

INFORMATIQUE APPLIQUÉE AU CALCUL SCIENTIFIQUE

COURS 9

Systèmes linéaires tridiagonaux

- 1) Rappel sur les matrices
- 2) Factorisation de Gauss d'un système d'ordre deux
- 3) Factorisation de Gauss d'une matrice trois par trois
- 4) Matrice tridiagonale d'ordre n

Systèmes linéaires triadiagonaux

① Rappel sur les matrices

- Soit n un entier ≥ 1 . Une matrice carrée A d'ordre n est la donnée de n^2 nombres $(a_{ij})_{1 \leq i, j \leq n}$ qu'on présente sous la forme d'un tableau :

$$(1) \quad A = (a_{ij})_{1 \leq i, j \leq n} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & a_{i2} & \cdots & a_{in} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}.$$

Dans la notation a_{ij} , l'indice i désigne le numéro de la ligne et l'indice j le numéro de la colonne.

- On peut aussi se donner un vecteur $x \in \mathbb{R}^{t, n}$ qu'en écrire à l'aide d'une colonne :

$$(2) \quad x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_j \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{t, n}.$$

Dans la décomposition (2) du vecteur x , le nombre x_j appartient à \mathbb{R} et c'est le coefficient de la j^{e} ligne du vecteur x , qu'on peut

également voir comme un tableau à n lignes et une colonne.

- On distingue $x \in \mathbb{R}^{t,n}$ de $y \in \mathbb{R}^n$ formé d'une seule ligne et de n colonnes:

$$(3) \quad y = (y_1, y_2, \dots, y_n) \in \mathbb{R}^n.$$

Les notations $\mathbb{R}^{t,n}$ et \mathbb{R}^n sont en général confondues, ce qui peut entraîner des confusions.

- On peut multiplier la matrice carrée A par le vecteur $x \in \mathbb{R}^{t,n}$ à sa droite. Le résultat de la multiplication $A \cdot x$ est alors un vecteur $\xi \in \mathbb{R}^{t,n}$:

$$(4) \quad A \cdot x = \xi \in \mathbb{R}^{t,n}; \quad A \text{ matrice } n \times n, \quad x \in \mathbb{R}^{t,n}.$$

La i^{e} ligne du vecteur $A \cdot x$ s'obtient en multipliant pour chaque colonne j l'élément a_{ij} sur la i^{e} ligne et la j^{e} colonne par le nombre x_j qui est sur la j^{e} ligne de x , puis en additionnant les valeurs correspondantes pour toutes les valeurs de j :

$$(5) \quad (A \cdot x)_i = \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j, \quad x \in \mathbb{R}^{t,n} \quad A \text{ carré } n \times n$$

- On peut aussi multiplier la ligne y par la matrice carrée A; la matrice A est alors située à droite de la ligne y :

$$(6) \quad y \cdot A = y \in \mathbb{R}^n, \quad A \text{ matrice } n \times n, \quad y \in \mathbb{R}^n.$$

La j° colonne de $y \cdot A$ s'obtient en multipliant chaque colonne y_k par l'élément de A sur la k° ligne et la j° colonne, puis en ajoutant les résultats précédents pour toutes les valeurs de k :

$$(7) \quad (y \cdot A)_j = \sum_{k=1}^n y_k a_{kj} \quad \left\{ \begin{array}{l} y \in \mathbb{R}^n \\ A \text{ carré } n \times n \end{array} \right.$$

- Si A et B sont deux matrices carrées $n \times n$, le produit $A \cdot B$ s'obtient en considérant la matrice B comme une succession de n vecteurs de $\mathbb{R}^{t \times n}$ et en juxtaposant les résultats des colonnes ainsi obtenus. Le produit $A \cdot B$ est donc une nouvelle matrice carrée d'ordre n , dont l'élément générique (i, j) (i indice de ligne et j indice de colonne) vaut

$$(8) \quad (A \cdot B)_{ij} = \sum_{k=1}^n a_{ik} b_{kj}, \quad 1 \leq i, j \leq n.$$

- Le produit des matrices est associatif :

$$(9) \quad (A \cdot B) \cdot C = A \cdot (B \cdot C)$$

puisque l'élément (i, j) de ce produit s'écrit

Supplément

$$(10) \quad (A \cdot B \cdot C)_{ij} = \sum_{k=1}^n \sum_{l=1}^n a_{ik} b_{kl} c_{lj}$$

et peut se factoriser sous la forme

$$\sum_{l=1}^n (AB)_{il} c_{lj} \text{ ou } \sum_{k=1}^n a_{ik} (BC)_{kj}.$$

② Factorisation de Gauss d'un système d'ordre 2

- On se donne une matrice A , carrée d'ordre 2, un vecteur $b \in \mathbb{R}^{t,2}$ et on cherche $x \in \mathbb{R}^{t,2}$ de sorte que

$$(11) \quad A \cdot x = b, \quad A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$$

- La méthode de Gauss consiste à factoriser A sous la forme de deux matrices triangulaires L et U , du produit avec L triangulaire inférieure et U triangulaire supérieure:

$$(12) \quad L = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ \gamma & 1 \end{pmatrix}, \quad U = \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ 0 & \delta \end{pmatrix}, \quad L \cdot U = A$$

- on effectue le produit de L par U . Il vient

$$(13) \quad L \cdot U = \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma\alpha & \gamma\beta + \delta \end{pmatrix}$$

L'égalité $L \cdot U = A$ conduit aux quatre équations scalaires suivantes, d'inconnues $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ et

de données a, b, c, d :

$$(14) \quad \alpha = a, \beta = b, \gamma \alpha = c, \gamma \beta + \delta = d.$$

- Si $\alpha \neq 0$, le système (14) se résout sans difficulté:

$$(15) \quad \alpha = a, \beta = b, \gamma = c/a, \delta = d - \gamma \beta, \text{ avec une écriture "algorithme" (15) qui permet de calculer effectivement et } \underline{\text{dans cet ordre}} \text{ les coefficients } \alpha, \beta, \gamma, \delta \text{ des matrices L et U.}$$

- Une fois la factorisation de Gauß effectuée, c'est à dire une fois les matrices L et U connues, le système linéaire (11) s'écrit

$$(16) \quad L \cdot U \cdot x = b,$$

on le résout en deux étapes. On fait d'abord le changement de variables $Ux = y$, on résout ensuite le système linéaire $Ly = b$, puis enfin le système $Ux = y$ pour expliciter la solution x . Le système (16) est équivalent à

$$(17) \quad Ly = b,$$

$$(18) \quad Ux = y.$$

- On commence par résoudre le système linéaire (17):

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ \gamma & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \end{pmatrix}$$

soit $y_1 = b_1, \alpha y_1 + y_2 = b_2$.

Le calcul effectif de y peut donc s'écrire sous la forme

$$(19) \quad y_1 = b_1, \quad y_2 = b_2 - \alpha y_1.$$

- on résout ensuite le système (18) :

$$\begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ 0 & \delta \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix},$$

soit $\alpha x_1 + \beta x_2 = y_1, \delta x_2 = y_2$. Si $\delta \neq 0$, on peut expliciter x selon

$$(20) \quad x_2 = y_2 / \delta, \quad x_1 = (y_1 - \beta x_2) / \alpha$$

- on remarque que la matrice triangulaire supérieure U est inversible si et seulement si $\alpha \neq 0$ et $\delta \neq 0$. La factorisation $A = L \cdot U$ avec L et U sous la forme (12) peut ne pas aboutir. C'est le cas par exemple pour la matrice A donnée par

$$(21) \quad A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}.$$

Il convient dans ce cas de permuter les équations, pour se ramener à $A = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$.

③ Factorisation de Gauss pour une matrice trois par trois

- On se donne une matrice A triadiagonale d'ordre 3, c'est à dire de la forme

$$(22) \quad A = \begin{pmatrix} a_1 & b_1 & 0 \\ 0 & a_2 & b_2 \\ 0 & c_2 & a_3 \end{pmatrix}$$

on cherche L et U triangulaires inférieure et supérieure comme au paragraphe 2, mais également triadiagonales, c'est à dire n'ayant des éléments non nuls qu'aux mêmes emplacements que la matrice A :

$$(23) \quad L = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ r_1 & 1 & 0 \\ 0 & r_2 & 1 \end{pmatrix}, \quad U = \begin{pmatrix} \alpha_1 & \beta_1 & 0 \\ 0 & \alpha_2 & \beta_2 \\ 0 & 0 & \alpha_3 \end{pmatrix}$$

- La factorisation $LU=A$ demande de calculer le produit $L \cdot U$:

$$(24) \quad L \cdot U = \begin{pmatrix} \alpha_1 \rightarrow \beta_1 & & & 0 \\ r_1 \alpha_1 \leftarrow r_1 \beta_1 + \alpha_2 & \rightarrow \beta_2 \\ 0 & r_2 \alpha_2 \leftarrow r_2 \beta_2 + \alpha_3 & & \end{pmatrix}.$$

on écrit l'égalité $LU=A$ issue de (24) et (22) en suivant les flèches proposées à la relation (24):

$$(25) \quad \left\{ \begin{array}{l} \alpha_1 = a_1 \\ \beta_1 = b_1 \\ \gamma_1 \alpha_1 = c_1 \\ \gamma_1 \beta_1 + \alpha_2 = a_2 \\ \beta_2 = b_2 \\ \gamma_2 \alpha_2 = c_2 \\ \gamma_2 \beta_2 + \alpha_3 = a_3. \end{array} \right.$$

On peut résoudre le système de poche en posant
en suivant l'ordre des équations de la relation (25). Il
vient, avec l'hypothèse $\alpha_1 \neq 0$, $\alpha_2 \neq 0$ (puis le
résultat $\alpha_3 \neq 0$, utile pour la suite):

$$(26) \quad \left\{ \begin{array}{l} \alpha_1 = a_2, \beta_1 = b_2, \gamma_1 = c_1 / \alpha_1, \alpha_2 = a_2 - \gamma_1 \beta_1, \\ \beta_2 = b_2, \gamma_2 = c_2 / \alpha_2, \alpha_3 = a_3 - \gamma_2 \beta_2. \end{array} \right.$$

Une fois les matrices L et U calculées, on pose $y = Ux$
comme inconnue auxiliaire et on résout les systèmes
(17) et (18) successivement:

$$(27) \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \gamma_1 & 1 & 0 \\ 0 & \gamma_2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \end{pmatrix}$$

soit $y_1 = b_1, \gamma_1 y_1 + y_2 = b_2, \gamma_2 y_2 + y_3 = b_3$

$$(28) \quad y_1 = b_1, y_2 = b_2 - \gamma_1 y_1, y_3 = b_3 - \gamma_2 y_2.$$

avec une écriture poche de la mise en œuvre
d'un algorithme.

- Pour le système (18), il vient

$$(29) \quad \begin{pmatrix} \alpha_1 & \beta_1 & 0 \\ 0 & \alpha_2 & \beta_2 \\ 0 & 0 & \alpha_3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{pmatrix}$$

C'est à dire

$$(30) \quad \left\{ \begin{array}{l} \alpha_1 x_1 + \beta_1 x_2 = y_1 \\ \alpha_2 x_2 + \beta_2 x_3 = y_2 \\ \alpha_3 x_3 = y_3 \end{array} \right.$$

on évalue x en effectuant une "remontée" à partir de la relation (30), c'est à dire en partant de la dernière équation. Il vient, sous l'hypothèse

$$(31) \quad \alpha_j \neq 0, \quad j=1,2,3$$

$$(32) \quad \left\{ \begin{array}{l} x_3 = y_3 / \alpha_3 \\ x_2 = (y_2 - \beta_2 x_3) / \alpha_2 \\ x_1 = (y_1 - \beta_1 x_2) / \alpha_1 \end{array} \right.$$

ce qui permet de calculer complètement la solution du système linéaire $Ax = b$.

④ Matrice tridiagonale d'ordre n

- La matrice A est d'ordre n; elle est tridiagonale, c'est à dire que si $j \neq i, i-1$ ou $i+1$, A_{ij} est nul.

$$(33) \quad A_{ij} = 0 \quad \text{si } |j-i| \geq 2.$$

- on introduit des notations spécifiques pour la diagonale principale

$$(34) \quad A_{ii} = a_i, \quad 1 \leq i \leq n$$

pour la diagonale supérieure:

$$(35) \quad A_{i,i+1} = b_i, \quad 1 \leq i \leq n-1$$

et pour la diagonale inférieure:

$$(36) \quad A_{i+1,i} = c_i, \quad 1 \leq i \leq n-1.$$

- on cherche une matrice L triangulaire inférieure (L pour "lower" en anglais)

$$(37) \quad L_{kl} = 0 \quad \text{si } l \geq k+1$$

et une matrice U triangulaire supérieure (U pour "upper"):

$$(38) \quad U_{kl} = 0 \quad \text{si } k \geq l+1$$

qui soient de plus tridiagonales:

$$(39) \quad L_{ij} = 0 \quad \text{si } |j-i| \geq 2, \quad U_{ij} = 0 \quad \text{si } |j-i| \geq 2.$$

Donc seules deux diagonales de L sont non-nulles, la diagonale principale pour laquelle on pose par convention

$$(40) \quad L_{ii} = 1, \quad 1 \leq i \leq n$$

et la première diagonale inférieure, où l'on a :

$$(41) \quad L_{i+1,i} = \gamma_i, \quad 1 \leq i \leq n-1.$$

- De manière analogue, la diagonale principale de la matrice U est non nulle

$$(42) \quad U_{ii} = \alpha_i, \quad 1 \leq i \leq n$$

$$(43) \quad \alpha_i \neq 0 \quad \forall i \in \{1, \dots, n\}$$

et la condition (43) est essentielle au succès de l'algorithme. La première diagonale supérieure de U est également non nulle à priori; on pose

$$(44) \quad U_{i,i+1} = \beta_i, \quad 1 \leq i \leq n-1.$$

- Quand on effectue le produit LU , l'élément générique de ligne i et de colonne j est donné à l'aide de la relation (8):

$$(45) \quad (L \cdot U)_{ij} = \sum_{m=1}^n L_{im} U_{mj}$$

Si $|j-i| \geq 2$, c'est à dire si $j \leq i-2$ par exemple pour fixer les idées, le coefficient U_{lj} est nul pour $m \geq j+1$ compte tenu de (38) et le coefficient L_{im} est nul pour $m \geq i+1$ compte tenu de (37)

Le coefficient $L_{im} \times U_{mj}$ au membre de droite de (45) est non nul seulement si $m \leq i$ et $m \leq j$.

Comme L est tridiagonale, ceci n'est possible que pour $m=i$ mais U_{ij} est alors nul car U est tridiagonale. La preuve pour $j \geq i+2$ est analogue et est laissée au lecteur :

$$(46) \quad (LU)_{ij} \text{ est nul si } j \leq i-2 \text{ ou } j \geq i+2$$

et le produit $L \cdot U$ est bien une matrice A tridiagonale. Nous étendons aussi du raisonnement précédent

$$(47) \quad (LU)_{ij} = \sum_{m \leq \min(i,j)} L_{im} U_{mj}$$

Si $j=i$, L_{im} est non nul pour $m=i$ ou $m=i-1$ (relation (41)) et U_{mj} est non nul pour $m=i$ ou $m=i-1$. La relation (47) s'écrit dans ce cas :

$$(48) \quad \gamma_{i-1} \beta_{i-1} + \alpha_i = a_i \quad \text{si } i \geq 2.$$

Pour $j=i-1$, L_{im} est nul si $m \leq i-2$, donc seule la valeur $m=i-1$ contribue à la somme (47). On obtient

$$(49) \quad \gamma_{i-1} \alpha_{i-1} = c_{i-1}, \quad 2 \leq i \leq n-2$$

Pour $j=i+1$, $U_{i-1,ii}$ est nul compte tenu de (39), donc seule la valeur $m=i$ donne une contribution au second membre de (47). On a donc

$$(50) \quad v_{i,i+n} = \beta_i = b_i, \quad i \leq n-1.$$

13

- Il s'agit maintenant d'exploiter au mieux les relations (48)(49) et (50) afin d'écrire un algorithme de calcul des α_i ($1 \leq i \leq n$) et des β_i et γ_i pour $1 \leq i \leq n-1$. On a bien entendu

$$(51) \quad \alpha_1 = a_1.$$

Imaginons avoir calculé le produit LU pour des indices k, l tels que $k \leq i$ et $l \leq i$.

On suppose donc connus α_j pour $j \leq i$, β_j pour $j \leq i-1$ et γ_j pour $j \leq i-1$. À l'ordre $i+1$, on a en vertu de (50)

$$(52) \quad \beta_i = b_i;$$

puis grâce à (49) (avec i changé en $i+1$):

$$(53) \quad \gamma_i = c_i / \alpha_i;$$

et enfin en vertu de (48) (avec i changé en $i+1$):

$$(54) \quad \alpha_{i+1} = a_{i+1} - \gamma_i \beta_i$$

et on peut de calculer β_i et γ_i .

- On peut donc écrire l'algorithme suivant

$$(55) \quad \left\{ \begin{array}{l} \alpha_1 = a_1 \\ \text{de } i=1 \text{ à } i=i-1, \text{ faire} \\ \quad \beta_i = b_i \\ \quad \gamma_i = c_i / \alpha_i \\ \quad \alpha_{i+1} = a_{i+1} - \gamma_i \beta_i \\ \text{fin faire.} \end{array} \right.$$

- Une fois les matrices L et U calculées à l'av. de de l'algorithme (55) et surtout une fois qu'on s'est assuré de la condition (43) de non nullité des pivots, la résolution du système linéaire $Ax=b$ s'effectue grâce à (17) puis (18). Le produit Ly s'écrit

$$(56) \quad (Ly)_i = \sum_j L_{ij} y_j = \sum_{j \leq i} L_{ij} y_j$$

compte tenu de la relation (37). Mais comme L est tridiagonale inférieure, on a

$$(57) \quad y_1 = b_1$$

$$(58) \quad y_{i-1} - \gamma_{i-1} y_{i-1} + y_i = b_i \quad \forall i \geq 2$$

Le calcul de y , solution de $Ly=b$, s'obtient à l'aide de l'algorithme de descente :

$$(59) \quad \left\{ \begin{array}{l} y_1 = b_1 \\ \text{Pour } i \geq 2, \\ \quad y_i = b_i - \gamma_{i-1} y_{i-1} \\ \quad \text{fin de boucle.} \end{array} \right.$$

- Pour calculer x à partir de y (relation (18)), on note que le produit Ux s'écrit

$$(60) \quad (Ux)_i = \sum_k U_{ik} x_k = \sum_{k \geq i} U_{ik} x_k$$

au m de (38). Mais la matrice U est tridiagonale et seules les valeurs de $k=i$

et $k=i+1$ doivent être retenus dans le terme de droite de la relation (60). On en tire

$$(61) \quad \alpha_i x_i + \beta_i x_{i+1} = y_i \quad i \leq n-1$$

$$(62) \quad \alpha_n x_n = y_n.$$

On déduit de ces considérations l'algorithme de "remontée"

$$(63) \left\{ \begin{array}{l} x_n = y_n / \alpha_n \\ \text{Boucle sur } k: 1 \rightarrow n-1 \\ i = n-k \\ x_i = (y_i - \beta_i x_{i+1}) / \alpha_i \end{array} \right.$$

qui part de la relation finale (62) et remonte ensuite les indices pour terminer par $i=1$ (soit $k=n-1$ dans les notations de l'algorithme (63)).

- La résolution du système $Ax=b$ pour une matrice A tridiagonale s'effectue pour un coût proportionnel à l'ordre n du système.

\mathfrak{F} , dec 04.