f(x, y) = x^2 + 2x + y^2 + 4$$

On considère le point de départ: $X^0 = \begin{pmatrix} x^0 = 2 \\ y^0 = 1 \end{pmatrix}$

On calcule le gradient

$$\frac{\partial f}{\partial x} = 2x + 2$$

$$\frac{\partial f}{\partial y} = 2y$$

En X^0 :

$$\frac{\partial f}{\partial x} = 6$$

$$\frac{\partial f}{\partial y} = 2$$

$$\nabla f = 6i + 2j$$

4 - Méthode du gradient conjugué

$$X^{k+1} = X^k + h \nabla \vec{f}$$

$$X^1 = \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix} + h \begin{pmatrix} 6 \\ 2 \end{pmatrix}$$

$$X^1 = \begin{pmatrix} -1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

En X^0 :

$$f(x, y) = x^2 + 2x + y^2 + 4$$

$$f(X^1) = (2 + 6h)^2 + 2(2 + 6h) + (1 + 2h)^2 + 4$$

$$g(h) = (2 + 6h)^2 + 2(2 + 6h) + (1 + 2h)^2 + 4$$

$$g_{min} \quad \frac{\partial g}{\partial h} = 0$$

$$h^* = -\frac{1}{2}$$

$$\frac{\partial f}{\partial x} = 6 \quad \frac{\partial f}{\partial y} = 2$$

$$\nabla f = 6i + 2j$$

4 - Méthode du gradient conjugué

$$X^0 = \begin{pmatrix} x^0 = 2 \\ y^0 = 1 \end{pmatrix} \quad f(X^0) = 13$$

$$X^1 = \begin{pmatrix} x^1 = 2 + 6 \times \left(-\frac{1}{2}\right) \\ y^1 = 1 + 2 \times \left(-\frac{1}{2}\right) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 \\ 0 \end{pmatrix} \quad f(X^1) = 3$$

4 - Méthode du gradient conjugué

Le nouveau point de départ: $X^1 = \begin{pmatrix} -1 \\ 0 \end{pmatrix}$

Le gradient en X^1 :

$$\frac{\partial f}{\partial x} = 2x + 2 = 0 \qquad \frac{\partial f}{\partial y} = 2y = 0$$

$$\nabla f = 0i + 0j$$

Conclusion: X^1 est un minimum local

$$\text{Et: } f_{\min} = (-1)^2 + 2(-1) + 0^2 + 4 = 3$$

4 - Méthode du gradient conjugué

Exercice 5

Trouver le minimum de la fonction

$$f(x, y) = 3x^2 - 2xy + y^2 - 8y$$

En considérant le point de départ: $X^0 = \begin{pmatrix} x^0 = 0 \\ y^0 = 0 \end{pmatrix}$

4 - Méthode du gradient conjugué

Exercice 6

Trouver le minimum de la fonction

$$f(x, y) = 2x^2 + 3y^2 + 2\sqrt{2}xy - \frac{8}{9}x^3$$

En considérant le point de départ: $X^0 = \begin{pmatrix} x^0 = 2 \\ y^0 = 1 \end{pmatrix}$