

# Sur la résolution numérique des systèmes d'équations linéaires.

A. Cholesky

La solution des problèmes dépendant de données expérimentales, qui peuvent dans certains cas être soumises à des conditions, et auxquelles on applique la méthode des moindres carrés est toujours subordonnée au calcul numérique des racines d'un système d'équations linéaires. C'est le cas de la recherche de lois physiques, c'est aussi le cas de la compensation de réseaux géodésiques. Il est donc intéressant de rechercher un moyen ~~simple~~ et aussi simple que possible d'effectuer la résolution numérique d'un système d'équations linéaires.

Le procédé que nous allons indiquer s'applique aux systèmes d'équations ~~symétriques~~ auxquelles on voudrait ~~appliquer~~ la méthode des moindres carrés, mais nous remarquerons tout d'abord que la résolution d'un système de  $n$  équations linéaires à  $n$  inconnues peut très facilement se ramener à la résolution d'un système ~~linéaire~~ de  $n$  équations linéaires symétrique à  $n$  inconnues.

Considérons en effet le système suivant :

$$I \quad \begin{cases} \alpha_1^1 \gamma_1 + \alpha_2^1 \gamma_2 + \alpha_3^1 \gamma_3 + \dots + \alpha_n^1 \gamma_n + C_1 = 0 \\ \alpha_1^2 \gamma_1 + \alpha_2^2 \gamma_2 + \alpha_3^2 \gamma_3 + \dots + \alpha_n^2 \gamma_n + C_2 = 0 \\ \dots \\ \alpha_1^n \gamma_1 + \alpha_2^n \gamma_2 + \dots + \alpha_n^n \gamma_n + C_n = 0 \end{cases}$$

Effectuons la transformation linéaire représentée

par le système :

$$II \quad \begin{cases} \gamma_1 = \alpha_1^1 \lambda_1 + \alpha_1^2 \lambda_2 + \dots + \alpha_1^n \lambda_n \\ \gamma_2 = \alpha_2^1 \lambda_1 + \alpha_2^2 \lambda_2 + \dots + \alpha_2^n \lambda_n \\ \dots \\ \gamma_n = \alpha_n^1 \lambda_1 + \alpha_n^2 \lambda_2 + \dots + \alpha_n^n \lambda_n \end{cases}$$

Le système I d'équations à  $n$  inconnues  $\gamma$  se trouve remplacé par le système III donnant les  $n$  inconnues  $\lambda$  permettant à l'aide de II de calculer les valeurs de  $\gamma$ .

$$III \quad \begin{cases} A_1^1 \lambda_1 + A_2^1 \lambda_2 + \dots + A_n^1 \lambda_n + C_1 = 0 \\ A_1^2 \lambda_1 + A_2^2 \lambda_2 + \dots + A_n^2 \lambda_n + C_2 = 0 \\ \dots \\ A_1^n \lambda_1 + A_2^n \lambda_2 + \dots + A_n^n \lambda_n + C_n = 0 \end{cases}$$

On a d'une façon générale

$$IV) \begin{cases} A_{p,p}^p = \sum_{k=1}^{k=n} (\alpha_{k,p}^p)^2 \\ A_{p,q}^p = \sum_{k=1}^{k=n} \alpha_{k,p}^p \alpha_{k,q}^p \end{cases}$$

Le coefficient  $A_{p,q}^p$  est obtenu en faisant le produit des coefficients de lignes  $p$  et  $q$  du système I qui se trouvent dans la même colonne et en faisant la somme des produits ainsi obtenus dans la  $n$  colonne, ce qu'on peut exprimer symboliquement en disant que  $A_{p,q}^p$  est le produit de la ligne  $p$  par la ligne  $q$ .

L'ordre des facteurs pouvant être inversé dans chaque produit, on voit immédiatement que

$$A_{p,q}^p = A_{q,p}^p$$

dans le déterminant du système III les termes symétriques par rapport à la diagonale ont égaux, autrement dit le système d'équations aux  $\lambda$  est symétrique.

Proposons-nous donc de résoudre un système d'équations de la forme III.

Remarquons d'abord ce qui précède que le système d'équations II si l'on y supposait les  $\gamma$  connus serait un système d'équations aux  $\lambda$  équivalent au système III. On aurait donc ~~immédiat~~ un moyen de résoudre le système III si l'on pouvait trouver un système I permettant de calculer facilement les  $\gamma$ .

C'est ce qui arrive si dans le système

- I la première équation — contient un  $\gamma$ ,
- la 2<sup>ème</sup> — — — — —  $\gamma_1$  et  $\gamma_2$
- la 3<sup>ème</sup> — — — — —  $\gamma_1, \gamma_2$  et  $\gamma_3$

avec de suite. On peut en effet calculer ainsi tous les  $\gamma$  successivement à partir de  $\gamma_1$ .

Le problème est donc ramené à la recherche du système

$$V) \begin{cases} \alpha_1^1 \gamma_1 & + C_1 = 0 \\ \alpha_1^2 \gamma_1 + \alpha_2^2 \gamma_2 & + C_2 = 0 \\ \alpha_1^3 \gamma_1 + \alpha_2^3 \gamma_2 + \alpha_3^3 \gamma_3 & + C_3 = 0 \\ \dots & \dots \\ \alpha_1^n \gamma_1 + \alpha_2^n \gamma_2 + \alpha_3^n \gamma_3 + \dots + \alpha_n^n \gamma_n + C_n = 0 \end{cases}$$

Le système étant en effet trouvé le problème devient très facile puisque le système III est remplacé par le système VI qui permet de calculer les  $\lambda$  de proche en proche à partir de  $\lambda_n$ .

$$VI) \begin{cases} \alpha_1^p \lambda_1 + \alpha_2^p \lambda_2 + \dots + \alpha_n^p \lambda_n - \gamma_1 = 0 \\ \alpha_2^p \lambda_2 + \alpha_3^p \lambda_3 + \dots + \alpha_n^p \lambda_n - \gamma_2 = 0 \\ \alpha_3^p \lambda_3 + \dots + \alpha_n^p \lambda_n - \gamma_3 = 0 \\ \dots \\ \alpha_n^p \lambda_n - \gamma_n = 0 \end{cases}$$

Nous calculerons facilement les coefficients  $\alpha$  en partant des coefficients  $A$  du système III, en appliquant les relations générales IV) au système V. On voit ainsi qu'on peut calculer ligne par ligne tous les coefficients du système VI

1<sup>ère</sup> ligne  $\begin{cases} A_1^p = (\alpha_1^p)^2 & \text{d'où} & \alpha_1^p = \sqrt{A_1^p} \\ A_2^p = \alpha_1^p \alpha_2^p & & \alpha_2^p = \frac{A_2^p}{\alpha_1^p} \\ A_p^p = \alpha_1^p \alpha_p^p & & \alpha_p^p = \frac{A_p^p}{\alpha_1^p} \\ A_n^p = \alpha_1^p \alpha_n^p & & \alpha_n^p = \frac{A_n^p}{\alpha_1^p} \end{cases}$

2<sup>ème</sup> ligne  $\begin{cases} A_2^p = (\alpha_2^p)^2 + (\alpha_1^p)^2 & \alpha_2^p = \sqrt{A_2^p - (\alpha_1^p)^2} \\ A_3^p = \alpha_2^p \alpha_3^p + \alpha_1^p \alpha_3^p & \alpha_3^p = \frac{A_3^p - \alpha_1^p \alpha_3^p}{\alpha_2^p} \\ A_p^p = \alpha_2^p \alpha_p^p + \alpha_1^p \alpha_p^p & \alpha_p^p = \frac{A_p^p - \alpha_1^p \alpha_p^p}{\alpha_2^p} \end{cases}$   
 les  $\alpha_1$  sont déjà connus par le calcul de la 1<sup>ère</sup> ligne

p<sup>ème</sup> ligne  $\begin{cases} A_p^p = (\alpha_p^p)^2 + (\alpha_1^p)^2 + \dots + (\alpha_{p-1}^p)^2 & \alpha_p^p = \sqrt{A_p^p - (\alpha_1^p)^2 - \dots - (\alpha_{p-1}^p)^2} \\ A_p^q = \alpha_p^p \alpha_p^q + \alpha_1^p \alpha_p^q + \alpha_2^p \alpha_p^q + \dots + \alpha_{p-1}^p \alpha_p^q & \alpha_p^q = \frac{A_p^q - \alpha_1^p \alpha_p^q - \alpha_2^p \alpha_p^q - \dots - \alpha_{p-1}^p \alpha_p^q}{\alpha_p^p} \end{cases}$   
 Tous les  $\alpha$  dont l'indice supérieur est plus petit que  $p$  sont connus par le calcul des lignes précédentes.

Quant au calcul de  $\gamma$  il s'effectue facilement à l'aide des équations V. on obtient

$$\begin{aligned} (-\gamma_1) &= \frac{C_1}{\alpha_1^p} \\ (-\gamma_2) &= \frac{C_2 - \alpha_1^p (-\gamma_1)}{\alpha_2^p} \end{aligned}$$

$$(-\gamma_p) = \frac{C_p - \alpha_1^p (-\gamma_1) - \alpha_2^p (-\gamma_2) - \dots}{\alpha_p^p}$$

Ce qui montre que les coefficients  $(-\gamma)$  qui figurent dans le tableau des équations VI) se calculent par rapport aux ~~coefficients~~ <sup>termes constants</sup>  $C$  du tableau III appartenant de la même façon que les coefficients  $\alpha$  par rapport aux  $A$ .

Les calculs peuvent être disposés d'une façon commode en un seul tableau. Les équations données étant symétriques, il suffit d'écrire dans le tableau les coefficients d'une seule côté de la diagonale, en dessous, par exemple -

Les équations transformées du système VI peuvent alors être disposées en dessous de la diagonale symétriquement placées par rapport aux équations données, chaque nouvelle équation occupant une colonne en dessous de la diagonale -

Les écritures se bornent à la transcription des coefficients  $\alpha$ , en effet le calcul d'un coefficient  $\alpha$  de la forme  $\frac{\sum mn}{K}$  est effectué sur la machine à calculer à l'aide d'une série de multiplications qui s'ajoutent automatiquement et algébriquement sur la machine, la somme algébrique étant immédiatement divisée par  $K$ . On réalise ainsi l'opération la plus compliquée que puisse faire la machine à calculer, par suite on obtient le rendement maximum de cette machine, tout en se soustrayant autant que possible à l'abri des fautes fréquentes dans les transcriptions de chiffres.

On trouve, tant dans la disposition des calculs, que dans l'emploi de la machine à calculer, des simplifications pour l'application des formules ou des indications précieuses - Donnons un seul exemple : les machines à calculer du genre « Dactyle » enregistrent le <sup>quotient</sup> ~~résultat~~ en chiffres blancs ou rouges suivant que le <sup>dividende</sup> ~~dividende~~ est fait en tournant dans le sens de l'addition ou de la soustraction, il s'ensuit ~~que~~ que tout coefficient  $\alpha$  étant le résultat d'une division sur la machine, sa ligne est ~~indiquée~~ indiquée par la couleur des chiffres qui le composent, les erreurs de ligne sont ainsi facilement évitées.

Il paraît inutile d'insister sur le reste de la résolution, c'est à dire sur le calcul de  $\lambda$  à l'aide du système VI). On voit en effet immédiatement comment on peut remonter successivement de  $\lambda_n$  à  $\lambda_{n-1}$ , puis à  $\lambda_{n-2}$  et ainsi de suite jusqu'à  $\lambda$ .

On peut mettre en évidence les avantages de cette méthode de résolution de systèmes linéaires, au point de vue de l'approximation avec laquelle les résultats sont obtenus.

Toute méthode de résolution doit nécessairement conduire à un système d'équations du genre du système VI permettant d'obtenir directement une des inconnues et de déterminer successivement toutes les autres. Supposons que on ait été conduit au système :

$$VII \quad \begin{cases} \delta_1^1 \lambda_1 + \delta_1^2 \lambda_2 + \dots + \delta_1^n \lambda_n - \varepsilon_1 = 0 \\ \delta_2^1 \lambda_1 + \dots + \delta_2^n \lambda_n - \varepsilon_2 = 0 \\ \dots \\ \delta_n^n \lambda_n - \varepsilon_n = 0 \end{cases}$$

on peut faire correspondre à ce système, un second système fournissant les valeurs des  $\varepsilon$ , soit :

$$VIII \quad \begin{cases} \beta_1^1 \varepsilon_1 & + C_1 = 0 \\ \beta_1^2 \varepsilon_1 + \beta_2^2 \varepsilon_2 & + C_2 = 0 \\ \dots \\ \beta_1^n \varepsilon_1 + \beta_2^n \varepsilon_2 & + \beta_n^n \varepsilon_n + C_n = 0 \end{cases}$$

Les formules IV ont alors remplacées par les suivantes :

$$A_p^r = \sum_{k=1}^{k=p} (\beta_k^r \delta_k^r)$$

$$A_p^q = \sum_{k=1}^{k=p} (\beta_k^q \delta_k^q)$$

D'où l'on peut conclure que le système unique de coefficients  $\alpha$  que l'on a employé précédemment est remplacé dans tous les autres modes de résolution par un double système de coefficients  $\beta$  et  $\delta$  tel que l'on a toujours  $\beta_p^q \delta_p^q = (\alpha_p^q)^2$ .

Or les calculs s'effectuent nécessairement avec une précision limitée, on est amené pour éviter des erreurs et rendre le calcul aussi simple que possible, à calculer tous les nombres employés avec un nombre de décimales fixes. Il en résulte que les nombres  $\alpha, \beta, \delta$  sont affectés d'une erreur  $\eta$  dépendant des décimales négligées et indépendantes de la grandeur du nombre calculé.

L'emploi de la quantité  $(\alpha_p^q)^2$  dans les calculs conduit à l'introduction d'une erreur  $2\alpha_p^q \eta$ .

L'emploi de la quantité égale  $(\beta_p^q \delta_p^q)$  correspond à

l'introduction de l'erreur  $(\beta_p^q + \delta_p^q) \eta$

On sait que le produit  $\beta_p^q \delta_p^q$  étant constant la somme de ses deux facteurs atteint un minimum lorsqu'ils sont égaux. L'erreur la plus faible que l'on pourra introduire est donc

$$2\alpha_p^q \eta$$

Il en résulte que le ~~mode~~ <sup>mode</sup> de résolution de systèmes linéaires qui vient d'être exposé apparaît comme celui qui fournit la meilleure approximation de calculs.

Cette propriété qui permet de réduire au strict minimum le nombre des décimales à employer dans les calculs, compense largement le petit inconvénient d'employer la racine carrée dans la résolution d'équations linéaires.

D'autant plus que la racine carrée peut être obtenue facilement et rapidement par l'aide de la machine à calculer par le procédé suivant complètement différent des procédés généralement indiqués par les fabricants de machines à calculer.

Soit à extraire la racine carrée d'un nombre  $N$ .

Supposons qu'on connaisse  $n$  un nombre  $n$  voisin de la racine  $r$  cherchée.

Soit pour fixer les idées

$$r = n + \epsilon$$

$$N = r^2 = (n + \epsilon)^2 = n^2 + 2n\epsilon + \epsilon^2$$

Si  $\epsilon^2$  est d'un ordre inférieur à la dernière décimale que l'on veut calculer, on a le droit d'écrire

$$N = n^2 + 2n\epsilon = n(n + 2\epsilon)$$

c'est à dire qu'en divisant  $N$  par  $n$  on a pour quotient

$$n + 2\epsilon$$

$2\epsilon$  représente l'excès de ce quotient sur le dernier  $n$  et l'on obtient  $r$  en ajoutant à  $n$  la moitié de cet excès.

Pratiquement, il est avantageux d'avoir à sa disposition une table de carrés qui donne à première vue la racine carrée d'un nombre quelconque avec 3 chiffres significatifs exacts.

$$\frac{\frac{\epsilon}{n^2}}{\frac{\epsilon^2}{n^2}} \text{ est alors inférieur à } \frac{\frac{1}{10^2}}{\frac{1}{10^4}}$$

la première division donne la racine avec 5 chiffres significatifs.

$$\frac{\epsilon^4}{n^4} \text{ est inférieur à } \frac{1}{10^8}$$

donc la seconde division faite avec la racine à 5 chiffres exacts donne 9 chiffres significatifs exacts et ainsi de suite.

On peut énoncer une règle simple en supposant que le nombre comporte une virgule placée à la droite du premier chiffre de gauche. Dans ces conditions chaque division double le nombre des décimales de la racine.

A l'aide de ce procédé, un opérateur expérimenté obtient en quelques secondes la racine carrée d'un nombre de 5 chiffres avec le même nombre de chiffres exacts.

La méthode de résolution des systèmes linéaires qui vient d'être exposée a été complétée par l'adaptation du système de vérification indiqué par Gauss sous le nom de preuve par sommes.

La vérification est obtenue de la façon suivante: On juxtapose au terme constant  $C_p$  de l'équation de rang  $p$  un terme  $V_p$  donné par la relation 
$$-V_p = A_1^p + A_2^p + \dots + A_n^p + C_p$$
 Dans ces conditions la somme des nombres résidus dans la ligne  $p$  du système d'équations est nulle. Si l'on traite  $V_p$  dans la résolution de la même façon que  $C_p$ , cette relation linéaire se maintiendra et sera encore vraie pour les coefficients  $\alpha$ .

De plus, il sera encore possible de vérifier le calcul des  $\lambda$  à partir du système d'équations (VI), car si l'on remplace dans les équations (III) les termes constants  $C$  par les termes de vérification  $V$ , l'opération équivaut à changer  $\lambda$  en  $(1-\lambda)$ , le calcul des inconnues fait avec les  $V$  donne donc des valeurs  $\lambda'$  tels que  $\lambda_p + \lambda'_p = 1$ .

On peut en opérant comme il vient d'être dit réussir à gagner en un peu de temps la résolution de systèmes d'équations très complexes.

La résolution d'un système de 10 équations à 10 inconnues peut être faite ~~en 10 heures~~ avec 5 chiffres exacts, en 4 à 5 heures, y compris la vérification des équations et le calcul des résidus.

On a résolu par cette méthode plusieurs systèmes dépassant 30 équations, et en particulier un système de 56 équations. Ce dernier cas fait partie d'un calcul de compensation

des altitudes des bases primordiales de la triangulation  
de l'Algérie - En raison de l'importance des calculs et  
pour éviter l'embarras, on a dû adopter une  
disposition spéciale, mais les calculs ont été conduits exactement  
comme il vient d'être dit

Vincennes le 2 Décembre 1910

*P. B.*