

– Typeset by GMNI & Foil_ETEX –

FACTORIZACIONES DE CROUT Y DE CHOLESKY

F. Navarrina, I. Colominas, H. Gómez, J. París, M. Casteleiro



GMNI — GRUPO DE MÉTODOS NUMÉRICOS EN INGENIERÍA

Departamento de Métodos Matemáticos y de Representación
Escuela Técnica Superior de Ingenieros de Caminos, Canales y Puertos
Universidad de A Coruña, España

e-mail: fnavarrina@udc.es

página web: <http://caminos.udc.es/gmni>





ÍNDICE

▶ FACTORIZACIÓN DE CROUT $\underline{A} = \underline{L} \underline{D} \underline{U}$

- Fundamentos teóricos. Condiciones de existencia
- Algoritmos de factorización y de solución de sistemas
- Programación. Almacenamiento de los resultados sobre los datos
- Adaptación para almacenamientos en banda y perfil

▶ FACTORIZACIÓN DE CHOLESKY $\underline{A} = \underline{L} \underline{D} \underline{L}^T$

- Fundamentos teóricos. Condiciones de existencia
- Algoritmos de factorización y de solución de sistemas
- Programación. Almacenamiento de los resultados sobre los datos
- Adaptación para almacenamientos en banda y perfil





FACTORIZACIÓN DE CROUT: Fundamentos Teóricos (I)

FACTORIZACIÓN DE CROUT $[A = L D U]$

Sea el problema

$$\boxed{\underline{A} \bar{x} = \bar{b}}$$
 con $\underline{A} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix}$, $\bar{x} = \begin{Bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{Bmatrix}$, $\bar{b} = \begin{Bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{Bmatrix}$.

La FACTORIZACIÓN DE CROUT consiste en:

$$\boxed{\underline{A} = \underline{L} \underline{D} \underline{U}} \implies \underline{L} \overbrace{\underline{D} \underline{U} \bar{x}}^{\bar{z}} = \bar{b} \implies \begin{cases} \underline{L} \bar{z} = \bar{b}, \\ \underline{D} \bar{y} = \bar{z}, \\ \underline{U} \bar{x} = \bar{y}. \end{cases}$$



FUNCIONAMIENTO DEL MÉTODO

Supongamos que ya hemos factorizado

$$\underline{A}_k = \underline{L}_k \underline{D}_k \underline{U}_k, \quad \text{con} \quad \underline{A}_k = \begin{bmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1k} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{k1} & \cdots & a_{kk} \end{bmatrix},$$

siendo

$$\underline{L}_k = \begin{bmatrix} l_{11} & & 0 \\ \vdots & \ddots & \\ l_{k1} & \cdots & l_{kk} \end{bmatrix}, \quad \underline{D}_k = \begin{bmatrix} d_{11} & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & d_{kk} \end{bmatrix}, \quad \underline{U}_k = \begin{bmatrix} u_{11} & \cdots & u_{1k} \\ & \ddots & \vdots \\ 0 & & u_{kk} \end{bmatrix}.$$



FACTORIZACIÓN DE CROUT: Fundamentos Teóricos (IIb)

Pretendemos factorizar (a partir de lo anterior)

$$\underline{A}_{k+1} = \underline{L}_{k+1} \underline{D}_{k+1} \underline{U}_{k+1}, \quad \text{con} \quad \underline{A}_{k+1} = \begin{bmatrix} \underline{A}_k & \bar{c}_{k+1} \\ \bar{f}_{k+1}^T & a_{k+1,k+1} \end{bmatrix},$$

de forma que

$$\underline{L}_{k+1} = \begin{bmatrix} \underline{L}_k & \bar{0} \\ \bar{l}_{k+1}^T & l_{k+1,k+1} \end{bmatrix}, \quad \underline{D}_{k+1} = \begin{bmatrix} \underline{D}_k & \bar{0} \\ \bar{0}^T & d_{k+1,k+1} \end{bmatrix}, \quad \underline{U}_{k+1} = \begin{bmatrix} \underline{U}_k & \bar{u}_{k+1} \\ \bar{0}^T & u_{k+1,k+1} \end{bmatrix}.$$

donde

$$\bar{c}_{k+1} = \begin{Bmatrix} a_{1,k+1} \\ \vdots \\ a_{k,k+1} \end{Bmatrix},$$

$$\bar{u}_{k+1} = \begin{Bmatrix} u_{1,k+1} \\ \vdots \\ u_{k,k+1} \end{Bmatrix},$$

$$\bar{f}_{k+1}^T = [a_{k+1,1} \quad \cdots \quad a_{k+1,k}],$$

$$\bar{l}_{k+1}^T = [l_{k+1,1} \quad \cdots \quad l_{k+1,k}].$$





FACTORIZACIÓN DE CROUT: Fundamentos Teóricos (IIC)

Multiplicamos por cajas ...

$$\underline{D}_{k+1} \underline{U}_{k+1} = \begin{bmatrix} \overbrace{0} & \overbrace{\bar{0}} \\ \underline{D}_k \underline{U}_k + \bar{0} \bar{0}^T & \underline{D}_k \bar{u}_{k+1} + \bar{0} u_{k+1,k+1} \\ \underbrace{\bar{0}^T \underline{U}_k}_{\bar{0}^T} + \underbrace{d_{k+1,k+1} \bar{0}^T}_{\bar{0}^T} & \underbrace{\bar{0}^T \bar{u}_{k+1} + d_{k+1,k+1} u_{k+1,k+1}}_0 \end{bmatrix} \cdot$$

$$\underline{L}_{k+1} (\underline{D}_{k+1} \underline{U}_{k+1}) = \begin{bmatrix} \overbrace{0} & \overbrace{\bar{0}} \\ \underline{L}_k \underline{D}_k \underline{U}_k + \bar{0} \bar{0}^T & \underline{L}_k \underline{D}_k \bar{u}_{k+1} + \bar{0} d_{k+1,k+1} u_{k+1,k+1} \\ \bar{l}_{k+1}^T \underline{D}_k \underline{U}_k + \underbrace{l_{k+1,k+1} \bar{0}^T}_{\bar{0}^T} & \bar{l}_{k+1}^T \underline{D}_k \bar{u}_{k+1} + l_{k+1,k+1} d_{k+1,k+1} u_{k+1,k+1} \end{bmatrix} \cdot$$





FACTORIZACIÓN DE CROUT: Fundamentos Teóricos (IId)

Igualamos . . .

$$\begin{bmatrix} \underline{A}_k & \bar{c}_{k+1} \\ \bar{f}_{k+1}^T & a_{k+1,k+1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \underline{L}_k \underline{D}_k \underline{U}_k & \underline{L}_k \underline{D}_k \bar{u}_{k+1} \\ \bar{l}_{k+1}^T \underline{D}_k \underline{U}_k & \bar{l}_{k+1}^T \underline{D}_k \bar{u}_{k+1} + l_{k+1,k+1} d_{k+1,k+1} u_{k+1,k+1} \end{bmatrix},$$

lo que por cajas equivale a

$$\left\{ \begin{array}{l} \underline{A}_k = \underline{L}_k \underline{D}_k \underline{U}_k, \\ \bar{c}_{k+1} = \underline{L}_k \underline{D}_k \bar{u}_{k+1}, \\ \bar{f}_{k+1}^T = \bar{l}_{k+1}^T \underline{D}_k \underline{U}_k, \\ a_{k+1,k+1} = \bar{l}_{k+1}^T \underline{D}_k \bar{u}_{k+1} + l_{k+1,k+1} d_{k+1,k+1} u_{k+1,k+1}. \end{array} \right. \quad [\Leftarrow \text{HIPÓTESIS}]$$





FACTORIZACIÓN DE CROUT: Fundamentos Teóricos (Ile)

Por tanto . . .

1. El vector \bar{u}_{k+1} es la solución del sistema:

$$\left[\underline{L}_k \quad \underline{D}_k \right] \bar{u}_{k+1} = \bar{c}_{k+1} .$$

2. El vector \bar{l}_{k+1} es la solución del sistema:

$$\left[\underline{U}_k^T \quad \underline{D}_k \right] \bar{l}_{k+1} = \bar{f}_{k+1} .$$

3. Los coeficientes $l_{k+1,k+1}$, $d_{k+1,k+1}$ y $u_{k+1,k+1}$ verifican:

$$l_{k+1,k+1} \quad d_{k+1,k+1} \quad u_{k+1,k+1} = a_{k+1,k+1} - \bar{l}_{k+1}^T \underline{D}_k \bar{u}_{k+1} . \quad (*)$$

(*) Donde \bar{l}_{k+1} y \bar{u}_{k+1} se habrán calculado previamente.

Hay infinitas descomposiciones posibles. Por convenio, se eligen (arbitrariamente) los valores:

$$l_{k+1,k+1} = 1, \quad u_{k+1,k+1} = 1 \quad \Rightarrow \quad d_{k+1,k+1} = a_{k+1,k+1} - \bar{l}_{k+1}^T \underline{D}_k \bar{u}_{k+1} .$$





FACTORIZACIÓN DE CROUT: Fundamentos Teóricos (Ilf)

4. Para $k = 1$:

$$\underline{A}_1 = \underline{L}_1 \underline{D}_1 \underline{U}_1 \implies \begin{matrix} l_{11} \\ d_{11} \\ u_{11} \end{matrix} = a_{11}. \quad (*)$$

5. Para $k = n$:

$$\underline{A}_n = \underline{A} \implies \underline{A} = \underline{L} \underline{D} \underline{U} \quad \text{con} \quad \begin{cases} \underline{L} = \underline{L}_n, \\ \underline{D} = \underline{D}_n, \\ \underline{U} = \underline{U}_n. \end{cases}$$

(*) Hay infinitas descomposiciones posibles. Por convenio, se eligen (arbitrariamente) los valores:

$$\begin{matrix} l_{11} \\ u_{11} \end{matrix} = 1, \quad \begin{matrix} u_{11} \\ d_{11} \end{matrix} = 1 \implies \begin{matrix} d_{11} \\ a_{11} \end{matrix} = a_{11}.$$





REALIZACIÓN DE LOS CÁLCULOS

1. FACTORIZACIÓN DE LA MATRIZ:

Asignar $l_{11} = 1, u_{11} = 1,$

$$d_{11} = a_{11}.$$

Para $k = 1, \dots, n - 1$

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{Resolver } \left[\underline{L}_k \quad \underline{D}_k \right] \bar{u}_{k+1} = \bar{c}_{k+1}, \\ \left[\underline{U}_k^T \quad \underline{D}_k \right] \bar{l}_{k+1} = \bar{f}_{k+1}. \\ \text{Asignar } l_{k+1,k+1} = 1, u_{k+1,k+1} = 1, \\ d_{k+1,k+1} = a_{k+1,k+1} - \bar{l}_{k+1}^T \underline{D}_k \bar{u}_{k+1}. \end{array} \right.$$



FACTORIZACIÓN DE CROUT: Fundamentos Teóricos (IIIb)

Notas:

1. Los sistemas $[\underline{L}_k \ \underline{D}_k] \bar{u}_{k+1} = \bar{c}_{k+1}$ se resuelven en dos fases:

$$\underline{L}_k \overbrace{\underline{D}_k \bar{u}_{k+1}}^{\bar{v}_{k+1}} = \bar{c}_{k+1} \implies \begin{cases} \underline{L}_k \bar{v}_{k+1} = \bar{c}_{k+1}, \\ \underline{D}_k \bar{u}_{k+1} = \bar{v}_{k+1}. \end{cases}$$

2. Los sistemas $[\underline{U}_k^T \ \underline{D}_k] \bar{l}_{k+1} = \bar{f}_{k+1}$ se resuelven en dos fases:

$$\underline{U}_k^T \overbrace{\underline{D}_k \bar{l}_{k+1}}^{\bar{m}_{k+1}} = \bar{f}_{k+1} \implies \begin{cases} \underline{U}_k^T \bar{m}_{k+1} = \bar{f}_{k+1}, \\ \underline{D}_k \bar{l}_{k+1} = \bar{m}_{k+1}. \end{cases}$$



REALIZACIÓN DE LOS CÁLCULOS (continuación)

2. SOLUCIÓN DE SISTEMAS:

$$\begin{aligned} \text{Resolver } \underline{L} \bar{z} &= \bar{b}, \\ \underline{D} \bar{y} &= \bar{z}, \\ \underline{U} \bar{x} &= \bar{y}. \end{aligned}$$



FACTORIZACIÓN DE CROUT: Fundamentos Teóricos (IVa)

CONDICIONES DE EXISTENCIA

Por construcción (unos en la diagonal principal), se cumple

$$\det(\underline{L}_k) = \det(\underline{U}_k) = 1 \quad \text{para } k = 1, \dots, n.$$

Por tanto, basta con que se cumplan las condiciones

$$\begin{cases} \det(\underline{D}_k) \neq 0, k = 1, \dots, n - 1 & \text{para que pueda realizarse la factorización,} \\ \det(\underline{D}_k) \neq 0, k = n & \text{para que pueda realizarse la solución de sistemas.} \end{cases}$$

Por otro lado,

$$\underline{A}_k = \underline{L}_k \underline{D}_k \underline{U}_k \implies \det(\underline{A}_k) = \det(\underline{L}_k) \det(\underline{D}_k) \det(\underline{U}_k) = \det(\underline{D}_k) \quad \forall k.$$

Luego, las condiciones de existencia pueden expresarse en la forma

$$\begin{cases} \det(\underline{A}_k) \neq 0, k = 1, \dots, n - 1 & \text{para que pueda realizarse la factorización,} \\ \det(\underline{A}_k) \neq 0, k = n & \text{para que pueda realizarse la solución de sistemas.} \end{cases}$$





FACTORIZACIÓN DE CROUT: Fundamentos Teóricos (IVb)

En general, podemos afirmar que:

♥ Si la matriz es **REGULAR** $[\det(\underline{A}) \neq 0]$...

- ♠ puede pasar que la factorización exista; (*)
- ♠ puede pasar que la factorización **NO** exista; (**)
- ♠ es prácticamente imposible comprobar *a priori* la condición de existencia anterior;
- ♣ es sencillo (y RECOMENDABLE en todo caso) comprobar sobre la marcha que

$$d_{11} \neq 0, \quad d_{k+1,k+1} \neq 0 \text{ para } k = 1, \dots, n.$$

♠ Aunque la matriz sea **SINGULAR** $[\det(\underline{A}) = 0]$...

- ♠ puede pasar que la factorización exista; (*)
- ♠ pero no se podrá utilizar para resolver el sistema. (***)

(*) Esto sucederá cuando $\det(\underline{A}_k) \neq 0, k = 1, \dots, n - 1$.

(**) Esto sucederá cuando no se cumpla la condición anterior. Por ejemplo, cuando $a_{11} = 0$.
Al igual que en el Método de Gauss, estos casos requieren **PIVOTAMIENTO** (intercambio de filas y/o columnas).
El problema es que el pivotamiento casa mal con los almacenamientos en banda y en perfil.

(***) Porque el sistema no tiene solución y el algoritmo fallará al resolver $\underline{D} \bar{y} = \bar{z}$.





FACTORIZACIÓN DE CROUT: Fundamentos Teóricos (IVc)

Un caso importante es el de las **MATRICES DEFINIDAS**:

$$\underline{A} \text{ DEFINIDA} \implies \det(\underline{A}_k) \neq 0, \quad k = 1, \dots, n.$$

Luego, si \underline{A} es **DEFINIDA** (positiva o negativa)

- ◇ puede realizarse la factorización y
- ◇ puede realizarse la solución de sistemas.





1. FACTORIZACIÓN DE LA MATRIZ:

$$l_{11} = 1, \quad u_{11} = 1$$

$$d_{11} = a_{11}$$

DO $k=1, n-1$

$$u_{i,k+1} = a_{i,k+1} - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij} u_{j,k+1} \quad ; \quad i = 1, \dots, k$$

$$u_{i,k+1} = u_{i,k+1} / d_{ii} \quad ; \quad i = 1, \dots, k$$

$$l_{k+1,i} = a_{k+1,i} - \sum_{j=1}^{i-1} u_{ji} l_{k+1,j} \quad ; \quad i = 1, \dots, k$$

$$l_{k+1,i} = l_{k+1,i} / d_{ii} \quad ; \quad i = 1, \dots, k$$

$$l_{k+1,k+1} = 1, \quad u_{k+1,k+1} = 1$$

$$d_{k+1,k+1} = a_{k+1,k+1} - \sum_{j=1}^k l_{k+1,j} d_{jj} u_{j,k+1}$$

ENDDO



2. SOLUCIÓN DE SISTEMAS:

(*)

$$z_i = b_i - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij} z_j \quad ; \quad i = 1, \dots, n$$

$$y_i = z_i / d_{ii} \quad ; \quad i = 1, \dots, n$$

$$x_i = y_i - \sum_{j=i+1}^n u_{ij} x_j \quad ; \quad i = n, \dots, 1, -1$$

(*) Este planteamiento es adecuado para matrices en banda pero inadecuado para matrices en perfil debido a que el bucle interno de la última expresión (sumatorio) barre la matriz \underline{U} por filas.



FACTORIZACIÓN DE CROUT: Algoritmos (III)

2. SOLUCIÓN DE SISTEMAS: [Planteamiento Alternativo] (*)

$$z_i = b_i - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij} z_j \quad ; \quad i = 1, \dots, n$$

$$y_i = z_i / d_{ii} \quad ; \quad i = 1, \dots, n$$

$$x_i = y_i \quad ; \quad i = 1, \dots, n$$

$$x_j = x_j - u_{ji} x_i \quad ; \quad j = 1, \dots, i-1 \quad ; \quad i = n, \dots, 2, -1$$

(*) Este planteamiento es adecuado para matrices en banda y también para matrices en perfil. Obsérvese que el bucle interno de la última expresión barre ahora la matriz U por columnas.





FACTORIZACIÓN DE CROUT: Algoritmos (IV)

Es fácil comprobar que

- podemos almacenar \underline{L} , \underline{D} y \underline{U} sobre \underline{A} ;
- podemos almacenar \bar{z} , \bar{y} y \bar{x} sobre \bar{b} ;

Así...

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & \cdots & a_{2n} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & \cdots & a_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix} \xrightarrow{\text{se transformará en}} \begin{bmatrix} d_{11} & u_{12} & u_{13} & \cdots & u_{1n} \\ l_{21} & d_{22} & u_{23} & \cdots & u_{2n} \\ l_{31} & l_{32} & d_{33} & \cdots & u_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & d_{nn} \end{bmatrix} .$$

$$\begin{Bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \\ \vdots \\ b_n \end{Bmatrix} \xrightarrow{\text{se transformará en}} \begin{Bmatrix} z_1 \\ z_2 \\ z_3 \\ \vdots \\ z_n \end{Bmatrix} \xrightarrow{\text{se transformará en}} \begin{Bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ \vdots \\ y_n \end{Bmatrix} \xrightarrow{\text{se transformará en}} \begin{Bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ \vdots \\ x_n \end{Bmatrix} .$$



1. FACTORIZACIÓN DE LA MATRIZ:

DO $k=1, n-1$

$$a_{i,k+1} \leftarrow a_{i,k+1} - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} a_{j,k+1} \quad ; \quad i = 2, \dots, k$$

$$a_{i,k+1} \leftarrow a_{i,k+1} / a_{ii} \quad ; \quad i = 1, \dots, k$$

$$a_{k+1,i} \leftarrow a_{k+1,i} - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ji} a_{k+1,j} \quad ; \quad i = 2, \dots, k$$

$$a_{k+1,i} \leftarrow a_{k+1,i} / a_{ii} \quad ; \quad i = 1, \dots, k$$

$$a_{k+1,k+1} \leftarrow a_{k+1,k+1} - \sum_{j=1}^k a_{k+1,j} a_{jj} a_{j,k+1}$$

ENDDO



2. SOLUCIÓN DE SISTEMAS:

(*)

$$b_i \leftarrow b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} b_j \quad ; i = 2, \dots, n$$

$$b_i \leftarrow b_i / a_{ii} \quad ; i = 1, \dots, n$$

$$b_i \leftarrow b_i - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} b_j \quad ; i = n-1, \dots, 1, -1$$

(*) Este planteamiento es adecuado para matrices en banda pero inadecuado para matrices en perfil debido a que el bucle interno de la última expresión (sumatorio) barre la parte superior de la matriz A por filas.



FACTORIZACIÓN DE CROUT: Programación (III)

2. SOLUCIÓN DE SISTEMAS: [Planteamiento Alternativo] (*)

$$b_i \leftarrow b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} b_j \quad ; i = 2, \dots, n$$

$$b_i \leftarrow b_i / a_{ii} \quad ; i = 1, \dots, n$$

$$b_j \leftarrow b_j - a_{ji} b_i \quad ; j = 1, \dots, i - 1 \quad ; i = n, \dots, 2, -1$$

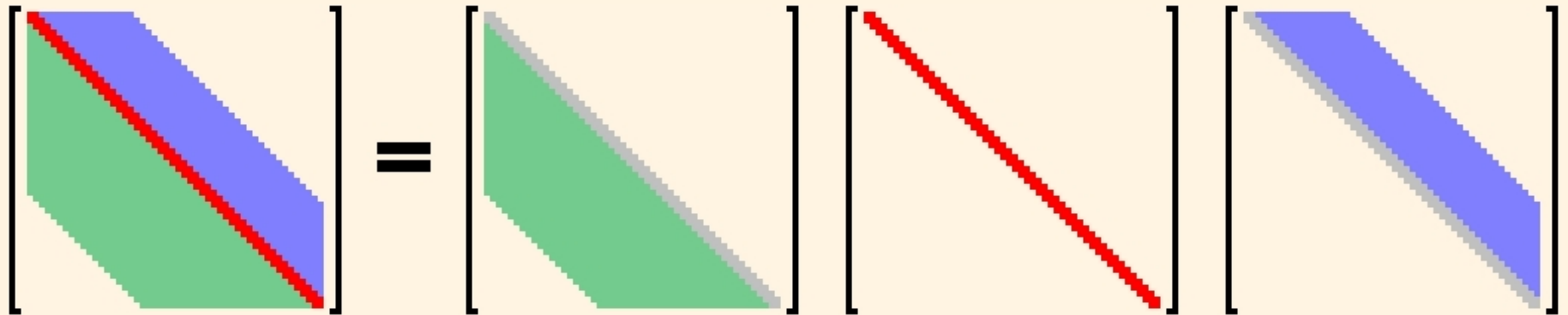
(*) Este planteamiento es adecuado para matrices en banda y también para matrices en perfil.
Obsérvese que el bucle interno de la última expresión barre ahora la parte superior de la matriz A por columnas.



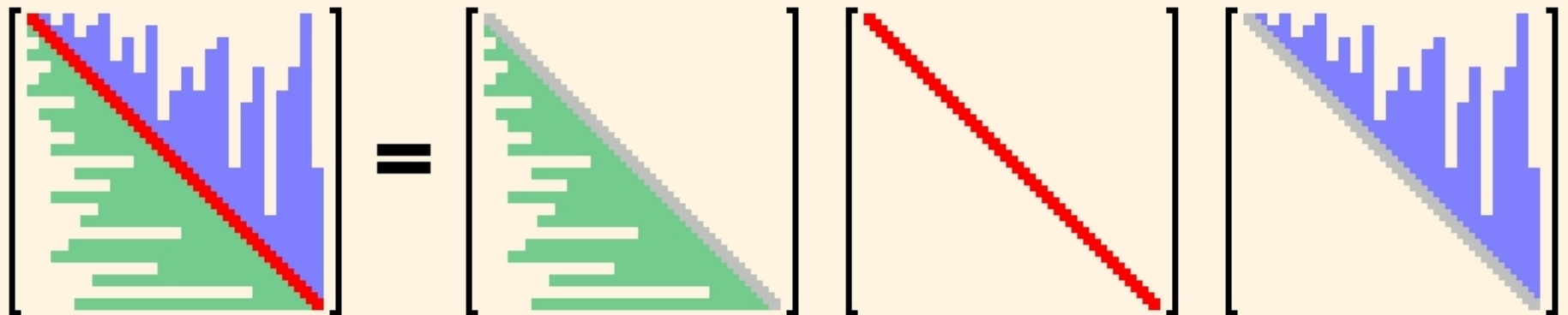


FACTORIZACIÓN DE CROUT: Adaptación a Banda y Perfil (I)

Se conservan los semianchos de banda inferior y superior:



Se conservan los perfiles inferior (por filas) y superior (por columnas):





FACTORIZACIÓN DE CHOLESKY: Fundamentos Teóricos (I)

FACTORIZACIÓN DE CHOLESKY

$$[\underline{A} = \underline{L} \underline{D} \underline{L}^T, \underline{A} \text{ simétrica}]$$

Sea el problema

$$\boxed{\underline{A} \bar{x} = \bar{b}} \quad \text{con} \quad \underline{A} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ & & \ddots & \vdots \\ \text{Sim.} & & & a_{nn} \end{bmatrix}, \quad \bar{x} = \begin{Bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{Bmatrix}, \quad \bar{b} = \begin{Bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{Bmatrix}.$$

La FACTORIZACIÓN DE CHOLESKY consiste en:

$$\boxed{\underline{A} = \underline{L} \underline{D} \underline{L}^T} \implies \underline{L} \underbrace{\underline{D} \underline{L}^T \bar{x}}_{\bar{y}} = \bar{b} \implies \begin{cases} \underline{L} \bar{z} = \bar{b}, \\ \underline{D} \bar{y} = \bar{z}, \\ \underline{L}^T \bar{x} = \bar{y}. \end{cases}$$





FUNCIONAMIENTO DEL MÉTODO

Observamos que es un caso particular de la **Factorización de CROUT** para matrices simétricas en el que

$$\underline{U} = \underline{L}^T.$$

Debido a la simetría se cumplirá

$$\left\{ \begin{array}{l} \bar{c}_{k+1} = \bar{f}_{k+1}, \\ \underline{U}_k = \underline{L}_k^T, \\ \bar{u}_{k+1} = \bar{l}_{k+1}, \\ u_{k+1,k+1} = l_{k+1,k+1}. \end{array} \right.$$



FACTORIZACIÓN DE CHOLESKY: Fundamentos Teóricos (IIb)

Por tanto ...

1-2. El vector \bar{l}_{k+1} es la solución del sistema:

$$[\underline{L}_k \quad \underline{D}_k] \bar{l}_{k+1} = \bar{f}_{k+1}.$$

3. Los coeficientes $l_{k+1,k+1}$ y $d_{k+1,k+1}$ verifican:

$$l_{k+1,k+1} \quad d_{k+1,k+1} \quad l_{k+1,k+1} = a_{k+1,k+1} - \bar{l}_{k+1}^T \underline{D}_k \bar{l}_{k+1}. \quad (*)$$

(*) Donde \bar{l}_{k+1} se habrá calculado previamente.
Hay infinitas descomposiciones posibles. Por convenio, se eligen (arbitrariamente) los valores:

$$l_{k+1,k+1} = 1 \quad \Rightarrow \quad d_{k+1,k+1} = a_{k+1,k+1} - \bar{l}_{k+1}^T \underline{D}_k \bar{l}_{k+1}.$$





FACTORIZACIÓN DE CHOLESKY: Fundamentos Teóricos (IIc)

4. Para $k = 1$:

$$\underline{A}_1 = \underline{L}_1 \underline{D}_1 \underline{L}_1^T \implies \begin{matrix} l_{11} \\ d_{11} \\ l_{11} \end{matrix} = \begin{matrix} a_{11} \end{matrix}. \quad (*)$$

5. Para $k = n$:

$$\underline{A}_n = \underline{A} \implies \underline{A} = \underline{L} \underline{D} \underline{L}^T \quad \text{con} \quad \begin{cases} \underline{L} = \underline{L}_n, \\ \underline{D} = \underline{D}_n. \end{cases}$$

(*) Hay infinitas descomposiciones posibles. Por convenio, se eligen (arbitrariamente) los valores:

$$\begin{matrix} l_{11} \\ d_{11} \end{matrix} = \begin{matrix} 1 \\ a_{11} \end{matrix} \implies \begin{matrix} d_{11} \\ a_{11} \end{matrix} = \begin{matrix} a_{11} \end{matrix}.$$





REALIZACIÓN DE LOS CÁLCULOS

1. FACTORIZACIÓN DE LA MATRIZ:

Asignar $l_{11} = 1,$

$$d_{11} = a_{11}.$$

Para $k = 1, \dots, n - 1$

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{Resolver } [\underline{L}_k \quad \underline{D}_k] \bar{l}_{k+1} = \bar{f}_{k+1}. \\ \text{Asignar } l_{k+1,k+1} = 1, \\ d_{k+1,k+1} = a_{k+1,k+1} - \bar{l}_{k+1}^T \underline{D}_k \bar{l}_{k+1}. \end{array} \right.$$



FACTORIZACIÓN DE CHOLESKY: Fundamentos Teóricos (IIIb)

Notas:

1. Los sistemas $[\underline{L}_k \ \underline{D}_k] \bar{l}_{k+1} = \bar{f}_{k+1}$ se resuelven en dos fases:

$$\underline{L}_k \overbrace{\underline{D}_k \bar{l}_{k+1}}^{\bar{m}_{k+1}} = \bar{f}_{k+1} \implies \begin{cases} \underline{L}_k \bar{m}_{k+1} = \bar{f}_{k+1}, \\ \underline{D}_k \bar{l}_{k+1} = \bar{m}_{k+1}. \end{cases}$$



REALIZACIÓN DE LOS CÁLCULOS (continuación)

2. SOLUCIÓN DE SISTEMAS:

$$\begin{aligned} \text{Resolver } \underline{L} \bar{z} &= \bar{b}, \\ \underline{D} \bar{y} &= \bar{z}, \\ \underline{L}^T \bar{x} &= \bar{y}. \end{aligned}$$



FACTORIZACIÓN DE CHOLESKY: Fundamentos Teóricos (IV)

CONDICIONES DE EXISTENCIA

Son las mismas que en el caso de la **Factorización de CROUT**.





1. FACTORIZACIÓN DE LA MATRIZ:

$$l_{11} = 1,$$

$$d_{11} = a_{11}$$

DO k=1, n-1

$$l_{k+1,i} = a_{k+1,i} - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij} l_{k+1,j} \quad ; \quad i = 1, \dots, k$$

$$l_{k+1,i} = l_{k+1,i} / d_{ii} \quad ; \quad i = 1, \dots, k$$

$$l_{k+1,k+1} = 1,$$

$$d_{k+1,k+1} = a_{k+1,k+1} - \sum_{j=1}^k l_{k+1,j} d_{jj} l_{k+1,j}$$

ENDDO



FACTORIZACIÓN DE CHOLESKY: Algoritmos (II)

2. SOLUCIÓN DE SISTEMAS:

(*)

$$z_i = b_i - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij} z_j \quad ; \quad i = 1, \dots, n$$

$$y_i = z_i / d_{ii} \quad ; \quad i = 1, \dots, n$$

$$x_i = y_i - \sum_{j=i+1}^n l_{ji} x_j \quad ; \quad i = n, \dots, 1, -1$$

(*) Este planteamiento es adecuado para matrices en banda pero inadecuado para matrices en perfil debido a que el bucle interno de la última expresión (sumatorio) barre la matriz \underline{L} por columnas.





FACTORIZACIÓN DE CHOLESKY: Algoritmos (III)

2. SOLUCIÓN DE SISTEMAS: [Planteamiento Alternativo] (*)

$$z_i = b_i - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij} z_j \quad ; \quad i = 1, \dots, n$$

$$y_i = z_i / d_{ii} \quad ; \quad i = 1, \dots, n$$

$$x_i = y_i \quad ; \quad i = 1, \dots, n$$

$$x_j = x_j - l_{ij} x_i \quad ; \quad j = 1, \dots, i-1 \quad ; \quad i = n, \dots, 2, -1$$

(*) Este planteamiento es adecuado para matrices en banda y también para matrices en perfil. Obsérvese que el bucle interno de la última expresión barre ahora la matriz L por filas.





FACTORIZACIÓN DE CHOLESKY: Algoritmos (IV)

Es fácil comprobar que

- podemos almacenar \underline{L} Y \underline{D} sobre la parte inferior de \underline{A} ;
- podemos almacenar \bar{z} , \bar{y} y \bar{x} sobre \bar{b} ;

Así...

$$\begin{bmatrix} a_{11} & & & & \\ a_{21} & a_{22} & & & \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & & \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix} \xrightarrow{\text{se transformará en}} \begin{bmatrix} d_{11} & & & & \\ l_{21} & d_{22} & & & \\ l_{31} & l_{32} & d_{33} & & \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & d_{nn} \end{bmatrix} .$$

$$\begin{Bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \\ \vdots \\ b_n \end{Bmatrix} \xrightarrow{\text{se transformará en}} \begin{Bmatrix} z_1 \\ z_2 \\ z_3 \\ \vdots \\ z_n \end{Bmatrix} \xrightarrow{\text{se transformará en}} \begin{Bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ \vdots \\ y_n \end{Bmatrix} \xrightarrow{\text{se transformará en}} \begin{Bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ \vdots \\ x_n \end{Bmatrix} .$$



1. FACTORIZACIÓN DE LA MATRIZ:

DO $k=1, n-1$

$$a_{k+1,i} \leftarrow a_{k+1,i} - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} a_{k+1,j} \quad ; \quad i = 2, \dots, k$$

$$a_{k+1,i} \leftarrow a_{k+1,i} / a_{ii} \quad ; \quad i = 1, \dots, k$$

$$a_{k+1,k+1} \leftarrow a_{k+1,k+1} - \sum_{j=1}^k a_{k+1,j} a_{jj} a_{k+1,j}$$

ENDDO



2. SOLUCIÓN DE SISTEMAS:

(*)

$$b_i \leftarrow b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} b_j \quad ; i = 2, \dots, n$$

$$b_i \leftarrow b_i / a_{ii} \quad ; i = 1, \dots, n$$

$$b_i \leftarrow b_i - \sum_{j=i+1}^n a_{ji} b_j \quad ; i = n-1, \dots, 1, -1$$

(*) Este planteamiento es adecuado para matrices en banda pero inadecuado para matrices en perfil debido a que el bucle interno de la última expresión (sumatorio) barre la parte inferior de la matriz A por columnas.



FACTORIZACIÓN DE CHOLESKY: Programación (III)

2. SOLUCIÓN DE SISTEMAS: [Planteamiento Alternativo] (*)

$$b_i \leftarrow b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} b_j \quad ; i = 2, \dots, n$$

$$b_i \leftarrow b_i / a_{ii} \quad ; i = 1, \dots, n$$

$$b_j \leftarrow b_j - a_{ij} b_i \quad ; j = 1, \dots, i - 1 \quad ; i = n, \dots, 2, -1$$

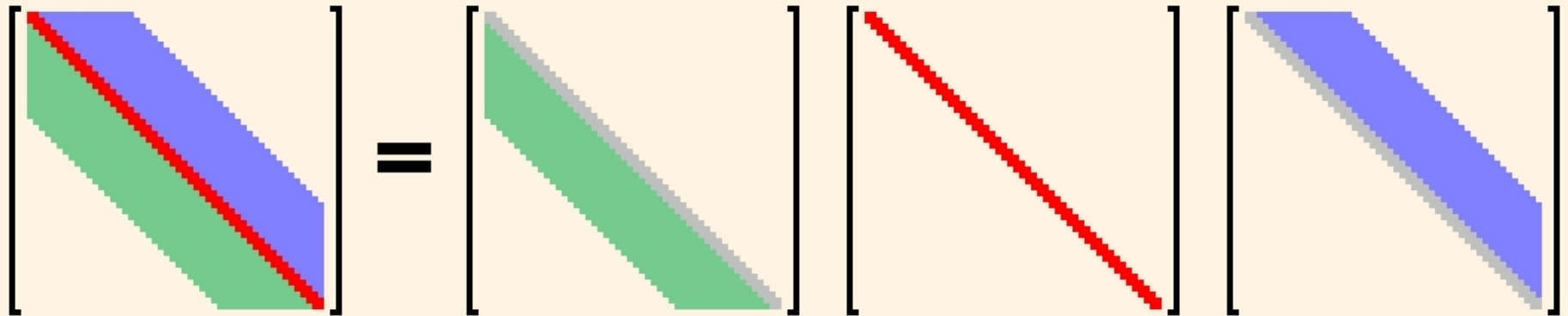
(*) Este planteamiento es adecuado para matrices en banda y también para matrices en perfil. Obsérvese que el bucle interno de la última expresión barre ahora la parte inferior de la matriz A por filas.



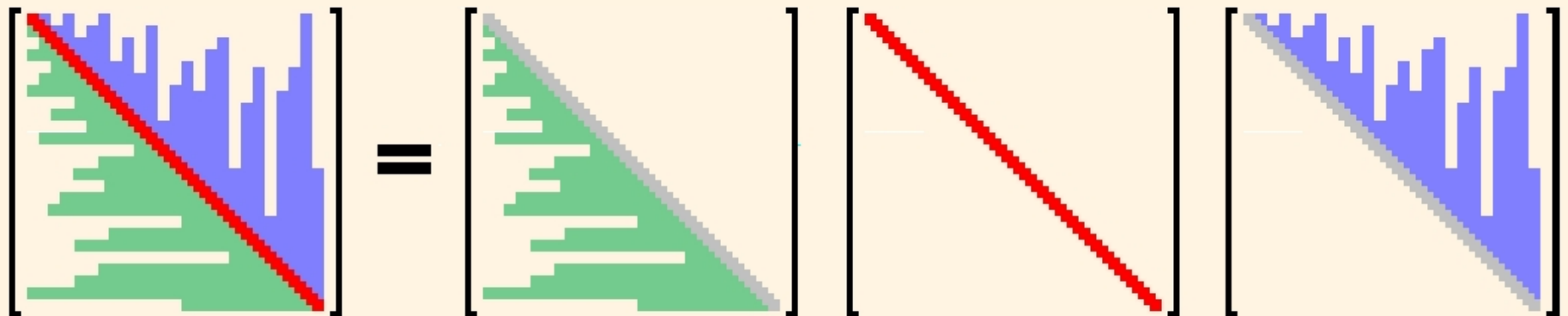


FACTORIZACIÓN DE CHOLESKY: Adaptación a Banda y Perfil (I)

Se conservan los semianchos de banda inferior y superior:



Se conservan los perfiles inferior (por filas) y superior (por columnas):





FACTORIZACIÓN DE CHOLESKY: Adaptación a Banda y Perfil (IIa)

1. FACTORIZACIÓN DE LA MATRIZ: (*)

DO $k=1, n-1$

$$a_{k+1,i} \leftarrow a_{k+1,i} - \sum_{j=\max\{i-\ell(i), (k+1)-\ell(k+1)\}}^{i-1} a_{ij} a_{k+1,j} \quad ; \quad i = [(k+1)-\ell(k+1)+1], \dots, k$$

$$a_{k+1,i} \leftarrow a_{k+1,i} / a_{ii} \quad ; \quad i = [(k+1)-\ell(k+1)], \dots, k$$

$$a_{k+1,k+1} \leftarrow a_{k+1,k+1} - \sum_{j=(k+1)-\ell(k+1)}^k a_{k+1,j} a_{jj} a_{k+1,j}$$

ENDDO

(*) $\ell(i)$ es el semiancho de banda inferior de la fila i .
Este valor indica que el primer elemento no nulo de la fila i es el coeficiente $a_{i, i-\ell(i)}$.





FACTORIZACIÓN DE CHOLESKY: Adaptación a Banda y Perfil (IIb)

2. SOLUCIÓN DE SISTEMAS: (*)

$$b_i \leftarrow b_i - \sum_{j=i-\ell(i)}^{i-1} a_{ij} b_j \quad ; \quad i = 2, \dots, n$$

$$b_i \leftarrow b_i / a_{ii} \quad ; \quad i = 1, \dots, n$$

$$b_j \leftarrow b_j - a_{ij} b_i \quad ; \quad j = [i-\ell(i)], \dots, i-1 \quad ; \quad i = n, \dots, 2, -1$$

(*) $\ell(i)$ es el semiancho de banda inferior de la fila i .
Este valor indica que el primer elemento no nulo de la fila i es el coeficiente $a_{i,i-\ell(i)}$.

