

# §5. DÉMONSTRATION DU THÉORÈME 4

Objektyp: **Chapter**

Zeitschrift: **L'Enseignement Mathématique**

Band (Jahr): **27 (1981)**

Heft 1-2: **L'ENSEIGNEMENT MATHÉMATIQUE**

PDF erstellt am: **10.08.2024**

## **Nutzungsbedingungen**

Die ETH-Bibliothek ist Anbieterin der digitalisierten Zeitschriften. Sie besitzt keine Urheberrechte an den Inhalten der Zeitschriften. Die Rechte liegen in der Regel bei den Herausgebern. Die auf der Plattform e-periodica veröffentlichten Dokumente stehen für nicht-kommerzielle Zwecke in Lehre und Forschung sowie für die private Nutzung frei zur Verfügung. Einzelne Dateien oder Ausdrucke aus diesem Angebot können zusammen mit diesen Nutzungsbedingungen und den korrekten Herkunftsbezeichnungen weitergegeben werden. Das Veröffentlichen von Bildern in Print- und Online-Publikationen ist nur mit vorheriger Genehmigung der Rechteinhaber erlaubt. Die systematische Speicherung von Teilen des elektronischen Angebots auf anderen Servern bedarf ebenfalls des schriftlichen Einverständnisses der Rechteinhaber.

## **Haftungsausschluss**

Alle Angaben erfolgen ohne Gewähr für Vollständigkeit oder Richtigkeit. Es wird keine Haftung übernommen für Schäden durch die Verwendung von Informationen aus diesem Online-Angebot oder durch das Fehlen von Informationen. Dies gilt auch für Inhalte Dritter, die über dieses Angebot zugänglich sind.

si  $r^{3/2} \leq u \leq r^{\log \log r}$ , on a:  $P(u, r) > r^{1+2\lambda}$  avec  $\lambda = -\left(8 + \frac{\log u}{\log r}\right)$

permet de montrer qu'il existe  $\alpha > 0$  tel que  $n'' \leq A_k \left(1 + \frac{1}{p_k^{1+\alpha}}\right)$ . On

peut prendre  $\alpha = 0,000974$ .

*Propriété 4.* Soit  $n$  un nombre  $\omega$ -intéressant,  $n \geq (k-1) A_k$  alors  $\omega(n) \geq k$ . Cela entraîne qu'un nombre  $\omega$ -intéressant compris entre  $A_k$  et  $A_{k+1}$  a plus de  $(k-1)$  facteurs premiers.

*Démonstration.* Soit  $n \geq (k-1) A_k$  vérifiant  $\omega(n) \leq k-1$ ; on écrit

$$A_k(t-1) \leq n < A_k t, \quad t \text{ entier.}$$

On a donc  $t \geq k$ . Ce nombre  $n$  ne peut pas être  $\omega$ -intéressant puisque

$$\frac{\omega(n)}{n} \leq \frac{k-1}{A_k(t-1)} \leq \frac{k}{A_k t} \leq \frac{\omega(A_k t)}{A_k t}.$$

Conjecture: Peut-on remplacer  $n \geq (k-1) A_k$  par  $n \geq (1+\varepsilon(k)) A_k$  avec  $\lim_{k \rightarrow +\infty} \varepsilon(k) = 0$ ?

Finalement, on voit que l'ensemble des nombres  $\omega$ -intéressants coïncide presque avec l'ensemble des nombres  $\omega$ -largement composés: Les deux ensembles ont une infinité de points communs, mais il existe une infinité de nombres  $\omega$ -largement composés non  $\omega$ -intéressants (exemple:  $n = (p_{k+1} - 1) A_k$  par la propriété 2) et la propriété 3 fournit un exemple de la situation inverse.

### § 5. DÉMONSTRATION DU THÉORÈME 4

PROPOSITION 3. Posons  $N_k(x) = \text{card} \{n \leq x \mid \omega(n) > k\}$ . Pour  $\alpha$  fixé,  $\alpha > 1$ , on a lorsque  $x \rightarrow +\infty$  (avec les notations de l'introduction)

$$N_{[\alpha \log \log x]}(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \frac{F(\alpha)}{\alpha-1} \alpha^{\frac{1}{2} + \{\alpha \log \log x\}} \frac{x(1 + O(1/\log \log x))}{(\log x)^{1-\alpha+\alpha \log \alpha} \sqrt{\log \log x}}$$

où  $\{y\}$  désigne la partie fractionnaire de  $y$ .

Pour  $0 < \alpha < 1$ , la formule ci-dessus est valable (en remplaçant  $\frac{F(\alpha)}{\alpha-1}$  par  $\frac{F(\alpha)}{1-\alpha}$ ) pour estimer  $\text{card} \{n \leq x \mid \omega(n) \leq \alpha \log \log x\}$ .

*Démonstration* (communiquée par H. Delange). Soit  $P_x(z) = \sum_{n \leq x} z^{\omega(n)}$ .

Le théorème des résidus montre que :

$$N_k(x) = \frac{1}{2i\pi} \int_{\gamma} \frac{P_x(z)}{(z-1)z^{k+1}} dz$$

où  $\gamma$  est un cercle de centre 0 et de rayon  $r > 1$ . On applique la formule de Selberg (1)

$$N_k(x) = \frac{1}{2i\pi} \int_{\gamma} \frac{z F(z) x (\log x)^{z-1}}{(z-1)z^{k+1}} dz + R_1(x),$$

avec

$$R_1(x) = \frac{1}{2i\pi} \int_{\gamma} \frac{O(x (\log x)^{\operatorname{Re} z - 2})}{(z-1)z^{k+1}} dz = O\left(\frac{x (\log x)^{r-2}}{(r-1)r^k}\right)$$

On pose  $\frac{z F(z)}{z-1} = G(z)$ .  $G$  est holomorphe en  $z = r$  et l'on écrit

$$G(z) = G(r) + (z-r)G'(r) + (z-r)^2 H(z, r),$$

avec  $H(r, r) = \frac{1}{2} G''(r)$ . Par la formule de Taylor, il existe  $\lambda, 0 < \lambda < 1$

tel que  $H(z, r) = \frac{1}{2} G''(\lambda z + (1-\lambda)r)$ . La fonction  $H$  est donc continue et

$H(z, r)$  est bornée uniformément pour  $z \in \gamma, 1 < r_1 \leq r \leq r_2$ . On pose  $\log \log x = l$ . On obtient

$$\begin{aligned} N_k(x) &= \frac{1}{2i\pi \log x} \int_{\gamma} \frac{x G(z) e^{zl}}{z^{k+1}} dz + R_1(x) \\ &= \frac{1}{2i\pi \log x} \left( \int_{\gamma} \frac{x G(r) e^{zl}}{z^{k+1}} dz + \int_{\gamma} \frac{x(z-r) e^{zl} G'(r)}{z^{k+1}} dz \right) + R_1(x) + R_2(x) \\ &= \frac{x}{\log x} G(r) \frac{l^k}{k!} + \frac{x}{\log x} G'(r) \left( \frac{l^{k-1}}{(k-1)!} - \frac{r l^k}{k!} \right) + R_1(x) + R_2(x). \end{aligned}$$

On choisit  $r = \frac{k}{l}$  de telle sorte que le coefficient de  $G'(r)$  s'annule, et

on a

$$R_2(x) = \frac{1}{2i\pi \log x} \int_{\gamma} \frac{x(z-r)^2 H(z, r) e^{zl}}{z^{k+1}} dz.$$

Si l'on pose  $z = r e^{i\theta}$ , on a  $|z-r|^2 |e^{zl}| = 2r^2 (1 - \cos \theta) e^{rl \cos \theta}$ .

On peut montrer que, lorsque  $\alpha \rightarrow +\infty$ , on a  $\int_0^{2\pi} (1 - \cos \theta) e^{\alpha \cos \theta} d\theta = O(e^{\alpha} \alpha^{-3/2})$  (cf. par exemple, [Dieu], ch. IV). On en déduit que

$$R_2(x) = O\left(\frac{x}{\log x} \frac{e^{rl}}{l^{3/2} r^{k-1/2}}\right)$$

et finalement

$$N_k(x) = \frac{x}{\log x} G(r) \frac{l^k}{k!} + O\left(\frac{x}{\log x} \frac{e^{rl}}{l^{3/2} r^{k-1/2}}\right) + O\left(\frac{x (\log x)^{r-2}}{(r-1) l^k}\right)$$

On pose  $k = [\alpha \log \log x]$ ,  $r = \frac{k}{l} = \alpha + O\left(\frac{1}{\log \log x}\right)$ , on a donc  $G(r) = G(\alpha) \left(1 + O\left(\frac{1}{l}\right)\right)$ , on évalue chacun des termes ci-dessus (en particulier  $k!$  par la formule de Stirling:  $k! \sim k^k e^{-k} \sqrt{2\pi k}$ ) et on obtient la proposition 3.

Lorsque  $0 < \alpha < 1$ , on suit la même méthode, en intégrant sur un cercle de rayon  $r = \frac{k}{l} < 1$ .

PROPOSITION 4. Soit  $(n_0, A) = 1$ , et  $\alpha > 0$ . Alors on a, avec  $d(n) = \sum_{d|n} 1$ ,

$$(i) \quad \sum_{\substack{n \equiv n_0 \pmod A \\ n \leq x}} d(n) \leq \frac{2x}{A} \left(1 + \frac{1}{2} \log x\right) + 2\sqrt{x},$$

$$(ii) \quad \sum_{\substack{n \equiv n_0 \pmod A \\ n \leq x \\ \omega(n) \geq \alpha \log \log x}} 1 \leq \frac{1}{(\log x)^{\alpha \log 2}} \left(\frac{2x}{A} \left(1 + \frac{1}{2} \log x\right) + 2\sqrt{x}\right)$$

En particulier cette dernière somme est  $O\left(\frac{x}{A} \frac{1}{(\log x)^{\alpha \log 2 - 1}}\right)$  lorsque  $A = O(\sqrt{x})$ .

Démonstration. La formule (ii) est une conséquence immédiate de (i): Les nombres pour lesquels  $\omega(n) \geq \alpha \log \log x$  vérifient  $d(n) \geq 2^{\omega(n)}$  soit  $d(n) \geq (\log x)^{\alpha \log 2}$ .

On a

$$\sum_{\substack{n \equiv n_0 \pmod A \\ n \leq x}} d(n) \leq \sum_{\substack{n \equiv n_0 \pmod A \\ n \leq x}} \sum_{\substack{d \leq \sqrt{n} \\ d|n}} 2 \leq \sum_{d \leq \sqrt{x}} 2 \sum_{\substack{n \equiv n_0 \pmod A \\ d|n \\ n \leq x}} 1.$$

Or les nombres  $n$  sur lesquels s'effectue cette dernière sommation vérifient  $n = n_0 + yA \equiv 0 \pmod{d}$ . Si  $(A, d) = 1$ , cette congruence a une solution et une seule en  $y$  dans chaque intervalle de longueur  $d$ . Si  $(A, d) \neq 1$ , pour que cette congruence ait une solution, on doit avoir  $(A, d) \mid n_0$ , d'où  $(A, n_0) \neq 1$ ; il n'y a donc pas de solutions. Finalement, il y a au plus une solution dans chaque intervalle de longueur  $d$  et la somme est

$$\leq \sum_{d \leq \sqrt{x}} 2 \left( \frac{x}{Ad} + 1 \right) \leq 2\sqrt{x} + \frac{2x}{A} \left( 1 + \frac{1}{2} \log x \right).$$

*Remarque.* Dans le cas  $A = 1, \alpha = 2$ , on trouve dans l'estimation (ii) le même exposant pour  $\log x$  que dans la proposition 3. Ceci est à rapprocher du fait que (cf. [And])

$$\sum_{n \leq x; \omega(n) \sim 2 \log \log x} d(n) \sim x \log x.$$

Par des méthodes plus compliquées, il est possible d'obtenir pour (ii) une meilleure majoration.

**LEMME 2.** Soit  $M = (a_{ij})$  une matrice à  $m$  lignes et  $n$  colonnes à coefficients dans un corps  $K$ . Soit  $\mathcal{P}$  une partie de  $K$  et soit  $L_i$  le nombre d'éléments de la  $i^{\text{ème}}$  ligne de  $M$  qui sont dans  $\mathcal{P}$ . Alors il y a au moins  $n - \sum_{i=1}^m L_i$  colonnes de  $M$  dont tous les éléments sont dans  $K - \mathcal{P}$ .

*Démonstration.* Soit  $C_j$  le nombre d'éléments de la  $j^{\text{ème}}$  colonne qui sont dans  $\mathcal{P}$ . On a

$$\begin{aligned} \sum_{j=1}^n C_j &= \sum_{i=1}^m L_i \quad \text{et} \quad \sum_{\substack{1 \leq j \leq n \\ C_j = 0}} 1 = n - \sum_{\substack{1 \leq j \leq n \\ C_j \neq 0}} 1 \geq n - \sum_{j=1}^n C_j \\ &= n - \sum_{i=1}^m L_i. \end{aligned}$$

**PROPOSITION 5.** Supposons que pour  $n$  assez grand, il existe  $k > 0$  et  $j < n$  tel que

- i)  $k \leq \omega(n)$ ,
- ii)  $\omega(n) \leq j$ ,
- iii)  $\omega(n-r) \geq j$  pour  $r = 1, 2, \dots, j-1$ ,
- iv)  $\omega(n+s) \leq k$  pour  $s = 1, 2, \dots, [2 \log n]$ .

Alors  $n$  est un point d'étranglement pour la fonction  $n \mapsto n - \omega(n)$ .

*Démonstration.* Soit  $m < n$ .

Ou bien on a  $m \leq n - j$  et d'après ii),  $m - \omega(m) < n - j \leq n - \omega(n)$ ,  
ou bien on a  $n = m + r$  avec  $1 \leq r \leq j - 1$  et iii) et ii) donnent

$$m - \omega(m) \leq m - j \leq m - \omega(n) < n - \omega(n).$$

Soit maintenant  $m > n$ .

Ou bien on a  $m > n + 2 \log n$  et en remarquant que pour tout entier  $m$ ,

on a  $\omega(m) \leq \frac{\log m}{\log 2} \leq \frac{3}{2} \log m$ , on obtient, pour  $n$  assez grand :

$$\begin{aligned} m - \omega(m) &\geq m - \frac{3}{2} \log m > n + 2 \log n - \frac{3}{2} \log(n + 2 \log n) \\ &> n > n - \omega(n), \end{aligned}$$

par la croissance de la fonction  $x \mapsto x - \frac{3}{2} \log x$ .

Ou bien on a  $m \leq n + [2 \log n]$  et iv) donne alors

$$\omega(m) \leq k \leq \omega(n)$$

ce qui entraîne

$$m - \omega(m) > n - \omega(n).$$

*Démonstration du théorème 4.* La méthode suivante est celle de [Erd 2].  
Pour assurer les hypothèses i) et iii) de la proposition 5, on va demander à  $n$  d'être solution du système de congruences

$$\left\{ \begin{array}{ll} n \equiv 0 & \text{mod } B_0 \\ n \equiv 1 & \text{mod } B_1 \\ \cdot & \\ \cdot & \\ n \equiv j-1 & \text{mod } B_{j-1} \end{array} \right.$$

où  $B_0$  est un produit de  $k$  nombres premiers et  $B_1, \dots, B_{j-1}$  des produits de  $j$  nombres premiers. On pose

$$A = \prod_{i=0}^{j-1} B_i .$$

D'après le théorème chinois, les solutions de ce système de congruences sont de la forme

$$n = n_0 + y A \quad \text{avec} \quad 0 \leq n_0 < A \quad \text{et} \quad y \in \mathbf{N}.$$

On se donne  $x$  assez grand. On choisit

$$k = [3 \log \log x], \quad j = [6 \log \log x].$$

On prend les facteurs premiers de  $B_0, \dots, B_{j-1}$  distincts et compris entre  $3 \log x$  et  $4 \log x$ , ce qui est possible d'après le théorème des nombres premiers. On a donc:

$$\log A \leq 6(\log \log x)^2 \log(4 \log x) = O(\log \log x)^3.$$

Maintenant, pour  $1 \leq s \leq 2 \log x$ , grâce au choix des facteurs premiers de  $A$  on a, pour la solution  $n_0$  des congruences

$$(n_0 + s, A) = 1$$

et

$$(n_0, A) = B_0.$$

Considérons le tableau  $(a_{s,y})$ ,  $0 \leq s \leq 2 \log x$ ,  $0 \leq y \leq \frac{x}{A} - 1$  défini par

$$\begin{aligned} a_{s,y} &= \omega(n_0 + s + y A) && \text{si } s \neq 0, \\ &= \omega\left(\frac{n_0 + y A}{B_0}\right) && \text{si } s = 0. \end{aligned}$$

D'après la proposition 4, la  $s^{\text{ième}}$  ligne de ce tableau contient au plus

$$O\left(\frac{x}{A} \frac{1}{(\log x)^{3 \log 2 - 1}}\right)$$

termes supérieures à  $3 \log \log x$ . D'après le lemme 2, il y a  $\frac{x}{A} (1 + o(1))$  colonnes  $y$  pour lesquelles

$$\begin{aligned} \omega(n_0 + s + y A) &\leq 3 \log \log x && \text{pour } s = 1, \dots, 2 [\log x], \\ \omega(n_0 + y A) &\leq 6 \log \log x && \text{pour } s = 0. \end{aligned}$$

Pour une de ces valeurs de  $y$ ,  $n = n_0 + y A$  vérifie les 4 hypothèses de la proposition 5 et est donc un point d'étranglement de la fonction  $n \mapsto n - \omega(n)$ .

On peut raisonnablement conjecturer que pour  $\varepsilon$  assez petit, la fonction  $n \mapsto n - d(n)^\varepsilon$  a une infinité de points d'étranglement, mais il semble peu vraisemblable que ce soit encore vrai pour  $\varepsilon = 1$ . D'après le théorème des nombres premiers, on peut voir que pour  $n = 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot p_k$ ,  $n - (\omega(n) \log n)^{\omega(n)}$  est négatif, et donc cette fonction n'a qu'un nombre fini de points d'étranglement. On ne peut pas démontrer que  $n - \omega(n)^{\omega(n)}$  n'a pas de points d'étranglement: La raison en est qu'il n'y a pas de résultats non triviaux pour la question suivante: Quel est le plus petit  $t_k$  tel que  $\omega(n+t_k) \geq k$ . On a évidemment  $t_k \leq 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot p_k$  et malheureusement, nous ne pouvons améliorer ce résultat. C'est une question beaucoup plus importante que l'étude de  $n - \omega(n)^{\omega(n)}$ .

Il n'est pas difficile de montrer que si  $n$  est un point d'étranglement pour la fonction  $n - \omega(n)^{\omega(n)}$ , alors  $\omega(n) < (\log n)^{1/2+\varepsilon}$ . Il semble vraisemblable que pour  $n > n_0$ , il existe  $m > n$  avec  $m - \omega(m)^{\omega(m)} < n$  et même,  $m - \omega(m)^{\omega(m)} < n - e^{(\log n)^{1-\varepsilon}}$ , ce qui montrerait que le nombre de points d'étranglement est fini. Peut-être, pour tout  $n > n_0$ , existe-t-il un  $m > n$  tel que  $m - d(m) < n - 2$ . On a besoin de  $n - 2$ , parce que

$$\min_{m=n+1, n+2} m - d(m) \leq n - 2, \text{ mais on ne sait rien à ce sujet.}$$

Enfin, il est facile de voir que toute fonction additive qui possède une infinité de points d'étranglement est croissante, et donc (cf. [Erd 3] et [Pis]) proportionnelle au logarithme: La démonstration suivante a été proposée par D. Bernardi et W. Narkiewicz.

Soit  $f$  additive ayant une suite infinie  $n_1 < n_2 < \dots < n_k < \dots$  de points d'étranglement et  $a < b$ . On peut trouver, pour  $n_k$  assez grand, dans l'intervalle  $\left(\frac{n_k}{b}, \frac{n_k}{a}\right)$  un nombre  $c$ , premier à  $ab$ ; on aura alors

$$ca < n_k < cb,$$

ce qui entraîne

$$f(c) + f(a) < f(n_k) < f(c) + f(b)$$

et  $f(a) < f(b)$ .

### RÉFÉRENCES

[And] ANDERSON, I. On primitive sequences. *J. London Math. Soc.* 42 (1967), 137-148.  
 [Com] COMTET, L. *Analyse combinatoire*. Collection Sup, Presses Universitaires de France, 1970.  
 [Del 1] DELANGE, H. Sur des formules dues à A. Selberg. *Bull. Sci. Math.* 83 (1959), 101-111.