

# SÉMINAIRE DELANGE-PISOT-POITOU. THÉORIE DES NOMBRES

ROGER PAYSANT-LE ROUX

## Introduction à l'algorithme de Jacobi-Perron

*Séminaire Delange-Pisot-Poitou. Théorie des nombres*, tome 14, n° 2 (1972-1973),  
exp. n° G6, p. G1-G7

[http://www.numdam.org/item?id=SDPP\\_1972-1973\\_\\_14\\_2\\_A13\\_0](http://www.numdam.org/item?id=SDPP_1972-1973__14_2_A13_0)

© Séminaire Delange-Pisot-Poitou. Théorie des nombres  
(Secrétariat mathématique, Paris), 1972-1973, tous droits réservés.

L'accès aux archives de la collection « Séminaire Delange-Pisot-Poitou. Théorie des nombres » implique l'accord avec les conditions générales d'utilisation (<http://www.numdam.org/conditions>). Toute utilisation commerciale ou impression systématique est constitutive d'une infraction pénale. Toute copie ou impression de ce fichier doit contenir la présente mention de copyright.

NUMDAM

Article numérisé dans le cadre du programme  
Numérisation de documents anciens mathématiques  
<http://www.numdam.org/>

INTRODUCTION À L'ALGORITHME DE JACOBI-PERRON

par Roger PAYSANT - LE ROUX

1. Construction de l'algorithme.

Pour la détermination du p. g. d. de deux nombres naturels  $x, y$ , on se sert de l'algorithme d'Euclide, ce qui donne aussi le développement de  $y/x$  en fraction continue. Pour avoir un algorithme plus général, on part de la recherche du p. g. d. de  $n + 1$  nombres naturels donnés :  $x_0, x_1, \dots, x_n$

$$(1) \quad \left\{ \begin{array}{l} x_1 = a_1 x_0 + x'_0 \\ x_2 = a_2 x_0 + x'_1 \\ \dots \\ x_n = a_n x_0 + x'_{n-1} \\ x_0 = x'_n \end{array} \right. \quad \left\{ \begin{array}{l} x'_1 = a'_1 x'_0 + x''_0 \dots \\ x'_2 = a'_2 x'_0 + x''_1 \\ \dots \\ x'_n = a'_n x'_0 + x''_{n-1} \\ x'_0 = x''_n \end{array} \right.$$

$$0 \leq x'_0 < x_0 \quad 0 \leq x''_0 < x'_0 \dots$$

$x_0, x'_0, x''_0, \dots$  est une suite strictement décroissante d'entiers positifs, nous aurons à un certain rang  $t$ ,  $x_0^t = 0$ .

Le même procédé doit alors être poursuivi, avec moins de  $n + 1$  nombres, jusqu'à ce que l'on ait deux nombres et, dans ce cas, il est identique à l'algorithme d'Euclide.

Nous pouvons écrire le système (1) de la façon suivante :

$$(2) \quad \left\{ \begin{array}{l} \alpha_1 = \frac{x_1}{x_0} = a_1 + \frac{x'_0}{x'_n} \\ \alpha_2 = \frac{x_2}{x_0} = a_2 + \frac{x'_1}{x'_n} \\ \dots \\ \alpha_n = \frac{x_n}{x_0} = a_n + \frac{x'_{n-1}}{x'_n} \end{array} \right. \quad \left\{ \begin{array}{l} \alpha'_1 = \frac{x'_1}{x'_0} = a'_1 + \frac{x''_0}{x''_n} \\ \alpha'_2 = \frac{x'_2}{x'_0} = a'_2 + \frac{x''_1}{x''_n} \\ \dots \\ \alpha'_n = \frac{x'_n}{x'_0} = a'_n + \frac{x''_{n-1}}{x''_n} \end{array} \right.$$

ou bien au rang  $v$ ,

$$\left\{ \begin{array}{l} \alpha_1^v = a_1^v + \frac{1}{\alpha_n^{v+1}}, \quad a_1^v = [\alpha_1^v] \\ \alpha_2^v = a_2^v + \frac{\alpha_n^{v+1}}{\alpha_n^{v+1}}, \quad a_2^v = [\alpha_2^v] \\ \dots \\ \alpha_n^v = a_n^v + \frac{\alpha_n^{v+1}}{\alpha_n^{v+1}}, \quad a_n^v = [\alpha_n^v] \end{array} \right.$$

où les  $(a_i^v)$  vérifient la condition :

$$(3) \quad (a_n^v, a_{n-1}^{v+1}, \dots, a_{n-1}^{v+i}) \geq (a_i^v, a_{i-1}^{v+1}, \dots, a_1^{v+i-1}, 1),$$

où  $\geq$  note l'ordre lexicographique.

## 2. Développement formel.

Nous définissons des suites d'entiers  $\{A_i^v\}_v$  ( $i = 0, 1, \dots, n$ ) par les formules de récurrence suivantes :

$$(4) \quad A_i^v = 0 \quad (v \neq i, v \leq n), \quad A_i^i = 1, \quad A_i^{v+n+1} = A_i^v + a_1^v \cdot A_i^{v+1} + \dots + a_n^v \cdot A_i^{v+n}$$

$i = 0, 1, \dots, n; \quad v = 0, 1, 2, \dots$

Pour tout entier  $v \geq 0$ , nous avons

$$(5) \quad \begin{vmatrix} A_0^v & A_0^{v+1} & \dots & A_0^{v+n} \\ A_1^v & A_1^{v+1} & \dots & A_1^{v+n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ A_n^v & A_n^{v+1} & \dots & A_n^{v+n} \end{vmatrix} = (-1)^{nv}$$

$$(6) \quad \alpha_i = \frac{A_i^v + \alpha_1^v A_i^{v+1} + \dots + \alpha_n^v A_i^{v+n}}{A_0^v + \alpha_1^v A_0^{v+1} + \dots + \alpha_n^v A_0^{v+n}} \quad (i = 1, 2, \dots, n)$$

$$(7) \quad \begin{cases} \alpha_n^1 \dots \alpha_n^v = A_0^v + \alpha_1^v A_0^{v+1} + \dots + \alpha_n^v A_0^{v+n} \\ \alpha_i^1 \cdot \alpha_n^1 \dots \alpha_n^v = A_i^v + \alpha_1^v A_i^{v+1} + \dots + \alpha_n^v A_i^{v+n} \end{cases} \quad (i = 1, 2, \dots, n).$$

## 3. Interruption.

L'algorithme, défini par le système (1), est appelé algorithme de Jacobi-Perron (noté A. J. P.) ; il peut être continué "sans interruption" aussi longtemps qu'aucun nombre entier n'apparaisse pour  $\alpha_1^v$  ; si au rang  $v_1$ ,  $\alpha_1^{v_1} \in \mathbb{Z}$ , alors on continue l'algorithme avec les nombres  $\alpha_2, \dots, \alpha_n$ .

**THÉORÈME 1.** - Si l'algorithme de Jacobi-Perron a  $m$  interruptions, alors il existe au moins  $m$  relations indépendantes à coefficients dans l'anneau des entiers entre le système  $(1, \alpha_1, \dots, \alpha_n)$  :

$$\exists P_i^{(k)} \in \mathbb{Z} \quad \text{tels que} \quad P_0^{(k)} + P_1^{(k)} \alpha_1 + \dots + P_n^{(k)} \alpha_n = 0 \quad (k = 1, \dots, m).$$

Démonstration. - Après  $m$  interruptions, on a :

$$\alpha_i = \frac{A_i^{v+m} + \alpha_{m+1}^v A_i^{v+m+1} + \dots + \alpha_n^v A_i^{v+n}}{A_0^{v+m} + \alpha_{m+1}^v A_0^{v+m+1} + \dots + \alpha_n^v A_0^{v+n}} \quad (i = 1, \dots, n)$$

$$A_i^{v+n+1} = A_i^{v+m} + a_{m+1}^v A_i^{v+m+1} + \dots + a_n^v A_i^{v+n} \quad (i = 0, 1, \dots, n) \quad \forall v > v_1;$$

$v_1$  étant le rang correspondant à la dernière interruption, on a

$$\begin{vmatrix} \alpha_{m-i} & A_{m-i}^{v+m} & \dots & A_{m-i}^{v+n} \\ \alpha_m & A_m^{v+m} & \dots & A_m^{v+n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \alpha_n & A_n^{v+m} & \dots & A_n^{v+n} \end{vmatrix} = \frac{1}{A_0^{v+m-1} + A_0^{v+m} \cdot \alpha_{m+1}^{v-1} + \dots + A_0^{v+n-1} \cdot \alpha_n^{v-1}}$$

$$\times \begin{vmatrix} A_{m-i}^{v+m-1} + A_{m-i}^{v+m} \cdot \alpha_{m+1}^{v-1} + \dots + A_{m-i}^{v+n-1} \cdot \alpha_n^{v-1} & A_{m-i}^{v+m} & \dots & A_{m-i}^{v+n} \\ A_m^{v+m-1} + A_m^{v+m} \cdot \alpha_{m+1}^{v-1} + \dots + A_m^{v+n-1} \cdot \alpha_n^{v-1} & A_m^{v+m} & \dots & A_m^{v+n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ A_n^{v+m-1} + A_n^{v+m} \cdot \alpha_{m+1}^{v-1} + \dots + A_n^{v+n-1} \cdot \alpha_n^{v-1} & A_n^{v+m} & \dots & A_n^{v+n} \end{vmatrix} = 0$$

( $i = 0, 1, \dots, m-1$ ).

#### 4. Convergence des "réduites".

THÉORÈME 2. - On a :

$$(8) \quad \lim_{v \rightarrow +\infty} \frac{A_i^v}{A_0^v} = \alpha_i \quad (i = 1, \dots, n).$$

Remarques.

1° On n'a pas, en général,  $\lim_{v \rightarrow +\infty} (A_i^v - \alpha_i A_0^v) = 0$  ;

2° Dans le cas  $n = 2$ , on montre que  $A_i^v - \alpha_i A_0^v$  est borné.

#### 5. Unicité du développement.

THÉORÈME 3. - Soient

$$\begin{aligned} (a_1^v, \dots, a_n^v)_{v \in \mathbb{N}} \\ (b_1^v, \dots, b_n^v)_{v \in \mathbb{N}} \end{aligned}$$

deux tableaux de nombres entiers positifs vérifiant la condition (3). Si on construit, à partir des  $a_i^v$  (resp.  $b_i^v$ ), les suites  $\{A_i^v\}$  (resp.  $\{B_i^v\}$ ) par la formule (4), et si on a :

$$\lim_{v \rightarrow +\infty} \frac{A_i^v}{A_0^v} = \lim_{v \rightarrow +\infty} \frac{B_i^v}{B_0^v},$$

alors  $a^v = b^v$  ( $i = 1, \dots, n$  ;  $v \geq 0$ ).

#### 6. Développement périodique.

(a) Equation caractéristique.

Définition. - On dit qu'un développement est périodique si la suite  $(a_1^v, \dots, a_n^v)_{v \in \mathbb{N}}$

est périodique, à partir d'un certain rang  $\lambda$ .

On supposera  $\lambda = 0$ , et la longueur d'une période  $k$ .

Posons  $\rho_0 = \alpha_n^0 \dots \alpha_n^{k-1}$ , alors

$$(9) \quad \begin{cases} \rho_0 = \alpha_n^0 \dots \alpha_n^{k-1} = A_0^k + \alpha_1 A_0^{k+1} + \dots + \alpha_n A_0^{k+n} \\ \rho_0 \alpha_i = A_i^k + \alpha_1 A_i^{k+1} + \dots + \alpha_n A_i^{k+n} \end{cases}$$

les équations (9) montrent que  $\rho_0$  est valeur propre de la matrice

$$(A_i^{k+j})_{j=0,1,\dots,n, i=0,1,\dots,n}$$

et que  $(1, \alpha_1, \dots, \alpha_n)$  est un vecteur propre associé à la valeur propre  $\rho_0$ .

$\rho_0$  vérifie l'équation

$$(10) \quad \begin{vmatrix} A_0^k - \rho & A_0^{k+1} & \dots & A_0^{k+n} \\ A_1^k & A_1^{k+1} - \rho & \dots & A_1^{k+n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ A_n^k & A_n^{k+1} & \dots & A_n^{k+n} - \rho \end{vmatrix} = 0,$$

appelée équation caractéristique.

**THÉOREME 4.** - L'équation caractéristique admet au moins une racine positive, sa plus grande racine positive est simple, et c'est  $\rho_0$ .

Soient  $g_{\lambda,i}(\rho_0)$  les cofacteurs de la matrice  $(A_i^{k+j})_{i,j} - \rho_0 I$ , alors le vecteur  $(g_{\lambda,0}(\rho_0), g_{\lambda,1}(\rho_0), \dots, g_{\lambda,n}(\rho_0))$  est vecteur propre, on a donc

$$(11) \quad \alpha_i = \frac{g_{\lambda,i}(\rho_0)}{g_{\lambda,0}(\rho_0)} \quad (i = 1, \dots, n)$$

et

$$K = \mathbb{Q}(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \subset \mathbb{Q}(\rho_0).$$

Par (9), on aura l'inclusion en sens inverse, d'où l'égalité

$$(12) \quad K = \mathbb{Q}(\rho_0).$$

D'après (10),  $\rho_0$  est une unité de  $K$ .

Une condition nécessaire et suffisante pour que le polynôme caractéristique soit irréductible est que  $(1, \alpha_1, \dots, \alpha_n)$  soient  $\mathbb{Q}$ -linéairement indépendants.

Remarque. - Dans le cas d'un développement périodique (donc sans interruption),  $(1, \alpha_1, \dots, \alpha_n)$  ne sont pas toujours  $\mathbb{Q}$ -linéairement indépendants (voir développement périodique à une seule ligne § 7) sauf pour  $n = 2$ .

Cas  $n = 2$ .

$$f(\rho) = \begin{vmatrix} A_0^k - \rho & A_0^{k+1} & A_0^{k+2} \\ A_1^k & A_1^{k+1} - \rho & A_1^{k+2} \\ A_2^k & A_2^{k+1} & A_2^{k+2} - \rho \end{vmatrix} = -\rho^3 + \rho^2(A_0^k + A_1^{k+1} + A_2^{k+2}) + \rho(\dots) + 1 = 0,$$

d'où

$$|\rho_0 \rho_1 \rho_2| = 1, \quad \rho_0 = \alpha_2 \alpha_2^1 \dots \alpha_2^{k-1} = A_0^k + \alpha_1 A_0^{k+1} + \alpha_2 A_0^{k+2} > 1$$

$$\rho_0 + \rho_1 + \rho_2 = A_0^k + A_1^{k+1} + A_2^{k+2}$$

$$\rho_1 + \rho_2 = (A_1^{k+1} - \alpha_1 A_0^{k+1}) + (A_2^{k+2} - \alpha_2 A_0^{k+2}).$$

De même,

$$\rho_1^v + \rho_2^v = (A_1^{vk+1} - \alpha_1 A_0^{vk+1}) + (A_2^{vk+2} - \alpha_2 A_0^{vk+2}),$$

d'où

$$|\rho_1^v + \rho_2^v| < Cte, \quad \forall v \text{ et } |\rho_1 \rho_2| < 1,$$

ce qui entraîne

$$|\rho_1| \text{ et } |\rho_2| < 1.$$

(b) Degré d'approximation par les "réduites".

THÉORÈME 5 (PERRON). - Soient  $\rho_0, \rho_1, \dots, \rho_n$  les racines de l'équation caractéristique, et  $|\rho_1| = \max_{i=1, \dots, n} |\rho_i|$ , alors on a

$\exists C, \forall \varepsilon > 0, \forall v \geq 0, \forall \lambda = 0, 1, \dots, k-1;$

$$|A_i^{vk+\lambda} - \alpha_i A_0^{vk+\lambda}| < C |\rho_1|^v (1 + \varepsilon)^v \quad (i = 1, \dots, n).$$

Par contre, pour au moins un des  $nk$  couples  $(i, \lambda)$ , il existe une constante  $C'$  telle que l'inégalité suivante

$$|A_i^{vk+\lambda} - \alpha_i A_0^{vk+\lambda}| > C' |\rho_1|^v$$

soit vérifiée pour une infinité de valeurs de  $v$ .

COROLLAIRE 1. - Si le développement est périodique,  $(\lim_{v \rightarrow \infty} (A_i^v - \alpha_i A_0^v) = 0)$   $\Leftrightarrow$  (l'équation caractéristique est irréductible et admet un nombre de Pisot pour racine).

COROLLAIRE 2. - Si le polynôme caractéristique est irréductible et admet un nombre de Pisot pour racine, alors les suites

$$\left\langle \begin{matrix} A_i^{vk+\lambda} \\ \dots \\ A_0^{vk+\lambda} \end{matrix} \right\rangle_v \quad (i = 1, \dots, n)$$

sont des approximations rationnelles simultanées régulièrement réparties.

Si on examine sous quelles conditions on a l'approximation

$$|A_i^v - \alpha_i A_0^v| < C(A_0^v)^{1/n} \quad (v \geq 0) \quad (i = 1, \dots, n),$$

on montre que celle-ci n'est possible que dans les cas  $n = 1$  et  $n = 2$ , avec la condition restrictive que les conjugués de  $\alpha_1$ ,  $\alpha_2$  soient complexes.

### 7. Développement périodique à une seule ligne.

Soient  $(a_1, a_2, \dots, a_n)$  des entiers positifs vérifiant la condition  $(a_n, a_{n-1}, \dots, a_{n-i}) \geq (a_i, a_{i-1}, \dots, a_1, 1)$ ;  $i = 0, 1, \dots, n-1$  ( $a_0 = 1$ ) ( $\geq$  notant ici l'ordre lexicographique).

Les  $n$  nombres réels  $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$  admettent le développement purement périodique à une seule ligne  $(a_1, \dots, a_n)$  si, et seulement si, les nombres  $\alpha_i$  sont donnés par les égalités :

$$(13) \quad \begin{cases} \alpha_n = \rho_0 \\ \alpha_{n-1} = \rho_0^2 - a_n \rho_0 \\ \dots \\ \alpha_1 = \rho_0^n - a_n \rho_0^{n-1} - \dots - a_2 \rho_0 \end{cases}$$

où  $\rho_0$  est la racine positive de l'équation

$$(14) \quad f(\rho) = \rho^{n+1} - a_n \rho^n - \dots - a_1 \rho - 1 = 0.$$

Si, de plus,  $a_n > a_{n-1} + a_{n-2} + \dots + a_1 + 1$  alors la racine positive  $\rho_0$  de l'équation (14) est un nombre de Pisot, et  $f(\rho)$  est irréductible sur  $\mathbb{Q}$ .

### 8. Développement périodique à $n + 1$ lignes.

Soit l'équation

$$(15) \quad g(x) = x^{n+1} - a_n x^n - \dots - a_1 x - \frac{a_0}{b_0} = 0$$

où les nombres  $a_i$  ( $i = 0, 1, \dots, n$ ) et  $b_0$  sont des entiers positifs tels que :

$$a_0 | a_i \quad (i = 1, \dots, n) \quad \text{et} \quad (a_0, b_0) = 1.$$

Posons  $c_0 = a_0/b_0$ . Soit  $\alpha$  la racine positive de l'équation  $g(x) = 0$ , et considérons les  $n$  nombres

$$(16) \quad \begin{cases} \alpha_n = \alpha \\ \alpha_{n-1} = \alpha^2 - a_n \alpha \\ \dots \\ \alpha_1 = \alpha^n - a_n \alpha^{n-1} - \dots - a_2 \alpha \end{cases}$$

alors, dans les deux cas suivants

$$(\alpha) \quad c_0 > 1 \quad \text{et} \quad \begin{cases} a_n > a_i & (i = 1, \dots, n), \\ a_n > c_0 \end{cases}$$

$$(\beta) \quad c_0 < 1 \quad \text{et} \quad c_0 a_n \geq a_i + 1 \quad (i = 1, \dots, n),$$

le système de nombres  $(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$  admet un développement, par l'A. J. P., purement périodique de longueur  $n + 1$ , la période étant :

$$\begin{bmatrix} a_1, a_2, \dots, a_n \\ \frac{a_1}{c_0}, \frac{a_2}{c_0}, \dots, \frac{a_n}{c_0} \\ \vdots \\ \frac{a_1}{c_0}, a_2, \dots, a_n \end{bmatrix}$$

De plus, dans les deux cas

$$(\alpha') \quad c_0 > 1 \quad \text{et} \quad a_n \geq a_{n-1} + \dots + a_1 + c_0 + 1$$

$$(\beta') \quad c_0 < 1 \quad \text{et} \quad c_0 a_n \geq a_{n-1} + \dots + a_1 + 2c_0 + 1$$

le polynôme  $g$  est irréductible sur  $\mathbb{Q}$ .

Le polynôme caractéristique du développement est irréductible sur  $\mathbb{Q}$ , et admet un nombre de Pisot pour racine, il est donné par le déterminant suivant :

$$f(\rho) = \begin{vmatrix} c_0(1 - \rho), a_1, a_2, \dots, a_n \\ a_n c_0 \rho, c_0(1 - \rho), a_1, \dots, a_{n-1} \\ \dots \\ a_1 c_0 \rho, a_2 c_0 \rho, a_3 c_0 \rho, \dots, c_0(1 - \rho) \end{vmatrix}$$

#### BIBLIOGRAPHIE

- [1] BERNSTEIN (L.). - Periodical continued fractions for irrationals of degree  $n$  by Jacobi's algorithm, J. für reine und angew. Math., t. 213, 1964, p. 31-38.
- [2] JACOBI (C. G. J.). - Allgemeine Theorie der Kettenbruchähnlichen Algorithm, in welchen jede Zahl aus drei vorhergehenden gebildet wird, J. für reine und angew. Math., t. 69, 1868, p. 29-64.
- [3] PERRON (O.). - Grundlagen für eine theorie des Jacobischen Kettenbruchalgorithmus, Math. Annalen, t. 64, 1907, p. 1-76.
- [4] SCHWEIGER (F.). - Etude métrique de l'A. J. P., Österr. Akad. Wiss, Math. naturw. Klass., Abt. II, t. 173, 1964, p. 59-92.
- [5] STENDER (H. J.). - Explizite Bestimmung von Einheiten für einige Klassen algebraischer Zahlkörper, Dissertation Köln Universität, 1970.