

## Modifications de nombres normaux par des transducteurs

par

JEAN MARIE DUMONT et ALAIN THOMAS (Marseille)

**0. Introduction.** Soit un entier  $r \geq 2$  et soit une suite d'entiers positifs  $s = (n_j)_{j \geq 1}$ . Chaque  $n_j$  a un développement en base  $r$

$$n_j =_r a_{jl_j} \dots a_{j1} = \sum_{i=1}^{l_j} a_{ji} r^{i-1} \quad (\text{avec } a_{jl_j} \neq 0).$$

On notera

$$\theta_s =_r 0.n_1 n_2 n_3 \dots$$

le réel qui a pour développement en base  $r$

$$\theta_s =_r 0.a_{1l_1} \dots a_{11} a_{2l_2} \dots a_{21} \dots$$

Pour certaines suites  $s$ , le réel  $\theta_s$  est normal en base  $r$ , c'est-à-dire la suite  $n \rightarrow \theta_s r^n$  est équirépartie modulo 1. Par exemple, si  $n_j = j$  pour tout  $j$ ,  $\theta_s$  est le nombre de Champernowne ([Ch]). Copeland et Erdős ([CE]) démontrent la normalité de  $\theta_s$  dans le cas où la suite  $(n_j)_{j \geq 1}$  est strictement croissante et vérifie, pour tout  $\varepsilon > 0$  et  $N \geq N(\varepsilon)$ ,

$$(1) \quad \#(\{j : n_j \leq N\}) \geq N^{1-\varepsilon}$$

(autrement dit vérifie, pour tout  $\varepsilon > 0$ ,  $n_j = O(j^{1+\varepsilon})$ ). Par exemple, si  $(n_j)_{j \geq 1}$  est la suite des nombres premiers, elle vérifie cette condition.

Supposons maintenant que  $n_j$  est la partie entière de  $P(j)$ , où  $P(X)$  est un polynôme non constant ou un polynôme généralisé (c'est-à-dire les exposants de  $X$  sont des réels positifs). Alors la condition (1), ou la condition  $(n_j)_{j \geq 1}$  strictement croissante, n'est pas vérifiée suivant que le degré de  $P(X)$  est supérieur 1 ou inférieur à 1. Mais  $\theta_s$  est encore normal d'après les articles de Nakaï-Shiokawa ([NS1], [NS2], [NS3]).

De plus, Schiffer [Sc] donne une estimation de la discrédance de la suite  $n \rightarrow \theta_s r^n$  dans les deux cas suivants :  $n_j$  est la partie entière de  $P(j)$ ,  $P(X)$  polynôme non constant à coefficients rationnels, ou bien  $n_j$  est la partie entière de  $f(j)$ ,  $f$  application de  $[1, \infty[$  dans  $[1, \infty[$  telle que  $f(x)$  soit de l'ordre de  $x^\delta$ ,  $0 < \delta \leq 1$ ,  $f'(x)$  de l'ordre de  $x^{\delta-1}$  et  $|f''(x)| = O(x^{\delta-2})$  quand

$x \rightarrow \infty$ . D'où la normalité de  $\theta_s$  dans d'autres cas que le cas polynômial, par exemple pour  $f(x) = x^\delta + \log x$ .

Szűsz et Volkmann ([SV]) démontrent, par une méthode probabiliste, que  $\theta_s$  est normal s'il existe un polynôme non constant  $P(X)$  à coefficients entiers et une suite strictement croissante  $(n'_j)_{j \geq 1}$  vérifiant la condition (1), tels que  $n_j = P(n'_j)$ . L'article de Grabner ([G]) est une généralisation au cas d'une base non entière; voir aussi l'article de Bertrand-Mathis et Volkmann ([BV]).

Volkmann nous a posé la question de savoir si la normalité de  $\theta_s$  est conservée quand on remplace chaque  $n_j$  par  $\lambda_j n_j$ , où les  $\lambda_j$  sont des entiers positifs vérifiant une condition de croissance maximale. Nous montrons ici (paragraphe 4) que c'est le cas pour les nombres  $\theta_s$  des articles de Nakai-Shiokawa, avec la condition

$$(2) \quad \lambda_j = O((\log j)^\varepsilon) \quad \text{pour tout } \varepsilon > 0.$$

Ceci est dû au fait qu'à chaque occurrence d'un bloc  $b$  dans le développement en base  $r$  de  $\lambda_j n_j$ , il y a au plus  $\lambda_j$  possibilités pour le bloc de chiffres situé au même emplacement, dans le développement de  $n_j$ . Plus généralement, étant donné une suite  $s$  et une famille de transducteurs  $(\mathcal{T}_j)_{j \geq 1}$  vérifiant certaines conditions (voir paragraphe 3), la normalité de  $\theta_s$  est conservée quand chaque  $n_j$  est remplacé par  $(n'_j)$ , où  $(n'_j)$  se déduit de  $(n_j)$  au moyen du transducteur  $\mathcal{T}_j$ .

Pour pouvoir appliquer ce résultat général de modification des nombres normaux aux nombres de Nakai-Shiokawa, il est nécessaire d'avoir une estimation de la discrédance de la suite  $n \rightarrow \theta_s r^n$ . Pour tout réel  $\theta$ , la discrédance de la suite  $n \rightarrow \theta r^n$  est définie par

$$D(\theta, n) = \sup_{I \subseteq [0, 1[} \left| \frac{1}{n} N(\theta, I, n) - (\beta - \alpha) \right|,$$

où, pour tout intervalle  $I = [\alpha, \beta[$ ,  $N(\theta, I, n)$  est égal à  $\#\{i \leq n : \theta r^i \in I \pmod 1\}$ . Remarquons que les trois articles de Nakai-Shiokawa (contrairement à celui de Schiffer) ne permettent pas de majorer la discrédance, car dans leur estimation

$$\left| \frac{1}{n} N(\theta, I, n) - r^{-l} \right| \leq C_l \frac{1}{\log n}$$

pour tout intervalle  $I$  de la forme  $[k/r^l, (k+1)/r^l[$ ,  $k$  et  $l$  entiers, la constante  $C_l$  dépend de  $l$ . Nous reprenons donc, au paragraphe 2, les idées des articles de Nakai-Shiokawa et de Schiffer de manière à majorer cette discrédance. D'autre part nous ne savons pas si elle est en  $O(1/\log n)$  comme dans les cas traités par Schiffer.

Remarquons qu'il n'est pas possible de répondre à la question de Volkmann dans le cas général d'une suite d'entiers positifs  $s$  quelconque, telle

que  $\theta_s$  soit normale, sans faire d'hypothèse sur la discr epance de la suite  $n \rightarrow \theta_s r^n$ . La remarque 4   la fin de l'article prouve qu'il existe une suite d'entiers positifs  $(\lambda_j)_{j \geq 1}$  de croissance arbitrairement lente, et un nombre normal  $\theta =_r 0.n_1 n_2 n_3 \dots$  tel que le nombre  $\theta' =_r 0.(\lambda_1 n_1)(\lambda_2 n_2)(\lambda_3 n_3) \dots$  ne soit pas normal.

Par contre, il est possible que l'hypoth ese (2) ne soit pas la meilleure possible, et puisse  tre remplac ee (dans le cas o   $n_j$  est un polyn ome en  $j$ ) par l'hypoth ese moins forte

$$(3) \quad \lambda_j = O(j^\varepsilon) \quad \text{pour tout } \varepsilon > 0.$$

N'arrivant pas   le d montrer en utilisant les lemmes de Nakai–Shiokawa ([NS1]) (pour lesquels il faudrait que  $\lambda_j n_j$  soit une fonction  $f(j)$  telle qu'une des d riv ees successives de  $f$  soit de signe constant), nous le d montrons dans le cas particulier  $n_j = j^2$  (paragraphe 5) par modification de la d monstration de Besicovitch ([Be]).

D'autre part, la condition (3) est, en un sens, la moins forte possible : Soit  $\varepsilon > 0$  et  $0.n_1 n_2 n_3 \dots$  un nombre normal en base  $r$  tel que  $\lim_{j \rightarrow \infty} n_j = \infty$  et  $n_j = O(j^\alpha)$ ,  $\alpha$  constante positive. On peut construire une suite d'entiers positifs  $(\lambda_j)_{j \geq 1}$  telle que  $\lambda_j = O(j^\varepsilon)$ , mais le r el  $0.(\lambda_1 n_1)(\lambda_2 n_2)(\lambda_3 n_3) \dots$  ne soit pas normal en base  $r$ . Il suffit de poser  $\lambda_j = r^{\varepsilon_j}$  o   $\varepsilon_j$  est la partie enti ere de  $\varepsilon \log_r j$ . La fr quence d'occurrence de tout bloc de z eros dans le d veloppement de ce r el est alors au moins  gale (en limite sup rieure)    $\varepsilon/(\alpha + \varepsilon)$ , ce qui prouve qu'il n'est pas normal en base  $r$ .

**1. Suites  $(k, \varepsilon)$ -normales.** Soit  $r \geq 2$  et  $\mathcal{A}_r = \{0, 1, \dots, r - 1\}$ . On note  $N(b, s)$  le nombre d'occurrences d'un bloc  $b$  dans une suite  $s$  :

$$N(b, s) = \#\{i \leq n - k : \varepsilon_{i+1} \dots \varepsilon_{i+k} = b\}$$

pour tout  $b \in \mathcal{A}_r^k$  et  $s = \varepsilon_1 \dots \varepsilon_n \in \mathcal{A}_r^n$ .

D FINITION. Une suite  $s$  est dite  $(k, \varepsilon)$ -normale au sens de Besicovitch ([Be]) ( $k \geq 1$  entier et  $\varepsilon > 0$ ) si, pour tout bloc  $b \in \mathcal{A}_r^k$ ,

$$|n^{-1}N(b, s) - r^{-k}| < \varepsilon.$$

D'apr s le lemme de Copeland–Erd os ([CE]), il existe  $\delta = \delta(r, k, \varepsilon) < 1$  tel que le nombre de suites  $s \in \mathcal{A}_r^n$  non  $(k, \varepsilon)$ -normales soit inf rieur    $r^{n\delta}$  pour  $n$  assez grand.

On peut pr ciser ce lemme en utilisant une in galit  de Bernstein (voir par exemple [R], chapitre 7, th or eme 3) : Soit  $\zeta_n$  la fr quence relative d'un  v nement  $A$  dans une s rie de  $n$   preuves ind pendantes, soient  $\eta > 0$  et  $0 < \varepsilon \leq p(1 - p)$  (o   $p \neq 0$  est la probabilit  de  $A$ ) et

$$n \geq \frac{9 \log(2/\eta)}{8\varepsilon^2}.$$

Alors  $P(|\zeta_n - p| \geq \varepsilon) \leq \eta$ .

On obtient le lemme suivant :

LEMME 1. Si  $\varepsilon \leq r^{-k}(1 - r^{-k})$ , le nombre de suites  $s \in \mathcal{A}_r^n$  qui ne sont pas  $(k, \varepsilon)$ -normales est inférieur à  $2kr^{2k}r^{n\delta}$ , avec

$$\delta = \delta(r, k, \varepsilon) = 1 - \frac{8\varepsilon^2}{9k \log r}.$$

Démonstration. Étant donné un bloc  $b \in \mathcal{A}_r^k$ , on va d'abord majorer le nombre de suites  $s \in \mathcal{A}_r^n$  qui vérifient

$$(1) \quad |n^{-1}N(b, s) - r^{-k}| \geq \varepsilon.$$

On prolonge chacune de ces suites  $s = \varepsilon_1 \dots \varepsilon_n$  en une suite  $s' = \varepsilon_1 \dots \varepsilon_{n+k-1}$  en posant

$$\varepsilon_{n+i} = \begin{cases} 0 & \text{si } b \text{ se termine par la lettre } 1 \\ 1 & \text{sinon} \end{cases} \quad (1 \leq i \leq k-1).$$

Le nombre d'occurrences du bloc  $b$  est alors le même pour les suites  $s$  et  $s'$ .

Pour tout entier  $h$  tel que  $0 \leq h \leq k-1$ , on définit la suite  $s^h = s_1^h \dots s_{n_h}^h$  en posant

$$s_1^h = \varepsilon_{h+1} \dots \varepsilon_{h+k}, \quad s_2^h = \varepsilon_{h+k+1} \dots \varepsilon_{h+2k}, \quad \text{etc.},$$

$n_h$  étant le plus grand entier tel que  $h + n_h k \leq n + k - 1$ ; autrement dit,

$$n_h = \#\{m : k \leq m \leq n + k - 1, m \equiv h \pmod{k}\}.$$

Par conséquent,

$$\sum_{h=0}^{k-1} n_h = n, \quad N(b, s) - nr^{-k} = \sum_{h=0}^{k-1} (N(b, s^h) - n_h r^{-k}),$$

où  $N(b, s^h)$  est le nombre d'occurrences de la lettre  $b$  (appartenant à l'alphabet  $\mathcal{A}' = \mathcal{A}_r^k$ ) dans la suite  $s^h$  ( $s^h \in \mathcal{A}'^{n_h}$ ). Donc, si (1) est vérifié, il existe  $h$  tel que

$$(2) \quad |N(b, s^h) - n_h r^{-k}| \geq n_h \varepsilon.$$

On note  $m$  l'entier  $n_h$ , et  $r' = \#\mathcal{A}' = r^k$ . Puis on applique l'inégalité de Bernstein, où la v.a.  $\zeta_m$  représente la fréquence d'occurrence d'une lettre  $b \in \mathcal{A}'$  fixée dans une suite  $\sigma \in \mathcal{A}'^m$ .  $P$  est la probabilité uniforme définie par

$$P(\{a'\}) = r'^{-1} \quad \text{pour tout } a' \in \mathcal{A}'.$$

On obtient

$$(3) \quad r'^{-m} \#\{\sigma : \sigma \in \mathcal{A}'^m, |m^{-1}N(b, \sigma) - r'^{-1}| \geq \varepsilon\} \leq \eta$$

avec comme conditions :

$$(4) \quad \eta > 0, \quad 0 < \varepsilon \leq r'^{-1}(1 - r'^{-1}) \quad \text{et} \quad m \geq \frac{9}{8\varepsilon^2} \log(2\eta^{-1}).$$

Or pour chaque suite  $\sigma \in \mathcal{A}^m$ , il existe  $r^h$  suites  $s \in \mathcal{A}_r^n$  telles que  $s^h = \sigma$ . Donc si les conditions (4) sont vérifiées pour tout  $h$  (par l'entier  $m = n_h$ ), l'inégalité (3) permet de majorer le nombre de suites  $s$  qui vérifient (1) par  $\sum_{h=0}^{k-1} r^h \eta r^{m_h}$ .

Comme on a  $r^h r^{m_h} = r^{h+kn_h} \leq r^{n+k-1}$ , et comme il y a  $r^k$  blocs  $b$  possibles, on majore le nombre de suites  $s \in \mathcal{A}_r^n$  non  $(k, \varepsilon)$ -normales par  $kr^{n+2k-1}\eta$ . Pour que les conditions (4) soient vérifiées, il suffit de choisir  $\eta$  tel que

$$\frac{n}{k} - 1 = \frac{9}{8\varepsilon^2} \log(2\eta^{-1})$$

(en effet  $n_h > n/k - 1$  pour tout  $h$ ). Le lemme 1 s'en déduit facilement.

Le lemme suivant permet de démontrer la  $(k, \varepsilon)$ -normalité d'une suite, dont on connaît seulement une majoration du nombre d'occurrences des blocs d'une certaine longueur.

LEMME 2. Soit  $k \geq 1$  et  $\varepsilon \leq r^{-k}(1 - r^{-k})$ . Une condition suffisante pour qu'une suite  $s \in \mathcal{A}_r^n$  soit  $(k, \varepsilon)$ -normale est qu'il existe un entier  $l$  vérifiant

$$\frac{12k}{\varepsilon} \leq l \leq \frac{n\varepsilon}{12}$$

tel que

$$\frac{1}{n} N(b, s) \leq \frac{\varepsilon}{6kr^{2k}} r^{-l\delta(r,k,\varepsilon/3)} \quad \text{pour tout } b \in \mathcal{A}_r^l$$

( $\delta(r, k, \varepsilon)$  étant défini au lemme 1).

Démonstration. La méthode consiste à calculer le nombre d'occurrences d'un bloc  $b$  de longueur  $k$  dans les blocs successifs de longueur  $l$  de la suite  $s = \varepsilon_1 \dots \varepsilon_n$ , et d'utiliser le fait qu'un grand nombre de ces blocs est  $(k, \varepsilon/3)$ -normal. Soit

$$S_{b,s} = \sum_{i=0}^{n-l} N(b, \varepsilon_{i+1} \dots \varepsilon_{i+l}).$$

A chaque occurrence du bloc  $b$  à un rang  $j$  dans la suite  $s$ , avec  $l \leq j \leq n-l$ , il y a occurrence de ce bloc dans  $\varepsilon_{i+1} \dots \varepsilon_{i+l}$  pour  $l - k + 1$  valeurs de  $i$ , donc on a

$$(1) \quad |S_{b,s} - (l - k + 1)N(b, s)| \leq 2l^2.$$

On a un autre encadrement de  $S_{b,s}$  : compte tenu que

$$|N(b, \varepsilon_{i+1} \dots \varepsilon_{i+l}) - lr^{-k}| < \begin{cases} \frac{\varepsilon}{3}l & \text{si } \varepsilon_{i+1} \dots \varepsilon_{i+l} \text{ est } (k, \varepsilon/3)\text{-normal,} \\ l & \text{sinon,} \end{cases}$$

on en déduit, en sommant pour  $0 \leq i \leq n - l$ ,

$$(2) \quad |S_{b,s} - (n - l + 1)lr^{-k}| < \frac{\varepsilon}{3}ln + lN(\mathcal{N}, s),$$

où  $\mathcal{N}$  est l'ensemble des suites  $b' \in \mathcal{A}_r^l$  non  $(k, \varepsilon/3)$ -normales, et

$$N(\mathcal{N}, s) = \sum_{b' \in \mathcal{N}} N(b', s).$$

En majorant  $N(b', s)$  d'après l'hypothèse, et  $\#(\mathcal{N})$  d'après le lemme 1,

$$N(\mathcal{N}, s) \leq n \frac{\varepsilon}{3}.$$

Puis, avec (1) et (2),

$$\begin{aligned} |(l-k+1)N(b, s) - (n-l+1)lr^{-k}| &< 2l^2 + \frac{2\varepsilon}{3}ln, \\ |lN(b, s) - nlr^{-k}| &< kn + 3l^2 + \frac{2\varepsilon}{3}ln \end{aligned}$$

et, compte tenu des hypothèses sur  $l$ , la  $(k, \varepsilon)$ -normalité de  $s$ .

**2. Nombres de Nakai–Shiokawa.** Avec les notations de l'introduction, on a la normalité de  $\theta_s$  dans le cas suivant (d'après [NS1] et [NS3]) :

THÉORÈME (Nakai–Shiokawa). *Soit la fonction  $g$ , définie sur  $[1, \infty[$  par*

$$g(x) = \alpha_1 x^{\beta_1} + \dots + \alpha_d x^{\beta_d}$$

avec  $\alpha_i$  et  $\beta_i$  constantes réelles,  $\alpha_i \neq 0$ ,  $\beta_i \geq 0$  non tous nuls. On suppose  $g(x) \geq 1$  pour tout  $x \geq 1$ , et on note  $[g(x)]$  la partie entière de  $g(x)$ . Alors le nombre

$$\theta_g = {}_r 0.[g(1)][g(2)][g(3)] \dots$$

est normal en base  $r$ . De plus, pour tout entier  $l \geq 1$  et tout bloc  $b = b_1 \dots b_l \in A_r^l$ ,

$$\frac{1}{n} N_r(\theta_g, b, n) = \frac{1}{r^l} + O\left(\frac{1}{\log n}\right),$$

où  $N_r(\theta_g, b, n)$  est le nombre d'occurrences du bloc  $b$  dans les  $n$  premiers termes du développement de  $\theta_g$ .

La constante impliquée dans le terme en  $O(1/\log n)$  dépend de la fonction  $g$  et de la base  $r$ , mais aussi de  $l$ . Cependant on va la majorer par une fonction de  $l$ , ce qui permettra de majorer la discrédance de la suite  $n \rightarrow \theta_g r^n$ .

Pour tout réel  $\theta$  et tout intervalle  $I = [\alpha, \beta[$ , on pose

$$N(\theta, I, n) = \#\{i \leq n : \theta r^i \in I \pmod{1}\}$$

et

$$D(\theta, n) = \sup_{I \subseteq [0, 1[} \left| \frac{1}{n} N(\theta, I, n) - (\beta - \alpha) \right|.$$

COROLLAIRE.  $D(\theta_g, n) = O((\log(\log n))^2 / \log n)$ .

Démonstration. Les articles de Nakai–Shiokawa démontrent l'estimation

$$(1) \quad \sum_{n \leq x} N_r([g(n)], b) = \frac{1}{r^l} x \log_r g(x) + O(x \log \log x),$$

où  $N_r([g(n)], b)$  désigne le nombre d'occurrences du bloc  $b = b_1 \dots b_l$  dans le développement en base  $r$  de  $[g(n)]$ . Dans [NS1] et [NS3], le terme en  $O(x \log \log x)$  est amélioré en  $O(x)$ . En reprenant les démonstrations (par exemple celles des paragraphes 3 de [NS1] et [NS2], qui sont plus simples que celle de [NS3]), on voit que la constante impliquée dans le terme en  $O(x \log \log x)$  ne dépend pas de  $l$ .

Puis ils déduisent de (1) l'estimation

$$\frac{1}{n} N_r(\theta_g, b, n) = \frac{1}{r^l} + O\left(\frac{\log \log n}{\log n}\right),$$

où cette fois la constante impliquée dépend de  $l$ .

En effet, soit  $x$  l'entier qui vérifie  $l_1 + \dots + l_x \leq n < l_1 + \dots + l_{x+1}$ , où  $l_j$  est la longueur du développement en base  $r$  de  $[g(j)]$ ; on a l'encadrement

$$\sum_{n \leq x} N_r([g(n)], b) \leq N_r(\theta_g, b, n) \leq \sum_{n \leq x} N_r([g(n)], b) + xl + l_{x+1}.$$

Comme  $n$  est égal à  $x \log_r g(x) + O(x)$ , on déduit de (1) l'estimation

$$(2) \quad \frac{1}{n} N_r(\theta_g, b, n) = \frac{1}{r^l} + O\left(\frac{l + \log \log n}{\log n}\right).$$

Il reste à calculer une estimation de  $N(\theta_g, I, n)$  pour tout intervalle  $I$ . En utilisant la méthode de Schiffer (voir [Sc], fin de la démonstration du théorème 1), on peut se restreindre aux intervalles de la forme  $I = [0, i/r^j[$ , avec  $j = [\log(\log n)]$  et  $0 \leq i \leq r^j$ . En effet, l'erreur commise est en  $O(\log(\log n)/\log n)$  (conséquence de (2)). Puis on fait une partition de  $[0, i/r^j[$  en (au plus)  $r$  intervalles de longueur  $1/r$ ,  $r$  intervalles de longueur  $1/r^2, \dots, r$  intervalles de longueur  $1/r^j$  :

$$[0, 1/r[, [1/r, 2/r[, \dots, [(\varepsilon - 1)/r, \varepsilon/r[ \quad \text{avec } \varepsilon = [i/r^{j-1}]$$

puis

$$[\varepsilon/r, \varepsilon/r + 1/r^2[, [\varepsilon/r + 1/r^2, \varepsilon/r + 2/r^2[, \dots \quad \text{etc.}$$

Ce permet de déduire de (2) l'estimation voulue (pour chacun de ces sous-intervalles, les entiers  $n$  tels que  $\theta r^n$  appartient à cet intervalle correspondent aux occurrences, dans le développement de  $\theta$ , d'un bloc de longueur  $l$ ,  $1 \leq l \leq j$ ).

La majoration de la discrédance est meilleure dans les cas étudiés par Schiffer ([Sc]).

**3. Modification de nombres normaux.** Dans ce paragraphe, on considère un réel  $\theta \in [0, 1[$ , et un découpage en blocs de son développement en base  $r$ ; autrement dit, une suite d'entiers positifs  $(n_j)_{j \geq 1}$  telle que

$$\theta =_r 0.n_1 n_2 n_3 \dots$$

On modifie le développement de  $\theta$  au moyen d'une famille de transducteurs  $(\mathcal{T}_j)_{j \geq 1}$  d'alphabet  $\mathcal{A}_r = \{0, 1, \dots, r-1\}$ . Plus précisément, on dira que deux entiers positifs  $n$  et  $n'$ , de développement en base  $r$

$$\begin{aligned} n =_r a_l \dots a_1 &= \sum_{i=1}^l a_i r^{i-1}, & a_l \neq 0, \\ n' =_r b_{l'} \dots b_1 &= \sum_{i=1}^{l'} b_i r^{i-1}, & b_{l'} \neq 0, \end{aligned}$$

se correspondent par un transducteur  $\mathcal{T}$  s'il existe un chemin, d'état initial quelconque, dont les étiquettes d'entrée soient successivement  $a_1, a_2, \dots, a_{l'}$  (avec  $l'' = \inf(l, l')$ ), et les étiquettes de sortie  $b_1, b_2, \dots, b_{l''}$ ; ou un chemin d'état initial quelconque dont les étiquettes d'entrée soient  $a_{l''}, \dots, a_2, a_1$  et les étiquettes de sortie  $b_{l''}, \dots, b_2, b_1$ . On dira qu'un réel

$$\theta' =_r 0.n'_1 n'_2 n'_3 \dots$$

correspond à  $\theta$  par une famille de transducteurs  $(\mathcal{T}_j)_{j \geq 1}$  si, pour tout  $j$ , l'entier  $n_j$  et l'entier  $n'_j$  se correspondent par le transducteur  $\mathcal{T}_j$ , et si pour tout  $\varepsilon > 0$  on a

$$|l'_j - l_j| = O((\log j)^\varepsilon).$$

On est obligé d'envisager que  $l'_j$  soit différent de  $l_j$ , pour les applications du paragraphe 4.

La proposition 1 donne des conditions suffisantes pour que  $\theta'$  soit normal en base  $r$ ; ces conditions portent sur la discrédance de  $\theta$  (et sont vérifiées par presque tout réel  $\theta$ ), sur la suite  $(n_j)_{j \geq 1}$  et les transducteurs  $\mathcal{T}_j$ . Rappelons qu'un transducteur est dit *non-ambigu en sortie* si, étant donnés deux états et une suite de lettres  $s$ , il existe au plus un chemin reliant ces deux états, et dont la suite des étiquettes de sortie soit égale à  $s$ . La notation  $D(\theta, n)$  (discrédance de  $\theta$ ) est définie au début du paragraphe 2.

PROPOSITION 1. *On suppose que pour tout  $\varepsilon > 0$ , les conditions suivantes sont vérifiées :*

- (i)  $D(\theta, n) = O(1/(\log n)^{1-\varepsilon})$  (quand  $n \rightarrow \infty$ ),
- (ii)  $\log n_j = \Omega(\log j)$ ,
- (iii) les transducteurs  $\mathcal{T}_j$  sont non-ambigus en sortie, et le nombre d'états de  $\mathcal{T}_j$  est en  $O((\log j)^\varepsilon)$ , de même que le nombre de transducteurs distincts parmi  $\mathcal{T}_1, \dots, \mathcal{T}_j$ .

*Alors les nombres  $\theta'$  correspondant à  $\theta$  sont normaux en base  $r$ .*



Dans le lemme suivant, on suppose qu'on a seulement une majoration du nombre d'occurrences  $N_r(\theta, b, n)$  de certains blocs  $b$  dans les  $n$  premiers termes du développement de  $\theta$ , d'où on déduit une majoration analogue pour  $N_r(\theta', b, n)$ . On pose

$$N_r(\theta, n) = \sup_b N_r(\theta, b, n),$$

la borne supérieure portant sur tous les blocs  $b$  de longueur  $[\log_r(\log n)]$ .

LEMME 3. Soit  $\theta \in [0, 1[$  tel que, pour tout  $\varepsilon > 0$ ,

$$N_r(\theta, n) = O\left(\frac{n}{(\log n)^{1-\varepsilon}}\right).$$

Si la suite  $(n_j)_{j \geq 1}$  et les transducteurs  $\mathcal{T}_j$  vérifient les conditions (ii) et (iii) de la proposition 1, alors  $N_r(\theta', n)$  est aussi en  $O(n/(\log n)^{1-\varepsilon})$ .

Démonstration. Pour tout  $j$ , soit  $l_j$  le nombre de chiffres du développement de  $n_j$  en base  $r$  ( $l_j = 1 + [\log_r(n_j)]$ ), et  $l'_j$  le nombre de chiffres de celui de  $n'_j$ . Étant donné un bloc  $b'$  de longueur  $l = [\log_r(\log n)]$ , on a la majoration

$$N_r(\theta', b', n) \leq \sum_{j=1}^J N_r(n'_j, b') + Jl$$

où  $J$  est le plus petit entier tel que  $\sum_{j=1}^J l'_j \geq n$ .  $J$  est au plus égal à  $n$ . Il s'agit donc de majorer pour tout  $j \leq J$ , le nombre d'occurrences de  $b'$  dans le développement de  $n'_j$ . Si  $b'$  apparaît au rang  $h$  dans ce développement (c'est-à-dire, si le bloc des coefficients de  $r^{h-1}, r^{h-2}, \dots, r^{h-l}$  est égal à  $b'$ ), si de plus  $l \leq h \leq \inf(l_j, l'_j)$  alors le bloc de chiffres du développement de  $n_j$  qui apparaît au même rang est l'étiquette d'entrée d'un chemin d'étiquette de sortie  $b'$ , dans le transducteur  $\mathcal{T}_j$ . Plus précisément, la suite des étiquettes de sortie est égale à la suite des lettres du bloc  $b'$ , lue de gauche à droite ou de droite à gauche, et de même pour la suite des étiquettes d'entrée.

Soit  $\varepsilon > 0$ . On déduit de l'hypothèse (iii) qu'il existe une constante  $C$  (dépendant de  $\varepsilon$ ) telle que le nombre d'états de  $\mathcal{T}_j$  soit inférieur à  $C(\log J)^\varepsilon$ , pour tout  $J \geq 2$  et  $1 \leq j \leq J$ . Donc pour  $j$  fixé, le nombre de chemins appartenant au transducteur  $\mathcal{T}_j$  (non-ambigu en sortie) et d'étiquette de sortie  $b'$  est inférieur à  $C^2(\log J)^{2\varepsilon}$ . D'autre part, il existe une constante  $D$  telle que le nombre de transducteurs distincts parmi  $\mathcal{T}_1, \dots, \mathcal{T}_J$  soit inférieur à  $D(\log J)^\varepsilon$  pour tout  $J \geq 2$ . Le nombre de chemins appartenant à un de ces transducteurs, et d'étiquette de sortie  $b'$ , est donc au plus égal à l'entier

$$\lambda_J = [C^2 D(\log J)^{3\varepsilon}].$$

Soient  $b(1), \dots, b(\lambda_J)$  les étiquettes d'entrée de ces chemins. On a

$$N_r(n'_j, b') \leq |l'_j - l_j| + \sum_{i=1}^{\lambda_J} N_r(n_j, b(i)),$$

$$N_r(\theta', b', n) \leq \sum_{j=1}^J |l'_j - l_j| + \sum_{i=1}^{\lambda_J} N_r(\theta, b(i), m) + J\ell,$$

avec  $m = \sum_{j=1}^J l_j$ .

Le premier terme, compte tenu de l'hypothèse  $|l'_j - l_j| = O((\log j)^\varepsilon)$ , est en  $O(J(\log J)^\varepsilon)$ . Comme

$$|m - n| \leq l'_J + \sum_{j=1}^J |l'_j - l_j|,$$

on peut remplacer  $m$  par  $n$  dans le deuxième terme, avec une erreur en  $O(J(\log J)^{4\varepsilon})$ . D'après l'hypothèse sur  $N_r(\theta, n)$ ,  $\sum_{i=1}^{\lambda_J} N_r(\theta, b(i), n)$  est en  $O(\lambda_J n / (\log n)^{1-\varepsilon})$ , donc en  $O(n / (\log n)^{1-4\varepsilon})$ . Il suffit, pour pouvoir conclure, de vérifier que les autres termes sont aussi en  $O(n / (\log n)^{1-4\varepsilon})$ . On le déduit de l'estimation suivante de  $J$  : comme  $\log n_j$  est en  $\Omega(\log j)$ , on a

$$n = \Omega\left(\sum_{j=1}^J \log j\right) = \Omega(J \log J), \quad \text{donc } J = \Omega\left(\frac{n}{\log J}\right) = \Omega\left(\frac{n}{\log n}\right).$$

LEMME 4. *Tout réel  $\theta \in [0, 1[$  vérifiant la condition (i) de la proposition 1 vérifie aussi l'hypothèse du lemme 3. D'autre part, tout réel  $\theta \in [0, 1[$  qui vérifie l'hypothèse du lemme 3 est normal en base  $r$ .*

Démonstration. Soit  $\theta \in [0, 1[$  vérifiant la condition (i). Soient  $n \geq 1$ ,  $l = [\log_r(\log n)]$ , un bloc  $b = b_1 \dots b_l$ , et  $I$  l'intervalle des  $x \in [0, 1[$  dont le développement commence par  $b_1 \dots b_l$ . Avec les notations du paragraphe 2 on a

$$N_r(\theta, b, n) \leq N(\theta, I, n) \leq n|I| + nD(\theta, n).$$

Comme  $|I| = O(1/\log n)$ , la condition du lemme 3 est vérifiée.

Soit maintenant un réel  $\theta \in [0, 1[$  vérifiant la condition du lemme 3. Il faut vérifier qu'il est normal en base  $r$ . Il suffit de démontrer, étant donné  $k \geq 1$  et  $\varepsilon > 0$ , que les  $n$  premiers chiffres du développement de  $\theta$  forment une suite  $(k, \varepsilon)$ -normale si  $n$  est assez grand.

On peut appliquer le lemme 2 à l'entier  $l = [\log_r(\log n)]$ , qui vérifie la première hypothèse de ce lemme pour  $n$  assez grand :

$$\frac{12k}{\varepsilon} \leq l \leq \frac{n\varepsilon}{12}.$$

Soit  $\varepsilon' < 1 - \delta$ , avec  $\delta = \delta(r, k, \varepsilon/3) < 1$  défini au lemme 1. Puisque  $(1/n)N_r(\theta, n)$  est par hypothèse en  $O(1/(\log n)^{1-\varepsilon'}) = O(1/r^{l(1-\varepsilon')})$ , il est inférieur à  $(\varepsilon/(6kr^{2k}))r^{-l\delta}$  pour  $n$  assez grand, et la deuxième hypothèse du lemme 2 est vérifiée.

La proposition 1 se déduit facilement des lemmes 3 et 4.

**4. Application aux modifications additives ou multiplicatives.**

C'est l'application du paragraphe 3 au cas des transducteurs de multiplication, de division, d'addition ou de soustraction (voir par exemple [BIDT]), dont on va rappeler la définition dans le cas des nombres entiers.

Soit  $n \in \mathbb{N}$ , de développement en base  $r$

$$n = a_l r^{l-1} + \dots + a_1, \quad a_l \neq 0.$$

Le *transducteur de multiplication* par l'entier  $\lambda$  a pour alphabet  $\mathcal{A}_r = \{0, 1, \dots, r-1\}$  et pour ensemble d'états  $\mathcal{A}_\lambda = \{0, 1, \dots, \lambda-1\}$ . Deux états  $c$  et  $c'$  sont reliés par un arc d'étiquette d'entrée  $a$  et de sortie  $b$  ssi

$$\lambda a + c = r c' + b.$$

Donc en choisissant pour état initial  $c = 0$  et en entrant successivement les lettres  $a_1, a_2, \dots, a_l, 0, 0, \dots$ , la suite des étiquettes de sortie

$$b_1, b_2, \dots, b_{l'}, 0, 0, \dots \quad \text{avec } b_{l'} \neq 0$$

est le développement de  $n\lambda$ , c'est-à-dire,

$$n\lambda = b_{l'} r^{l'-1} + \dots + b_1.$$

Le *transducteur de division* par  $\lambda$  a même alphabet et même ensemble d'états. La condition  $\lambda a + c = r c' + b$  est remplacée par  $r c + a = \lambda b + c'$ . En choisissant l'état initial  $c = 0$  et en entrant successivement les lettres  $a_l, a_{l-1}, \dots, a_1$ , la suite des étiquettes de sortie

$$0, \dots, 0, b_{l'}, b_{l'-1}, \dots, b_1 \quad \text{avec } b_{l'} \neq 0$$

est le développement de  $[n/\lambda] : [n/\lambda] = b_{l'} r^{l'-1} + \dots + b_1$ .

Le *transducteur d'addition* de  $\lambda$  dépend de son développement en base  $r$  :

$$\lambda = \lambda_h r^{h-1} + \dots + \lambda_1, \quad \lambda_h \neq 0.$$

Il a même alphabet  $\mathcal{A}_r$  mais son ensemble d'états est  $\{0, 1\} \times \{1, \dots, h\}$ . Deux états  $(c, i)$  et  $(c', i')$  sont reliés par un arc d'étiquette d'entrée  $a$  et de sortie  $b$  ssi

$$a + \lambda_i + c = r c' + b \quad \text{et} \quad i' = i + 1.$$

Avec l'état initial  $(c, i) = (0, 1)$  et les étiquettes d'entrée  $a_1, a_2, \dots, a_l, 0, 0, \dots$  on obtient comme étiquettes de sortie

$$b_1, b_2, \dots, b_{l'}, 0, 0, \dots \quad (b_{l'} \neq 0)$$

telles que  $n + \lambda = b_{l'} r^{l'-1} + \dots + b_1$ .

Pour le *transducteur de soustraction*, la condition  $a + \lambda_i + c = rc' + b$  est remplacée par

$$(rc' + a) - (\lambda_i + c) = b, \quad \text{avec } c' = 1 \text{ ssi } a < \lambda_i + c.$$

On obtient le développement de  $n - \lambda$  de la même façon que pour le transducteur d'addition.

**PROPOSITION 2.** *On suppose qu'un réel  $\theta =_r 0.n_1n_2n_3\dots$  vérifie les conditions (i) et (ii) de la proposition 1. Soient trois suites  $(\lambda_j)_{j \geq 1}$ ,  $(\mu_j)_{j \geq 1}$  (à valeurs dans  $\mathbb{N} \setminus \{0\}$ ) et  $(\nu_j)_{j \geq 1}$  (à valeurs dans  $\mathbb{Z}$ ). On suppose que, pour tout  $\varepsilon > 0$ ,*

$$\lambda_j + \mu_j + |\nu_j| = O((\log j)^\varepsilon) \quad \text{quand } j \rightarrow \infty.$$

*Soit, pour tout  $j$ ,  $n'_j$  la partie entière de  $(\lambda_j/\mu_j)n_j + \nu_j$ . Alors si les  $n'_j$  sont positifs, le réel*

$$\theta' =_r 0.n'_1n'_2n'_3\dots$$

*est normal en base  $r$ .*

La proposition 2 est bien sûr applicable au cas où  $\theta$  est un nombre de Nakai–Shiokawa, ou un nombre de Schiffer.

**Démonstration.**  $\theta$  vérifie l'hypothèse du lemme 3, d'après le lemme 4. Les transducteurs de multiplication par  $\lambda_j$ , division par  $\mu_j$ , addition de  $\sup(\nu_j, 0)$  et soustraction de  $\sup(-\nu_j, 0)$  vérifient la condition (iii). On peut donc appliquer le lemme 3 en utilisant successivement ces quatre familles de transducteurs; on obtient

$$N_r(\theta', n) = O\left(\frac{n}{(\log n)^{1-\varepsilon}}\right) \quad \text{pour tout } \varepsilon > 0.$$

D'après le lemme 4,  $\theta'$  est normal en base  $r$ .

**Remarque 1.** Le cas des modifications additives d'un nombre normal en base  $r$ ,

$$\theta =_r 0.n_1n_2n_3\dots,$$

a été traité par Volkmann ([V]), si la suite  $(n_j)_{j \geq 1}$  est non décroissante et  $\nu_j \geq 0$ . L'hypothèse  $\nu_j = O((n_j)^\varepsilon)$  pour tout  $\varepsilon > 0$  (autrement dit,  $\log \nu_j = O(\log n_j)$ ) implique que le nombre

$$\theta' =_r 0.(n_1 + \nu_1)(n_2 + \nu_2)(n_3 + \nu_3)\dots$$

est aussi normal en base  $r$ .

Par contre, l'hypothèse  $\nu_j = O((n_j)^\varepsilon)$  pour  $\varepsilon > 0$  fixé ne l'implique pas; on peut construire facilement un contre-exemple. On définit l'entier  $\nu_j$  en posant que, si  $n_j$  a pour développement

$$n_j =_r a_jl_j \dots a_{j1},$$

$n_j + \nu_j$  a pour développement

$$n_j + \nu_j =_r a_j l_j \dots a_{j(h_j+1)} (r-1)^{h_j} \quad \text{avec } h_j = [\varepsilon \log_r n_j].$$

Comme  $\nu_j$  est au plus égal à  $r^{h_j} - 1$ , on a bien  $\nu_j < (n_j)^\varepsilon$ . La limite inférieure de  $h_j/l_j$  étant au moins égale à  $\varepsilon$ , le réel  $\theta'$  ne peut pas être normal en base  $r$  : pour tout  $k \in \mathbb{N}$ , la fréquence d'occurrence du bloc  $0^k$  est au moins égale (en limite inférieure) à  $\varepsilon$ , qui est indépendant de  $k$ .

D'autre part, on peut considérer que le nombre non normal  $\theta'$  est obtenu à partir de  $\theta$  en multipliant chaque  $n_j$  par  $(n_j + \nu_j)/n_j$ , donc par un rationnel qui tend vers 1 quand  $j$  tend vers  $\infty$ . Ceci prouve l'utilité de faire, à la proposition 2, une hypothèse sur le type de croissance de la suite  $\lambda_j + \mu_j$  et non sur celle de  $\lambda_j/\mu_j$ .

Remarque 2. Pour la proposition 1, on peut avoir une estimation de  $D(\theta', n)$  à condition de renforcer les hypothèses sur  $\theta$  et sur les transducteurs  $\mathcal{T}_j$ . Supposons qu'il existe une constante  $\lambda$  telle que

$$D(\theta, n) = O\left(\frac{(\log \log n)^\lambda}{\log n}\right), \quad |l'_j - l_j| = O((\log \log j)^\lambda)$$

et que le nombre d'états du transducteur  $\mathcal{T}_j$ , et le nombre de transducteurs distincts parmi  $\mathcal{T}_1, \dots, \mathcal{T}_j$ , sont en  $O((\log \log j)^\lambda)$ . On en déduit que  $N_r(\theta, n)$  (défini au lemme 3) est plus petit que  $Cnl^\lambda/\log n$  ( $C$  constante,  $l = \lceil \log_r(\log n) \rceil$ ).

Par la même démonstration qu'au lemme 3,  $N_r(\theta', n)$  est plus petit que  $C'nl^{4\lambda+1}/\log n$  ( $C'$  constante). Pour pouvoir appliquer le lemme 2, on va vérifier la majoration

$$C' \frac{l^{4\lambda+1}}{\log n} < \frac{\varepsilon}{6kr^{2k}} r^{-l(1-8\varepsilon^2/(81k \log r))}.$$

Posons  $\varepsilon = l^{-\alpha}$  et  $k \leq l^\beta$ ; cette inégalité est vérifiée pour tout  $k \leq l^\beta$  si

$$6C'l^{4\lambda+1+\alpha+\beta} < r^{8l^{1-2\alpha-\beta}/(81 \log r) - 2l^\beta}.$$

Elle est évidemment vérifiée pour  $l$  assez grand si  $\alpha + \beta < 1/2$ .

Les  $n$  premiers termes du développement de  $\theta'$  forment donc une suite  $(k, \varepsilon)$ -normale pour tout  $k \leq l^\beta$ . On en déduit par la méthode de Schiffer ([Sc], démonstration du théorème 1)

$$D(\theta', n) = O\left(\frac{1}{(\log \log n)^{1/2-\varepsilon}}\right) \quad \text{pour tout } \varepsilon > 0.$$

Remarque 3. Soit  $s$  (resp.  $s'$ ) la suite des étiquettes d'entrée (resp. de sortie) d'un chemin de longueur  $n$ , dans un transducteur non-ambigu en sortie. D'après l'article [BIDT] sur la préservation de la normalité par

transducteur, on sait (corollaire 3.4) que pour tout  $k, \varepsilon$  il existe  $l, \eta$  tels que

$$s(l, \eta)\text{-normale} \Rightarrow s'(k, \varepsilon)\text{-normale}.$$

On peut préciser ici les conditions suffisantes sur  $l$  et  $\eta$ . Supposons

$$\frac{81k}{8\varepsilon^2} \log \frac{12d^2kr^{2k}}{\varepsilon} \leq l \leq \frac{n\varepsilon}{12} \quad \text{et} \quad \eta = \frac{\varepsilon}{12d^2kr^{2k}} r^{-l\delta},$$

où  $d$  est le nombre d'états du transducteur, et  $\delta = \delta(r, k, \varepsilon/3)$  est défini au lemme 1. (Cette hypothèse implique que  $n$  est assez grand. D'autre part, on suppose toujours  $\varepsilon \leq r^{-k}(1 - r^{-k})$ .)

Soit  $b$  un bloc de longueur  $l$ ; comme la suite  $s$  est  $(l, \eta)$ -normale, on peut majorer  $(1/n)N(b, s)$  par  $r^{-l} + \eta$ , et finalement par  $2\eta$  car on a (en remplaçant  $\eta$  et  $\delta$  par leurs valeurs, puis en utilisant l'hypothèse sur  $l$ )

$$\eta r^l = \frac{\varepsilon}{12d^2kr^{2k}} e^{8l\varepsilon^2/(81k)} \geq 1.$$

Par une démonstration semblable à celle du lemme 3, on a

$$N(b', s') \leq d^2 \sup_{b \in \mathcal{A}_r^l} N(b, s)$$

pour tout  $b' \in \mathcal{A}_r^l$ , d'où

$$\frac{1}{n} N(b', s') \leq 2\eta d^2.$$

Le lemme 2 permet de conclure la  $(k, \varepsilon)$ -normalité de  $s'$ .

*Remarque 4.* Au sujet des modifications multiplicatives de nombres normaux, il ne suffit pas de faire une hypothèse sur le type de croissance de la suite d'entiers  $(\lambda_j)_{j \geq 1}$  pour pouvoir conclure que le nombre

$$\theta' =_r 0.(\lambda_1 n_1)(\lambda_2 n_2)(\lambda_3 n_3) \dots$$

est normal en base  $r$ , quel que soit  $\theta =_r 0.n_1 n_2 n_3 \dots$  normal en base  $r$ .

Plus précisément, étant donné une suite d'entiers positifs  $(\alpha_j)_{j \geq 1}$  tendant vers  $\infty$ , on va construire une suite d'entiers positifs  $(\lambda_j)_{j \geq 1}$  vérifiant  $\lambda_j \leq \alpha_j$  pour tout  $j$ , et un nombre normal  $\theta$  tel que  $\theta'$  ne soit pas normal. La suite  $(\lambda_j)_{j \geq 1}$  qu'on va construire ne peut être bornée : si elle l'était,  $\theta'$  serait normal (voir [DT]).

On pose

$$\lambda_j = r^{l_j} + 1,$$

où les  $(l_j)$  sont des entiers tels que  $r^{l_j} < \alpha_j$  et  $\lim_{j \rightarrow \infty} l_j = \infty$ . Pour définir  $\theta$ , on choisit d'abord un nombre normal  $x$ , de développement en base  $r$

$$x =_r 0.x_1 x_2 x_3 \dots$$

avec  $x_i \in \{0, 1, \dots, r-1\}$  et  $x_1 = 1$ . Soit  $m_j$  le mot constitué par les  $l_j$  premiers chiffres du développement de  $x$ , et  $\bar{m}_j$  le mot obtenu en remplaçant

chaque chiffre  $x_i$  par  $r-1-x_i$ . On définit l'entier  $n_j$  par son développement :

$$n_j =_r m_j \overline{m}_j,$$

puis on pose

$$\theta =_r 0.n_1 n_2 n_3 \dots$$

Il est clair que le réel  $\theta'$  associé n'est pas normal en base  $r$  : s'il l'était, la fréquence d'occurrence du bloc  $(r-1)(r-1)$  dans son développement tendrait vers  $1/r^2$  qui est au moins égal à  $1/4$ . Or dans le développement de  $\lambda_j n_j$ ,

$$\lambda_j n_j =_r m_j (r-1)^{l_j} \overline{m}_j,$$

la fréquence d'occurrence du bloc  $(r-1)(r-1)$  est au moins égale à  $(l_j-1)/3l_j$ , donc strictement supérieur à  $1/4$  pour  $j$  assez grand.

Il reste à vérifier que  $\theta$  est normal, ce pourquoi on peut utiliser le lemme 5 de Bertrand-Mathis et Volkmann ([BV]). Dans le cas des développements en base  $r$ , ce lemme peut s'énoncer de la façon suivante :

LEMME. Soit  $a_1, a_2, a_3, \dots$  une suite de mots sur l'alphabet  $\{0, 1, \dots, r-1\}$ . On pose pour tout  $n$ ,  $\|a_n^*\| = \sum \|a_i\|$  (somme, pour  $i \leq n$ , des longueurs des mots  $a_i$ ) et  $\psi(n) = \psi_{k,\varepsilon}(n) = \sum \|a_i\|$  (somme pour  $i \leq n$  tel que  $a_i$  ne soit pas  $(k, \varepsilon)$ -normal). On suppose que pour tout  $k \geq 1$  et  $\varepsilon > 0$ , les entiers  $n$  et  $\psi_{k,\varepsilon}(n)$  sont en  $o(\|a_n^*\|)$  quand  $n \rightarrow \infty$ . Alors le nombre  $0.a_1 a_2 a_3 \dots$  est normal en base  $r$ .

On l'applique au réel  $\theta$ ; il est égal à  $0.a_1 a_2 a_3 \dots$  avec  $a_{2j-1} = m_j$  et  $a_{2j} = \overline{m}_j$  pour tout  $j$ . La condition  $n = o(\|a_n^*\|)$  est vérifiée puisque la longueur de  $a_n$  tend vers  $\infty$ . D'autre part, les  $m_j$  étant préfixes d'une suite normale, ils sont  $(k, \varepsilon)$ -normaux pour  $n$  assez grand, donc  $\psi_{k,\varepsilon}(n)$  est borné et la deuxième condition est vérifiée.

Remarquons qu'on aurait pu choisir le nombre  $\theta =_r 0.n_1 n_2 n_3 \dots$  de façon que  $n_j$  soit de l'ordre de  $x_j$ , où  $(x_j)_{j \geq 1}$  est une suite donnée tendant vers  $\infty$ . Il suffit de poser, au lieu de  $n_j =_r m_j \overline{m}_j$ ,

$$n_j =_r m_j \overline{m}_j \dots m_j \overline{m}_j w_j,$$

où le bloc  $m_j \overline{m}_j$  est répété  $[\log_r x_j / (2l_j)]$  fois, et complété par un bloc  $w_j$  de zéros, de façon que la longueur du développement de  $n_j$  soit  $[\log_r x_j]$ .

**5. Autre méthode dans le cas  $n_j = j^2$ .** Pour certains réels  $\theta =_r 0.n_1 n_2 n_3 \dots$ , l'hypothèse sur la suite  $(\lambda_j)_{j \geq 1}$  :

$$\lambda_j = O((\log j)^\varepsilon) \quad \text{pour tout } \varepsilon > 0$$

peut être remplacée par l'hypothèse moins forte

$$\lambda_j = O(j^\varepsilon) \quad \text{pour tout } \varepsilon > 0.$$

On va le faire dans le cas particulier  $n_j = j^2$ , c'est-à-dire vérifier que le réel

$$\theta' = {}_r 0.(\lambda_1 1^2)(\lambda_2 2^2)(\lambda_3 3^2) \dots$$

est normal en base  $r$ .

Il suffit de reprendre la démonstration de Besicovitch ([Be]). Pour tout  $j \geq 1$ , soit  $h = h(j)$  l'entier qui vérifie  $r^{h-1} \leq j < r^h$ . On fait la division euclidienne par  $r^h$  :

$$\lambda_j j^2 = u_j r^h + v_j, \quad 0 \leq v_j < r^h.$$

Donc  $\theta'$  est égal à  $0.u_1 v_1 u_2 v_2 \dots$ . On note  $\|u_j\|$  la longueur du développement de  $u_j$ , et de même pour  $v_j$ . En utilisant le même lemme (voir remarque 4, paragraphe 4) on a

$$\|a_{2n}^*\| = \sum (\|u_j\| + \|v_j\|), \quad \text{somme pour } 1 \leq j \leq n,$$

$$\psi(2n) = \sum \|u_j\| + \sum \|v_j\|,$$

somme pour  $1 \leq j \leq n$  tel que  $u_j$  (resp.  $v_j$ ) ne soit pas  $(k, \varepsilon)$ -normal.  $n$  est en  $o(\|a_n^*\|)$  parce que  $u_j$  tend vers  $\infty$ . Pour vérifier  $\psi(n) = o(\|a_n^*\|)$ , il suffit de vérifier que  $\psi(2n)$  est en  $o(n)$ .

Soit  $\chi_i(n)$  (resp.  $\chi'_i(n)$ ) le nombre d'indices  $j \leq n$  tels que  $\lambda_j = i$ , et  $u_j$  (resp.  $v_j$ ) ne soit pas  $(k, \varepsilon)$ -normal. Soit  $\varepsilon' > 0$ , qu'on fixera ultérieurement. D'après l'hypothèse sur la suite  $(\lambda_j)_{j \geq 1}$ , on a, si  $n$  est assez grand,

$$\lambda_j \leq n^{\varepsilon'} \quad \text{pour tout } j \leq n.$$

Si on arrive à majorer  $\chi_i(n)$  et  $\chi'_i(n)$  par  $n^{1-2\varepsilon'}$ , on obtiendra bien  $\psi(2n) = o(n)$  puisque pour chaque valeur de  $n$ , le nombre de valeurs possibles pour  $\lambda_j$  est au plus  $n^{\varepsilon'}$ , et les longueurs  $\|u_j\|$  et  $\|v_j\|$  sont en  $O(\log n)$ .

On a (si  $\lambda_j = i$ )

$$u_j = \left[ \frac{ij^2}{r^h} \right] \leq ij \leq n^{1+\varepsilon'}.$$

Donc  $\chi_i(n)$  est au plus égal au produit du nombre d'entiers  $m \leq n^{1+\varepsilon'}$  non  $(k, \varepsilon)$ -normaux par le nombre maximal (pour  $m \leq n^{1+\varepsilon'}$ ) d'entiers  $j$  vérifiant le système

$$(S) \quad j \leq n, \quad \lambda_j = i, \quad u_j = m.$$

D'après le lemme de Copeland–Erdős ([CE]), le premier nombre est inférieur à  $(n^{1+\varepsilon'})^\delta$ , où  $\delta < 1$  est une constante ne dépendant que de  $r$ ,  $k$  et  $\varepsilon$ . D'autre part, pour tout  $h$ , le nombre d'entiers  $j \in [r^{h-1}, r^h[$  solutions de (S) est au plus égal à  $r$ . En effet, la suite  $(u_j)_{j \geq 1}$  est monotone et  $u_{j+r}$  est supérieur à  $u_j$  (si  $\lambda_{j+r} = \lambda_j = i$ ) puisque

$$u_{j+r} \geq [ij^2/r^h + 2ij/r^{h-1}] \geq u_j + 2.$$



L'entier  $h = 1 + [\log_r j]$  est compris entre 1 et  $1 + [\log_r n]$ . Donc, en tout, (S) a au plus  $r(1 + [\log_r n])$  solutions, et on a pour  $n$  assez grand

$$\chi_i(n) \leq (n^{1+\varepsilon'})^\delta r(1 + [\log_r n]) \leq n^{\delta+2\varepsilon'}.$$

Il suffit alors de choisir  $\varepsilon' \leq (1 - \delta)/4$ .

Pour majorer  $\chi'_i(n)$ , on note  $K$  l'entier tel que  $r^{K-1} \leq n < r^K$ , et on peut se limiter aux indices  $j$  compris entre  $r^{K'}$  et  $r^K$ , avec  $K' = [K(1-3\varepsilon')]$ , puisque le nombre d'indices  $j \leq n$  qui ne le sont pas est en  $o(n^{1-2\varepsilon'})$ . Pour la même raison, on peut supposer  $j$  non multiple de  $p^{[3K\varepsilon' \log_p r]}$ , quel que soit  $p$  facteur premier de  $r$ . Comme dans le cas précédent, il suffit de majorer le nombre de solutions du système

$$(S') \quad j \leq n, \quad \lambda_j = i, \quad v_j = m,$$

par  $n^{C\varepsilon'}$  pour  $n$  assez grand,  $C$  constante.

Soit  $p^\gamma$  un des facteurs de la décomposition de  $r$  en facteurs premiers. L'entier  $i = \lambda_j$  peut se mettre sous la forme  $i = p^\alpha i'$ , avec  $i'$  non multiple de  $p$  et  $\alpha \leq K\varepsilon' \log_p r$  (conséquence de  $\lambda_j \leq n^{\varepsilon'}$ ). De même,  $j = p^\beta j'$ ,  $j'$  non multiple de  $p$ , et  $\beta \leq 3K\varepsilon' \log_p r$ .

Si  $v_j = m$ , on a

$$ij^2 = p^{\alpha+2\beta} i' j'^2 \equiv m$$

mod  $r^h$ , donc mod  $p^{\gamma K'}$ . Si on a deux solutions  $v_{j_1} = v_{j_2} = m$ , alors  $\beta$  a la même valeur pour  $j_1$  et  $j_2$  (si  $\varepsilon'$  est assez petit) puisque  $ij_1^2 \equiv ij_2^2 \pmod{p^{\gamma K'}}$ . De plus,

$$i'(j'_1 + j'_2)(j'_1 - j'_2) \equiv 0 \pmod{p^{\gamma K' - \alpha - 2\beta}}.$$

Puisque  $j'_1 + j'_2$  et  $j'_1 - j'_2$  ne peuvent être tous deux divisibles par  $p^2$ , auquel cas  $2j'_1$  le serait, on a

$$j'_1 \equiv \pm j'_2 \pmod{p^{\gamma K' - \alpha - 2\beta - 1}},$$

$$\gamma K' - \alpha - 2\beta - 1 \geq \gamma(K - 3K\varepsilon' - 1) - 6K\varepsilon' \log_p r - 1 \geq \gamma K(1 - \varepsilon'')$$

pour  $K$  assez grand, avec  $\varepsilon'' = 10\varepsilon' \log_2 r$ .

Ceci étant valable pour tout facteur  $p^\gamma$  de la décomposition de  $r$ , on a

$$j'_1 \equiv \pm j'_2 \pmod{r^{[K(1-\varepsilon'')]}}.$$

On en déduit que le nombre de solutions de (S') est au plus égal à  $2r^{K-[K(1-\varepsilon'')]}$ , donc à  $r^{CK\varepsilon'}$  avec  $C$  constante ne dépendant que de  $r$ , et

$$\chi'_i(n) \leq r^{K\delta} r^{CK\varepsilon'} \leq (nr)^{\delta+C\varepsilon'}.$$

Si on choisit  $\varepsilon' < (1-\delta)/(C+2)$ , on a  $\delta+C\varepsilon' < 1-2\varepsilon'$  et  $\chi'_i(n) = o(n^{1-2\varepsilon'})$ .

**Remarque 5.** Cette démonstration est bien sûr applicable aussi au cas  $n_j = j$ . On note alors  $\chi_i(n)$  le nombre d'indices  $j \leq n$  tels que  $\lambda_j = i$  et  $j\lambda_j$  ne soit pas  $(k, \varepsilon)$ -normal. On obtient de même, pour tout  $\varepsilon' > 0$ ,

$\chi_i(n) \leq n^{1-2\varepsilon'}$  pour  $n$  assez grand, d'où on déduit par le lemme la normalité de  $0.(\lambda_1)(2\lambda_2)(3\lambda_3)\dots$ .

### Références

- [BV] A. Bertrand-Mathis and B. Volkmann, *On  $(\varepsilon, k)$ -normal words in connecting dynamical systems*, Monatsh. Math. 107 (1989), 267–279.
- [Be] A. S. Besicovitch, *The asymptotic distribution of the numerals in the decimal representation of the squares of the natural numbers*, Math. Z. 39 (1935), 146–156.
- [BIDT] F. Blanchard, J. M. Dumont and A. Thomas, *Generic sequences, transducers and multiplication of normal numbers*, Israel J. Math. 80 (1992), 257–287.
- [Ch] D. G. Champernowne, *The construction of decimals normal in the scale of ten*, J. London Math. Soc. 8 (1933), 254–260.
- [CE] A. Copeland and P. Erdős, *Note on normal numbers*, Bull. Amer. Math. Soc. 52 (1946), 857–860.
- [DT] J. M. Dumont et A. Thomas, *Une modification multiplicative des nombres  $g$ -normaux*, Ann. Fac. Sci. Toulouse Math. (5) 8 (1986/87), 367–376.
- [G] P. Grabner, *On digit expansions with respect to second order linear recurring sequences*, in: Number Theoretic Analysis (Vienna, 1988–89), Lecture Notes in Math. 1452, Springer, Berlin, 1990, 58–64.
- [NS1] Y.-N. Nakaï and I. Shiokawa, *A class of normal numbers*, Japan J. Math. 16 (1990), 17–29.
- [NS2] —, —, *A class of normal numbers. II*, in: Number Theory and Cryptography (Sydney, 1989), J. H. Loxton (ed.), London Math. Soc. Lecture Note Ser. 154, Cambridge Univ. Press, Cambridge, 1990, 204–210.
- [NS3] —, —, *Discrepancy estimates for a class of normal numbers*, Acta Arith. 62 (1992), 271–284.
- [Re] A. Rényi, *Calcul des probabilités*, Collect. Univ. Math. 21, Dunod, Paris, 1966.
- [Sc] J. Schiffer, *Discrepancy of normal numbers*, Acta Arith. 47 (1986), 175–186.
- [SV] P. Szűsz and B. Volkmann, *Sur des nombres normaux définis par un polynôme*, Séminaire de théorie des nombres, 1987–1988 (Talence, 1987–1988), Exp. No. 42, 4pp., Univ. Bordeaux I, Talence.
- [V] B. Volkmann, *On modifying constructed normal numbers*, Ann. Fac. Sci. Toulouse Math. (5) 1 (1979), 269–285.

Jean Marie Dumont  
 LABORATOIRE  
 DE MATHÉMATIQUES DISCRÈTES  
 U.P.R. 9016, CASE 930  
 163, AVENUE DE LUMINY  
 F-13288 MARSEILLE CEDEX 9  
 FRANCE  
 E-mail: DUMONT@LUMIMATH.UNIV-MRS.FR

Alain Thomas  
 UFR-MIM  
 FACULTÉ DES SCIENCES DE ST CHARLES  
 UNIVERSITÉ DE PROVENCE  
 CASE F  
 3, PLACE VICTOR HUGO  
 F-13331 MARSEILLE CEDEX 3  
 FRANCE

Reçu le 26.10.1993  
 et révisé le 10.3.1994

(2512)