

**INSTITUT DE STATISTIQUE
DE L'UNIVERSITÉ DE PARIS**

**CAHIERS DU BUREAU UNIVERSITAIRE
DE RECHERCHE OPÉRATIONNELLE**

Cahier n° 2

Marcel-Paul SCHUTZENBERGER

SUR UNE GÉNÉRALISATION DE L'INÉGALITÉ MINIMAX

Marc BARBUT

**MÉTHODES RECURRENTES DANS LES PROBLÈMES
DE RENOUVELLEMENT DE STOCK**

Hachiro AKAMA

UN ASPECT DE LA PROGRAMMATION DYNAMIQUE

G. Th. GUILBAUD

**PROGRAMMES DYNAMIQUES ET PROGRAMMES LINÉAIRES
NOTE SUR UN MODÈLE DE RICHARD BELLMAN**

1957

PARIS

INSTITUT HENRI POINCARÉ

SUR UNE GÉNÉRALISATION DE L'INÉGALITÉ MINIMAX

par

Marcel-Paul SCHÜTZENBERGER

INTRODUCTION

Soit donné un ensemble : $A = (a_{ij})$ ($i = 1, 2, \dots, n$; $j = 1, 2, \dots, m$)
de $(n.m)$ valeurs numériques .

L'inégalité dite "minimax" :

$$\min_i \max_j a_{ij} \geq \max_j \min_i a_{ij}$$

joue un rôle fondamental dans la théorie des jeux et la recherche opérationnelle. Or cette inégalité ne fait appel, pour sa démonstration, qu'aux propriétés les plus élémentaires des opérations associées à la relation (\leq) entre grandeurs. Il peut donc présenter un certain intérêt de savoir dans quelle mesure elle se généralise quand on substitue aux opérations "Min" et "Max" des opérations consistant à prendre non plus seulement le premier (min) et le dernier (max) d'un ensemble d'éléments rangés dans l'ordre des grandeurs croissantes mais, plus généralement, le "p-ième". Ce que nous noterons par $\overset{(p)}{M}$. On a : $\min = \overset{(1)}{M}$; $\max = \overset{(n)}{M}$ (si N est le nombre des éléments de l'ensemble).

Comme les a_{ij} n'interviennent que par leur grandeur relative il est sans importance de les remplacer par les $n.m$ valeurs $1, 2, \dots, n.m$ et les raisonnements seront sans doute plus faciles à suivre si nous examinons d'abord l'exemple numérique ci-dessous.

EXEMPLE

Soit $A =$

20	14	1	4	17
6	10	19	18	16
15	3	7	13	5
2	8	9	11	12

A partir de A construisons les deux tableaux $B = \text{Col. A}$ et $C = \text{Lig. A}$ obtenues en réarrangeant par ordre de grandeurs les éléments de chaque colonne (ligne) :

$$B = \begin{vmatrix} 2 & 3 & 1 & 4 & 5 \\ 6 & 8 & 7 & 11 & 12 \\ 15 & 10 & 9 & 13 & 16 \\ 20 & 14 & 19 & 18 & 17 \end{vmatrix} \quad C = \begin{vmatrix} 1 & 4 & 14 & 17 & 20 \\ 6 & 10 & 16 & 18 & 19 \\ 3 & 5 & 7 & 13 & 15 \\ 2 & 8 & 9 & 11 & 12 \end{vmatrix}$$

Réarrangeons maintenant B par ligne et C par colonne. Nous obtenons

$$D = \text{Lig. B} = \text{Lig. Col. A} = \begin{vmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 6 & 7 & 8 & 11 & 12 \\ 9 & 10 & 13 & 15 & 16 \\ 14 & 17 & 18 & 19 & 20 \end{vmatrix}$$

$$E = \text{Col. C} = \text{Col. Lig. A} = \begin{vmatrix} 1 & 4 & 7 & 11 & 12 \\ 2 & 5 & 9 & 13 & 15 \\ 3 & 8 & 14 & 17 & 19 \\ 6 & 10 & 16 & 18 & 20 \end{vmatrix}$$

Désignant par des lettres minuscules les éléments des tableaux correspondants il résulte de la construction même et selon des notations évidentes :

$$(1) \quad b_k^i = M^k a_j^i; \quad c_j^h = \bar{M}^h a_j^i; \quad d_k^h = \bar{M}_i^h b_k^i = \bar{M}_i^k \bar{M}_j^h a_j^i; \quad e_k^h = M_j^k c_j^h = M_j^k \bar{M}_i^h a_j^i$$

Il apparaît sur l'exemple choisi un phénomène remarquable : les éléments de D situés dans l'angle supérieur droit sont systématiquement plus petits que les éléments correspondants de E et l'inverse est vrai pour l'angle inférieur gauche.

En particulier on retrouve bien :

$$\text{Max}_j \text{Min}_i a_j^i \leq \text{Min}_i \text{Max}_j a_j^i$$

(soit ici $5 < 12$)

Le lecteur pourra d'ailleurs vérifier en prenant au hasard des valeurs a_j^i que ces particularités n'ont rien d'exceptionnel et le problème se pose donc de savoir quelles sont les conditions nécessaires et suffisantes pour que

$$(2) \quad \underset{(i)}{M} \overset{(h)}{M} \overset{(k)}{M} a_j^i \leq \underset{(j)}{M} \overset{(h)}{M} \overset{(k)}{M} a_j^i$$

CALCUL DE $\overset{h}{M}_i$

Il est bien connu que, N quantités numériques u^i étant données, la fonction latticielle symétrique $\overset{h}{M}_i u_i$ est obtenue aussi bien par l'une que par l'autre des deux formules suivantes :

(3) $\overset{a}{M}_i u^i =$ "Somme" de tous les "produits" $(N-a+1)$ à $(N-a+1)$ des u^i

(3') $\overset{a}{M}_i u^i =$ "Produit" de toutes les "sommés" a à a des u^i .

Les mots "Somme" et "Produits" devant être entendus dans leur sens latticiel, c'est-à-dire que :

- "Somme" des éléments d'un ensemble X = les plus grands éléments de X,

- "Produit" des éléments de X = le plus petit élément de X.

Par exemple : Si $[x \leq y \leq z \leq t] = X$ on a :

$$\overset{1}{M}X = xyzt = x = \text{Min } X = \text{Produit de } x, y, z \text{ et } t$$

$$\overset{2}{M}X = xyz + xyt + xzt + yzt = x + x + x + y = y$$

$$\text{ou } = (x+y)(x+z)(x+t)(y+z)(y+t)(z+t) = yztyyz = y$$

$$\overset{3}{M}X = xy + xz + xt + yz + yt + zt = x + x + xy + y + z = z$$

$$\text{ou } (x+y+z)(x+y+t)(x+z+t)(y+z+t) = zttt = z$$

$$\overset{4}{M}X = x + y + z + t = t = \text{Max } X = \text{"Somme" de } x, y, z \text{ et } t$$

On sait que les opérations "Somme" et "Produit" sont à la fois associatives, commutatives, absorbantes ($x(x+y) = x + xy = x$) et distributives ($x(x+z) = xy + xz$; $(x+y)(x+z) = x+yz$) et on observera que la définition (3) ou (3') donne un sens à $\overset{a}{M}$ même quand plusieurs des quantités considérées sont égales entre elles. Par exemple, si $x = y$: $\overset{1}{M}X = \overset{2}{M}X =$ la valeur commune de x et de y .

CALCUL DES $\overset{a}{M}_i \overset{\beta}{M}_j$

D'après (3) on a pour un β fixé :

$$d_{\beta}^a = \overset{a}{M}_i \overset{\beta}{M}_j a_j^i = \text{"Somme" des "Produits" } (n-a+1) \text{ à } (n-a+1) \text{ des } b_{\beta}^i$$

et encore d'après (3) pour un i fixé :

$$b_{\beta}^i = \text{"Somme" des "Produits" } (n-\beta+1) \text{ à } (n-\beta+1) \text{ des } a_j^i$$

Donc, en vertu de la distributivité des deux opérations l'une sur l'autre et compte tenu de leur associativité :

d_β^α = "Somme" de tous les "Produits" d_k de tous les éléments appartenant à un ensemble D_k obtenu lui-même en choisissant un ensemble A_k de $n-\alpha+1$ colonnes de A et dans chacune de celles-ci $m-\beta+1$ éléments a_j^i .

k parcourt un ensemble K comprenant $\binom{n-\alpha+1}{m-\beta+1}$ indices distincts et :

$$(4) \quad d_\beta^\alpha = \sum_{k \in K} d_k \quad \text{où} \quad d_k = \prod_{a_j^i \in D_k} a_j^i$$

$$(4') \quad e_\beta^\alpha = \prod_{\ell \in L} e_\ell \quad \text{où} \quad e_\ell = \sum_{a_j^i \in E_\ell} a_j^i$$

E_ℓ étant obtenu en choisissant α éléments a_j^i dans chacune des β lignes d'un ensemble B_ℓ ($\ell \in L$).

Pour la suite, nous aurons avantage à introduire encore les notations suivantes relatives à un $k \in K$ et un $\ell \in L$ fixés :

$$A_1 = a_j^i \quad \text{tel que:} \quad i \in A_k \quad j \in B_\ell$$

$$A_2 = a_j^i \quad " \quad i \in A_k \quad j \notin B_\ell$$

$$A_3 = a_j^i \quad " \quad i \notin A_k \quad j \in B_\ell$$

Donc : $D_k \subset A_1 \cup A_2$; $E_\ell \subset A_1 \cup A_3$

CONDITIONS DE VALIDITÉ IDENTIQUE DE L'INÉGALITÉ (2)

Il est bien connu que quelque soient x, y et z on a identiquement : $xy \leq x \leq x+z$ les opérations ayant évidemment leur sens latticiel. En particulier, quelque soient les u^i implique $\overset{\alpha}{M}_i u^i \leq M_i u^i$ et, d'autre part, si $u^i \leq v^i$ pour tout i , alors $\overset{\alpha}{M}_i u^i \leq M_i v^i$.

Donc si $\alpha \leq \alpha'$ et $\beta \leq \beta'$:

$$\overset{\alpha}{M}_i \overset{\beta}{M}_j a_j^i \leq \overset{\alpha'}{M}_i \overset{\beta'}{M}_j a_j^i$$

ce qui s'interprète immédiatement sur les tableaux D et E . Revenons à l'inégalité (2). Celle-ci s'écrit :

$$d_\beta^\alpha = \sum d_k \leq e_\beta^\alpha = \prod e_\ell$$

et est donc satisfaite sauf si $e_{i_1} \leq d_{k_1}$ pour au moins un couple d'indices $k_1 \in K$ et $l_1 \in L$. Mais si les ensembles D_k et E_{l_1} possédaient un élément $a_{j_1}^{i_1}$

commun on aurait $d_k \leq a_{j_1}^i e_1$ et, par conséquent, (2) ne peut se trouver en défaut que si les deux conditions suivantes sont satisfaites :

(5) Il existe au moins un couple (D_{k_1}, E_{l_1}) tel que $D_{k_1} \cap E_{l_1} = 0$

(6) $d_{k_1} = \text{Min } D_{k_1, e_{l_1}} = \text{Max } e_{l_1}$

En particulier, puisque D_k contient $(n-\alpha+1)(m-\beta+1)$ éléments et $E, \alpha\beta$, il sera possible de satisfaire à (5) si :

(7) $(n-\alpha+1)(m-\beta+1) + \alpha\beta > n + (n-\alpha+1)m - \beta(n-\alpha+1)$ c'est-à-dire si :

(7') $(\beta-1)(n-\alpha) > 1$

puisque le membre de droite de (7) est le nombre des cases de l'ensemble $A_1 \cup A_2 \cup A_3$. On trouve ainsi une généralisation de l'inégalité Minimax :

(2) $\text{Max}_i \overset{\beta}{M}_j a_j^i \leq \overset{\beta}{M}_j \text{Max}_i \leq a_j^i$ pour tout β ($1 \leq \beta \leq m$)

$\overset{\alpha}{M}_i \text{Min}_j a_j^i \leq \text{Min}_j \overset{\alpha}{M}_i a_j^i$ pour tout α ($1 \leq \alpha \leq n$).

Supposons maintenant que $\beta \neq 1$ et $\alpha \neq n$ et montrons que l'on peut satisfaire à (5), A_k et B_l étant fixés.

En effet, dans chaque colonne de A_k , $m-\beta+1$ éléments a_j^i seulement figurent dans D_k . On peut donc choisir cet ensemble de telle façon que $m-\beta+1 - (m-\beta) = 1$ un seul a_j^i par colonne se trouve dans A_1 et de même pour les lignes. D'où le résultat puisque A_1 étant un rectangle qui comporte au moins deux lignes et deux colonnes il est possible de faire en sorte que ces deux derniers ensembles de a_j^i soient disjoints.

Comme (6) peut toujours être satisfaite, il en résulte que (2) est le seul cas où (2) soit identiquement vérifié. Exemple : $n = m = 4$. Pour le tableau suivant on a :

$$8 = \overset{3}{M}_i \overset{2}{M}_j a_j^i > \overset{2}{M}_j \overset{3}{M}_i a_j^i = 7$$

(A_k : les colonnes 2 et 4 ; B_l : les lignes 2 et 3)

$$A = \begin{vmatrix} 11 & 8 & 16 & 13 \\ 3 & 14 & 1 & 7 \\ 6 & 2 & 5 & 9 \\ 4 & 12 & 10 & 15 \end{vmatrix} \quad B = \begin{vmatrix} 3 & 2 & 1 & 7 \\ 4 & 8 & 5 & 9 \\ 6 & 12 & 10 & 13 \\ 11 & 14 & 16 & 15 \end{vmatrix} \quad C = \begin{vmatrix} 8 & 11 & 13 & 16 \\ 1 & 3 & 7 & 14 \\ 2 & 5 & 8 & 9 \\ 14 & 10 & 12 & 15 \end{vmatrix}$$

$$D = \begin{vmatrix} 1 & 2 & 3 & 7 \\ 4 & 5 & 0 & 9 \\ 6 & 10 & 12 & 13 \\ 11 & 14 & 15 & 16 \end{vmatrix} \quad E = \begin{vmatrix} 1 & 3 & 6 & 9 \\ 2 & 5 & 0 & 14 \\ 4 & 10 & 12 & 15 \\ 8 & 11 & 13 & 16 \end{vmatrix}$$

Validité limite de (2)

Il apparaît cependant vraisemblable pour des raisons de symétrie que si β/m est plus petit que α/n (2) doit être "généralement vraie" dans un sens qui reste à préciser. Nous le ferons ici très simplement sous les hypothèses suivantes :

1° - $n = m$ tend vers l'infini

2° - $\beta = n - \alpha + 1$ est l'entier le plus voisin de λn ou λ est une constante finie $\ll 1/2$

3°) Les $(n^2)!$ permutations possibles des a_j^i sont équiprobables.

M_j^β est donc le " λ -ième quantile inférieur" M_j^λ et nous chercherons à prouver que si λ est assez petit, zéro est la limite quand $n \rightarrow \infty$ de la probabilité P que :

$$(2^\circ) \quad \frac{1-\lambda}{M_i} \frac{\lambda}{M_j} a_j^i > M_j \frac{1-\lambda}{M_i} a_j^i$$

quand les a_j^i sont tirés au sort indépendamment et selon une seule et même loi de probabilité.

Appelons $E_{k,\ell}$ l'événement consistant en ce que (6) soit vérifié pour un couple (D_k, E_ℓ) . On a :

(8) $P < \sum \Pr(E_{k,\ell})$ où la sommation est étendue à tous les couples (D_k, E_ℓ) tels que $D_k \cap E_\ell = \emptyset$. En raison de la symétrie (8) peut s'écrire :

$$(8') \quad P \left[\frac{n}{\lambda n} \right]^2 \times Q \times P_0 \quad \text{où :}$$

$P_0 = \Pr(E_{k,\ell})$ est indépendant des indices k et ℓ .

Q est le nombre des façons de choisir D_k et E_ℓ disjoints quand A_k et B_ℓ sont fixés.

$\left[\frac{n}{\lambda n} \right]^2$ est le nombre des façons de choisir A_k et B_ℓ .

La seule difficulté réside dans le calcul de Q . En effet, D_k et E_ℓ étant fixés et contenant chacun $n' = \lambda n (n - \lambda + 1)$ éléments la probabilité pour que (6) soit vraie est :

$$(9) \quad P_0 = \left[\frac{2n'}{n} \right]^{-1} = \exp (-n^2 (\lambda - \lambda^2) 2 \text{Log } 2 + O(n^2)).$$

Au lieu de calculer Q nous calculerons Q' qui en est une estimation grossière pour λ voisin de $1/2$ mais suffisante pour λ petit.

$Q' =$ Nombre des façons de prendre deux ensembles D' et E' de n' éléments chacun de telle sorte que $D' \subset A_1 \cup A_2$; $E' \subset A_1 \cup A_3$ et $D' \cap E' = \emptyset$.

Supposons qu'en outre il soit fixé que X éléments de D' et Y éléments de E' sont dans A₁ qui contient $\lambda^2 n^2$ cases, on a :

$$Q'_{ky} = \frac{(\lambda^2 n^2)!}{X! Y! (\lambda^2 n^2 - X - Y)!} \begin{bmatrix} n^2 (\lambda - \lambda^2) \\ n' - X \end{bmatrix} \begin{bmatrix} n^2 (\lambda - \lambda^2) \\ n' - Y \end{bmatrix} \quad \text{Donc :}$$

$Q' = \sum Q'_{xy}$ où la sommation est étendue à toutes les valeurs de X et de Y telles que $X+Y \leq \lambda^2 n^2$. Posons

$$X = x \lambda^2 n^2 \quad \text{et} \quad Y = y \lambda^2 n^2$$

$$H(u) = u \log 1/u + (1-u) \text{Log } 1/(1-u) ;$$

$$H(x, y) = x \text{Log } 1/x + y \text{Log } 1/y + (1-x-y) \text{Log } 1/(1-x-y)$$

il vient

$$\begin{aligned} \text{Log } Q'_{xy} &= n^2 \lambda^2 H(x, y) + n^2 (\lambda - \lambda^2) (H(\frac{x\lambda}{1-\lambda}) + H(\frac{y\lambda}{1-\lambda})) + o(n^2) \\ &= n^2 (\lambda - \lambda^2) F_\lambda(x, y) + o(n^2) \end{aligned}$$

Q'_{xy} étant exponentiellement convexe en x et en y tend pour n croissant vers $(\exp n^2 (\lambda - \lambda^2) F_\lambda)$ ou F_λ est le maximum en x, y de $F_\lambda(x, y)$.

D'après (8') et (9) le résultat sera donc établi quand on pourra prouver que :

$$(10) \quad F_\lambda < 2 \text{Log } 2$$

Observons d'abord que F(x, y) n'atteint son maximum que si x = y.

Dans ce cas : $F_\lambda(x, x) = 2H(\frac{x\lambda}{1-\lambda}) + \frac{2\lambda}{1-\lambda} x \text{L} 2 + \frac{\lambda}{1-\lambda} H(2x)$ qui pour $x = 1/2$ est certainement plus grand que $2 \log 2$ quand λ est voisin de $1/2$. Par contre, $F_\lambda(x, x)$ croissant en λ , tend uniformément vers zéro avec cette quantité. Il existe donc une valeur λ_0 finie telle que (2°) soit satisfaite à la limite quand $n \rightarrow \infty$ si $\lambda < \lambda_0$.

Références sur les treillis

G. BIRKHOFF. Lattice Theory, New York 1948, Chap. III.

M. L. DUBREIL-JACOTIN, L. LESIEUR et R. CROISOT - Theorie des Treillis (Paris 1953).