

## Sur le graphe divisoriel

par

PAUL ERDŐS (Budapest) et ERIC SAIAS (Paris)

**1. Introduction.** On définit sur l'ensemble des entiers positifs  $\leq x$  les deux relations  $\mathcal{R}_f$  et  $\mathcal{R}_g$  suivantes :

$$\begin{aligned} a \mathcal{R}_f b & \text{ si et seulement si } a \text{ divise } b \text{ ou } b \text{ divise } a; \\ a \mathcal{R}_g b & \text{ si et seulement si } \text{ppcm}(a, b) \leq x. \end{aligned}$$

On remarque que

$$(1) \quad \text{si } a \mathcal{R}_f b \text{ alors } a \mathcal{R}_g b.$$

On appelle *graphe divisoriel* le graphe de la relation  $\mathcal{R}_f$ . Enfin, on appelle *chaîne d'entiers  $\leq x$  de longueur  $l$* , pour la relation  $\mathcal{R}_f$  (respectivement  $\mathcal{R}_g$ ), toute suite  $(n_i)_{1 \leq i \leq l}$  d'entiers  $\leq x$ , deux à deux distincts, et vérifiant pour tout  $i$  ( $1 \leq i < l$ )  $n_i \mathcal{R}_f n_{i+1}$  (resp.  $n_i \mathcal{R}_g n_{i+1}$ ).

L'étude asymptotique (quand  $x$  tend vers  $+\infty$ ) du graphe divisoriel (et du graphe de  $\mathcal{R}_g$ ) se subdivise en plusieurs problèmes. L'un de ceux-ci consiste à estimer la longueur maximale  $f(x)$  (resp.  $g(x)$ ) d'une chaîne d'entiers  $\leq x$  pour la relation  $\mathcal{R}_f$  (resp.  $\mathcal{R}_g$ ). Les travaux [1], [3], [4], [5] et [7] traitent de cette question. On sait maintenant [5] qu'il existe deux constantes strictement positives  $c$  et  $c'$  telles que pour tout  $x \geq 2$ , on ait

$$c \frac{x}{\log x} \leq f(x) \leq g(x) \leq c' \frac{x}{\log x}.$$

Un autre problème est d'estimer le nombre minimum de chaînes d'entiers  $\leq x$  nécessaires pour recouvrir tous les entiers  $\leq x$ . C'est cette question qui fait l'objet du présent travail.

En fait, il y a deux questions suivant que l'on autorise ou non aux chaînes d'avoir des entiers en commun. On désigne par  $\varphi(x)$  (resp.  $\gamma(x)$ ) le nombre minimum de chaînes  $\mathcal{C}_i$  ( $1 \leq i \leq \varphi(x)$ ) (resp.  $1 \leq i \leq \gamma(x)$ ) d'entiers  $\leq x$  pour la relation  $\mathcal{R}_f$  (resp.  $\mathcal{R}_g$ ) telles que tout entier  $\leq x$  apparaît au moins dans une de ces chaînes. Dans le cas où on oblige les chaînes  $\mathcal{C}_i$  à être deux à deux disjointes, on désigne par  $\varphi^*(x)$  et  $\gamma^*(x)$  les quantités

correspondant respectivement à  $\varphi(x)$  et  $\gamma(x)$ . Nous pouvons maintenant énoncer nos résultats.

**THÉOREME 1.** *Il existe deux constantes strictement positives  $c_1$  et  $c_2$  telles que pour tout  $x \geq 2$ , on ait*

$$c_1 \frac{x}{\log x} \leq \gamma(x) \leq \varphi(x) \leq c_2 \frac{x}{\log x}.$$

**THÉOREME 2.** *Il existe une constante strictement positive  $c_3$  telle que pour tout  $x \geq 2$ , on ait*

$$c_3 x \leq \gamma^*(x) \leq \varphi^*(x) \leq x/2.$$

**2. Notations.** On désigne par  $\Omega(n)$  le nombre de facteurs premiers de l'entier  $n$ , comptés avec leur multiplicité.

On désigne par  $P(n)$  (respectivement  $P^-(n)$ ) le plus grand (resp. petit) facteur premier de l'entier  $n > 1$ . On pose de plus  $P(1) = 1$  et  $P^-(1) = \infty$ .

On désigne usuellement par  $\Psi(x, y)$  et  $\Phi(x, z)$  les fonctions

$$\Psi(x, y) = \text{card}\{n \leq x : P(n) \leq y\}$$

et

$$\Phi(x, z) = \text{card}\{n \leq x : P^-(n) > z\}.$$

Les lettres  $p$  et  $q$  désigneront des nombres premiers génériques.

On désignera par  $n_1 - n_2 - \dots - n_l$  la suite finie d'entiers  $\mathcal{S} = (n_i)_{1 \leq i \leq l}$ . Si  $\mathcal{S}_1 = (n_i)_{1 \leq i \leq l}$  et  $\mathcal{S}_2 = (m_j)_{1 \leq j \leq k}$  sont deux suites finies d'entiers, on désignera par  $\mathcal{S}_1 - \mathcal{S}_2$  la suite  $n_1 - n_2 - \dots - n_l - m_1 - m_2 - \dots - m_k$ . On sera aussi amenés à concaténer des suites d'entiers et des entiers. Par exemple, si  $a$  est un entier, on désignera par  $\mathcal{S} - a$  la suite d'entiers  $n_1 - n_2 - \dots - n_l - a$ .

### 3. Lemmes généraux

**LEMME 1.** *On a pour  $x \geq 2z \geq 4$ ,*

$$\Phi(x, z) = x \prod_{p \leq z} \left(1 - \frac{1}{p}\right) (1 + O(x^{-1/(3 \log z)})).$$

**LEMME 2.** *On a pour  $x \geq y \geq 2$ ,*

$$\Psi(x, y) \ll x^{1-1/(2 \log y)}.$$

**LEMME 3.** *Il existe une constante  $x_0$  telle que pour  $x \geq x_0$ , il y ait toujours au moins un nombre premier dans l'intervalle  $[x, x + x^{2/3}]$ .*

Le Lemme 1 découle facilement des corollaires III.6.7.3 et III.6.3.1 de [6]. Le Lemme 2 apparaît au Théorème III.5.1 de [6]. Enfin, on peut consulter par exemple [2] (Chapitre 28) pour une démonstration du Lemme 3. En

fait, seul l'existence d'un réel  $\theta < 1$  tel que pour tout  $x$  suffisamment grand, l'intervalle  $[x, x + x^\theta[$  contient au moins un nombre premier, nous est utile ici.

**4. Démonstration du Théorème 2.** Montrons que  $\varphi^*(x) \leq x/2$ . A tout nombre impair  $n$  inférieur ou égal à  $x$ , on associe la chaîne notée  $\mathcal{C}_n : n - 2n - 4n - \dots - 2^\alpha n$  où  $2^\alpha$  est la plus grande puissance de 2 telle que  $2^\alpha n \leq x$ . Pour  $2 \leq x < 3$ , la chaîne  $\mathcal{C}_1$  convient. Pour  $x \geq 3$ , on considère la famille de chaînes constituée des  $\mathcal{C}_n$  avec  $n$  impair  $\geq 5$  et de la chaîne  $\mathcal{C}_3 - \mathcal{C}_1$ . On obtient ainsi une famille d'au plus  $x/2$  chaînes deux à deux disjointes, qui recouvrent tous les entiers  $\leq x$ .

L'inégalité  $\gamma^*(x) \leq \varphi^*(x)$  résulte de (1).

Montrons maintenant que  $\gamma^*(x) \gg x$ . Cette inégalité est triviale pour  $x$  borné. On peut donc supposer  $x$  suffisamment grand. Soit  $(\mathcal{C}_j)_{1 \leq j \leq k(x)}$   $k(x)$  chaînes d'entiers  $\leq x$ , au sens de  $\mathcal{R}_g$ , deux à deux disjointes, et qui recouvrent tous les entiers  $\leq x$ . Soit  $z$  un paramètre que l'on fixera ultérieurement. Soit  $\mathcal{N}_{x,z}$  l'ensemble des entiers  $n$  qui vérifient les deux propriétés suivantes :

- (2)  $x/2 < n \leq x$  et  $P^-(n) > z$ ,
- (3) la chaîne  $\mathcal{C}_j$  qui contient  $n$  n'est pas réduite au seul entier  $n$ .

D'après (3), chaque entier  $n$  de  $\mathcal{N}_{x,z}$  admet au moins un voisin  $v$  dans sa chaîne, tel que  $\text{ppcm}(n, v) \leq x$ . D'après (2), on en déduit que  $v < x/z$ . On construit ainsi une application

$$V : \mathcal{N}_{x,z} \rightarrow \mathcal{V}_{x,z} = \{v : v < x/z\}.$$

Comme les chaînes  $(\mathcal{C}_j)_{1 \leq j \leq k(x)}$  sont deux à deux disjointes, chaque entier de  $\mathcal{V}_{x,z}$  est l'image d'au plus deux entiers de  $\mathcal{N}_{x,z}$  par l'application  $V$ . Donc

$$\text{card} \mathcal{N}_{x,z} < 2x/z.$$

Par ailleurs, d'après le Lemme 1 et la formule de Mertens, on a pour  $2 \leq z \leq \log x$  et  $x$  suffisamment grand

$$\text{card}\{x/2 < n \leq x : P^-(n) > z\} \gg x/\log z.$$

On peut donc choisir  $z_0$  tel que pour  $x$  suffisamment grand, on ait

$$\text{card} \mathcal{N}_{x,z_0} \leq \frac{1}{2} \text{card}\{x/2 < n \leq x : P^-(n) > z_0\}.$$

Donc au moins la moitié des entiers  $n$  vérifiant (2) avec  $z = z_0$  appartiennent à des chaînes réduites à un entier. Comme  $\text{card}\{x/2 < n \leq x : P^-(n) > z_0\} \asymp x$  pour  $x$  suffisamment grand, cela montre que le nombre  $k(x)$  de chaînes vérifie  $k(x) \gg x$ . Cela achève la démonstration du Théorème 2.

**5. Construction de chaînes à extrémités fixées et passant par un entier donné.** Les lemmes de ce paragraphe sont élémentaires et faciles

à démontrer. Dorénavant, quand on écrira “chaîne d’entiers”, on entendra implicitement “chaîne d’entiers au sens de  $\mathcal{R}_f$ ”. Nous appellerons de plus suite d’entiers en relation toute suite  $(n_i)_{1 \leq i \leq l}$  d’entiers vérifiant pour tout  $i$  ( $1 \leq i < l$ ),  $n_i \mathcal{R}_f n_{i+1}$ . Les entiers  $n_1$  et  $n_l$  seront appelés *extrémités* de la suite  $(n_i)_{1 \leq i \leq l}$ .

LEMME 4. *De toute suite  $\mathcal{S}$  d’entiers en relation, on peut extraire une chaîne qui a les mêmes extrémités que  $\mathcal{S}$ .*

Démonstration. Soit  $\mathcal{S} = (n_i)_{1 \leq i \leq l}$  une suite d’entiers en relation. Si  $n_i = n_j$  pour  $1 \leq i < j \leq l$  la suite extraite

$$n_1 - n_2 - \dots - n_i - n_{j+1} - n_{j+2} - \dots - n_l$$

est encore une suite d’entiers en relation qui a les mêmes extrémités que la suite initiale. En itérant, si besoin est, cette opération, on obtient en un nombre fini d’étapes une suite extraite de  $\mathcal{S}$  qui est une chaîne et qui a les mêmes extrémités que  $\mathcal{S}$ .

LEMME 5. *Soit  $x$  un réel  $\geq 2$ . Soit  $a$  et  $n$  deux entiers vérifiant  $2 \leq a \leq x$ ,  $a$  est pair,  $2 \leq n \leq x$ ,  $P(n) \leq x/2$  et  $P(a) \leq P(n)$ . Alors il existe une chaîne  $\mathcal{C}$  d’entiers  $\leq x$  vérifiant les propriétés suivantes :*

- le premier élément de  $\mathcal{C}$  est  $a$ ,
- le dernier élément de  $\mathcal{C}$  est  $1$ ,
- l’entier  $n$  est un élément de  $\mathcal{C}$ ,
- tous les entiers  $m$  de  $\mathcal{C}$  vérifient  $P(m) \leq P(n)$ .

Démonstration. La suite  $a - 2 - 2P(n) - P(n) - n - 1$  est une suite d’entiers  $\leq x$  en relation, qui contient  $n$  et dont les extrémités sont  $a$  et  $1$ . A partir de cette suite, on obtient une chaîne convenable en appliquant, si besoin est, le Lemme 4.

LEMME 6. *Soit  $x$  un réel  $\geq 2$ . Soit  $n$  un entier positif vérifiant  $2 \leq n \leq x$  si  $\Omega(n) \neq 2$ , ou  $n \leq x/2$  si  $\Omega(n) = 2$ . Soient  $a$  et  $b$  deux entiers distincts vérifiant  $\Omega(a) \geq 3$ ,  $aP(n) \leq x/2$ ,  $P(a) < P(n)$  et de manière symétrique  $\Omega(b) \geq 3$ ,  $bP(n) \leq x/2$ ,  $P(b) < P(n)$ . Alors il existe une chaîne  $\mathcal{C}$  d’entiers  $\leq x$  vérifiant les propriétés suivantes :*

- les extrémités de  $\mathcal{C}$  sont les entiers  $a$  et  $b$ ,
- l’entier  $n$  est un élément de  $\mathcal{C}$ ,
- à l’exception de  $a$  et  $b$ , tous les entiers de  $\mathcal{C}$  sont divisibles par  $P(n)$ .

Démonstration. Posons  $p = P(n)$ . Si  $n = p$ , la suite  $a - ap - p - bp - b$  est une chaîne convenable.

On suppose dorénavant  $\Omega(n) \geq 2$  et on désigne par  $q$  un nombre premier tel que  $pq$  divise  $n$ . Comme  $a$  et  $b$  jouent des rôles indifférenciés, on peut

supposer également  $a < b$ . En utilisant les hypothèses faites sur  $x, n, a$  et  $b$ , on vérifie aisément que la suite

$$a - ap - p - n - qp - 2qp - 2p - 2bp - b$$

est une suite d'entiers  $\leq x$  en relation avec

$$\{a, ap, p\} \cap \{qp, 2qp, 2p, 2bp, b\} = \emptyset.$$

En utilisant, si besoin est, la procédure décrite dans la démonstration du Lemme 4, on obtient, à partir de cette suite, une chaîne  $\mathcal{C}$  ayant les propriétés requises.

**6. Démonstration du Théorème 1.** L'inégalité  $\gamma(x) \leq \varphi(x)$  résulte de (1) et la minoration  $\gamma(x) \gg x/\log x$  est facile. En effet, pour une famille de chaînes  $\leq x$ , au sens de  $\mathcal{R}_g$ , qui recouvre tous les entiers  $\leq x$ , les nombres premiers  $p$  tels que  $x/2 < p \leq x$  ont pour seul voisin éventuel l'entier 1. Donc dans une chaîne donnée, il y a au plus deux tels nombres premiers. L'estimation asymptotique

$$\pi(x) - \pi(x/2) \asymp x/\log x$$

permet alors de conclure.

Pour démontrer la majoration  $\varphi(x) \ll x/\log x$ , on partitionne les entiers  $n \leq x$  en quatre ensembles. Pour chacun de ces ensembles  $E$ , on montre dans l'un des lemmes suivants que l'on peut recouvrir les entiers de  $E$  avec  $O(x/\log x)$  chaînes d'entiers  $\leq x$ . Pour simplifier les notations, on représentera toujours dans les lemmes suivants par  $(\mathcal{C}_r)$  la famille de chaînes qui recouvre l'ensemble  $E$ , bien que cette famille de chaînes varie avec  $E$ . On fera de même avec la quantité  $R(x)$ .

LEMME 7. Soit  $x \geq 2$ . Il existe une famille  $(\mathcal{C}_r)_{0 \leq r \leq R(x)}$  de  $R(x) + 1$  chaînes d'entiers  $\leq x$  avec

$$R(x) \ll x \exp\{-\sqrt{2 \log x}\}$$

telle que

- (4) tout entier positif  $n \leq x$  avec  $P(n) \leq \sqrt{x/2}$  est élément d'au moins l'une des  $R(x) + 1$  chaînes  $\mathcal{C}_r$ .

LEMME 8. Il existe un entier  $\alpha_0$  tel que pour  $x \geq 2$ , il existe une famille  $(\mathcal{C}_r)_{1 \leq r \leq R(x)}$  de  $R(x)$  chaînes d'entiers  $\leq x$  avec

$$R(x) \ll x/\log x$$

telle que tout entier  $n$  vérifiant

$$\sqrt{x/2} < P(n) \leq x/2^{\alpha_0}$$

et

$$(5) \quad \begin{array}{ll} 2 \leq n \leq x & \text{si } \Omega(n) \neq 2, \\ n \leq x/2 & \text{si } \Omega(n) = 2 \end{array}$$

est élément d'au moins l'une des  $R(x)$  chaînes  $\mathcal{C}_r$ .

LEMME 9. Soit  $\alpha_0$  un entier fixé. Soit  $x \geq 2$ . Il existe une famille  $(\mathcal{C}_r)_{1 \leq r \leq R(x)}$  de  $R(x)$  chaînes d'entiers  $\leq x$  avec

$$R(x) \ll x/\log x$$

telle que tout entier positif  $n \leq x$  vérifiant  $P(n) > x/2^{\alpha_0}$  est élément d'au moins l'une des  $R(x)$  chaînes  $\mathcal{C}_r$ .

LEMME 10. Soit  $x \geq 2$ . Il existe une famille  $(\mathcal{C}_r)_{1 \leq r \leq R(x)}$  de  $R(x)$  chaînes d'entiers  $\leq x$  avec

$$R(x) \ll x/\log x$$

telle que tout entier positif  $n$  vérifiant  $x/2 < n \leq x$  et  $\Omega(n) = 2$  est élément d'au moins l'une des  $R(x)$  chaînes  $\mathcal{C}_r$ .

On adopte les notations suivantes :  $2 = p_1 < p_2 < \dots$  désigne la suite croissante des nombres premiers. De plus,  $\mathcal{D}(X, Y)$  désigne une chaîne générique d'entiers  $n$  vérifiant  $n \leq X$  et  $P(n) \leq Y$ . Enfin,  $p\mathcal{D}(X, Y)$  désigne la chaîne obtenue en multipliant chaque entier de la chaîne  $\mathcal{D}(X, Y)$  par le nombre premier  $p$ .

Les résultats étant triviaux pour  $x$  borné, on pourra toujours supposer  $x$  suffisamment grand.

Démonstration du Lemme 7. On désigne par  $\mathcal{C}_0$  une chaîne formée de toutes les puissances de 2 (y compris l'entier 1), inférieures ou égales à  $x$ , prises dans un ordre quelconque.

On suppose construites les chaînes  $\mathcal{C}_0, \mathcal{C}_1, \dots, \mathcal{C}_{r-1}$  de telle sorte qu'il y ait au moins un entier  $n \leq x$  avec  $P(n) \leq \sqrt{x/2}$  qui ne soit pas élément de l'une de ces chaînes. On construit alors une chaîne  $\mathcal{C}_r$  de la forme suivante :

$$\mathcal{C}_r : p_2 \mathcal{D}_r(x/p_2, p_2) - p_3 \mathcal{D}_r(x/p_3, p_3) - \dots - p_{J(x)} \mathcal{D}_r(x/p_{J(x)}, p_{J(x)})$$

où  $p_{J(x)}$  désigne le plus grand nombre premier  $\leq \sqrt{x/2}$  et où  $\mathcal{D}_r(x/p_j, p_j)$  commence à  $2p_{j-1}$  et finit à 1.

Pour les  $j$ ,  $2 \leq j \leq J(x)$ , tels que

$$(6) \quad \text{tous les entiers } n \text{ vérifiant } n \leq x \text{ et } P(n) = p_j \text{ sont éléments d'au moins l'une des chaînes } \mathcal{C}_s \text{ (} 1 \leq s \leq r-1 \text{),}$$

on laisse  $\mathcal{D}_r(x/p_j, p_j)$  réduite à ces deux extrémités  $2p_{j-1}$  et 1. Pour les  $j$  ne vérifiant pas (6), on complète  $\mathcal{D}_r(x/p_j, p_j)$  de telle sorte que la sous-chaîne

$p_j \mathcal{D}_r(x/p_j, p_j)$  contienne au moins un entier  $n$  vérifiant  $n \leq x$  et  $P(n) = p_j$ , et qui n'apparaît pas dans les chaînes  $\mathcal{C}_s$  pour  $s \leq r - 1$ . Cela est possible d'après le Lemme 5, en choisissant 2 comme voisin de  $2p_{j-1}$ . On vérifie aisément que la suite  $\mathcal{C}_r$  ainsi construite est une chaîne d'entiers  $\leq x$ .

Soit  $r = R(x) + 1$  le plus petit entier vérifiant pour tout  $j$ ,  $2 \leq j \leq J(x)$ , l'assertion (6). On a alors

$$R(x) \leq \max_{2 \leq j \leq J(x)} \Psi(x/p_j, p_j) \ll x \exp\{-\sqrt{2 \log x}\}$$

d'après le Lemme 2. Cela achève la démonstration du Lemme 7.

**Démonstration du Lemme 8.** Bien qu'étant de même nature que celle du Lemme 7, la construction des chaînes prend ici une forme légèrement plus complexe. C'est dû à deux phénomènes nouveaux. D'une part, on est ici amené à introduire des connecteurs (notés  $a$ ) entre deux sous-chaînes de la forme  $p\mathcal{D}(x/p, p)$ . D'autre part, on ne peut pas comme précédemment "recouvrir" à l'aide d'une seule chaîne tous les nombres premiers  $p_j$  vérifiant  $\sqrt{x/2} < p_j \leq x/2^{\alpha_0}$ . Voyons cela plus en détail.

Pour tout  $\alpha$  suffisamment grand, nous allons construire une famille de chaînes  $(\mathcal{C}_{\alpha, i, j})_{i, j}$  de telle sorte que

- (7) tout entier  $n$  vérifiant (5) et  $\max(\sqrt{x/2}, x/2^{\alpha+1}) < P(n) \leq x/2^\alpha$  soit élément d'au moins l'une des chaînes  $\mathcal{C}_{\alpha, i, j}$ .

On désigne par  $a_1 < a_2 < \dots$  la suite croissante des entiers positifs  $a$  vérifiant  $\Omega(a) \geq 3$  et on pose

(8) 
$$\mathcal{A}_\alpha = \{8 \leq a \leq 2^{\alpha-2} : \Omega(a) \geq 3\}.$$

Il résulte facilement du théorème des nombres premiers que

$$\text{card}\{n \leq x : \Omega(n) \leq 2\} \ll \frac{x}{\log x} \log \log x$$

(voir Théorème II.6.5 de [6] pour un résultat plus général). On peut donc choisir un entier  $\alpha_0$  suffisamment grand tel que

$$\text{card } \mathcal{A}_\alpha \geq 2^{\alpha-3} - 1 \quad \text{pour } \alpha \geq \alpha_0.$$

On désigne par  $M(\alpha)$  le plus petit entier tel que

(9) 
$$p_{M(\alpha)} > \frac{x}{2^{\alpha+1}}.$$

Pour  $\alpha$  fixé tel que  $\alpha \geq \alpha_0$  et

(10) 
$$2^\alpha \leq \sqrt{2x},$$

et pour  $i$  fixé tel que

(11) 
$$i \geq 0 \quad \text{et} \quad M(\alpha) + i2^{\alpha-3} < M(\alpha - 1),$$

les chaînes  $\mathcal{C}_{\alpha, i, j}$  vont être de la forme suivante :

$$(12) \quad \begin{aligned} & p_{M(\alpha)+i2^{\alpha-3}} \mathcal{D}_j(x/p_{M(\alpha)+i2^{\alpha-3}}, p_{M(\alpha)+i2^{\alpha-3}}) - a_1 - \\ & p_{M(\alpha)+i2^{\alpha-3}+1} \mathcal{D}_j(x/p_{M(\alpha)+i2^{\alpha-3}+1}, p_{M(\alpha)+i2^{\alpha-3}+1}) - a_2 - \\ & p_{M(\alpha)+i2^{\alpha-3}+2} \mathcal{D}_j(x/p_{M(\alpha)+i2^{\alpha-3}+2}, p_{M(\alpha)+i2^{\alpha-3}+2}) - a_3 - \\ & \dots - p_{K(\alpha,i)} \mathcal{D}_j(x/p_{K(\alpha,i)}, p_{K(\alpha,i)}) \end{aligned}$$

avec

$$(13) \quad K(\alpha, i) = \min(M(\alpha) + (i + 1)2^{\alpha-3}, M(\alpha - 1)) - 1.$$

Soit  $a_l$  un élément de  $\mathcal{A}_\alpha$  et  $k$  un entier vérifiant

$$(14) \quad M(\alpha) + i2^{\alpha-3} \leq k \leq K(\alpha, i).$$

D'après (8), (9) et (10), on a  $a_l \leq \frac{1}{2}\sqrt{x/2} < p_{M(\alpha)} \leq p_k$ . Cela entraîne que les connecteurs  $a_l$  ne sont pas éléments des sous-chaînes  $p_k \mathcal{D}_j(x/p_k, p_k)$  de (12).

On suppose construites les chaînes  $(\mathcal{C}_{\alpha,i,l})$  pour  $1 \leq l \leq j - 1$ . Soit  $k$  un entier vérifiant (14) et

$$\mathcal{E}_{\alpha,i,j,k} = \{n : n \text{ vérifie (5), } P(n) = p_k \text{ et } n \text{ n'apparaît dans aucune des chaînes } p_k \mathcal{D}_l(x/p_k, p_k) \text{ avec } 1 \leq l \leq j - 1\}.$$

On utilise alors le Lemme 6 pour montrer que l'on peut effectivement construire des sous-chaînes  $p_k \mathcal{D}_j(x/p_k, p_k)$  de telle sorte que  $\mathcal{C}_{\alpha,i,j}$  soit une chaîne d'entiers  $\leq x$  qui ait la forme (12) et satisfasse la propriété suivante :

$$(15) \quad \text{pour tout } k \text{ tel que } \mathcal{E}_{\alpha,i,j,k} \neq \emptyset, \text{ la sous-chaîne } p_k \mathcal{D}_j(x/p_k, p_k) \text{ contient au moins un élément de } \mathcal{E}_{\alpha,i,j,k}.$$

C'est avec (8), (9), (13) et (14) que l'on montre que les hypothèses du Lemme 6 sont ici bien vérifiées. On arrête cette construction par récurrence sur  $j$  des chaînes  $\mathcal{C}_{\alpha,i,j}$ , dès que la propriété (7) est vérifiée. On a ainsi construit une famille de chaînes qui recouvre tous les entiers  $n$  vérifiant  $\sqrt{x/2} < P(n) \leq x/2^{\alpha_0}$  et (5). Il reste à vérifier que le nombre de ces chaînes est  $O(x/\log x)$ .

Au regard de la propriété (15), on observe que pour  $\alpha$  et  $i$  fixés, le nombre de chaînes  $(\mathcal{C}_{\alpha,i,j})_j$  que l'on construit ainsi est

$$\leq \frac{x}{p_{M(\alpha)+i2^{\alpha-3}}} \leq \frac{x}{p_{M(\alpha)}} < 2^{\alpha+1}$$

d'après (9). Pour  $\alpha$  fixé, le nombre de chaînes  $(\mathcal{C}_{\alpha,i,j})_{i,j}$  ainsi construites est donc, en utilisant (9) et (11),

$$< 2^{\alpha+1} \text{card}\{i\} \leq 2^{\alpha+1} \left( 1 + \frac{\pi(x/2^\alpha) - \pi(x/2^{\alpha+1})}{2^{\alpha-3}} \right) \ll \sqrt{x} + \frac{x}{2^\alpha \log x}$$

d'après (10) et le théorème des nombres premiers. Cela entraîne que le nom-



bre total des chaînes  $(\mathcal{C}_{\alpha,i,j})_{\alpha,i,j}$  ainsi construites est  $\ll x/\log x$ , ce qui achève la démonstration du Lemme 8.

Démonstration du Lemme 9. On a pour  $\alpha_0$  fixé,

$$\begin{aligned} \text{card}\{n \leq x : P(n) > x/2^{\alpha_0}\} &\leq \sum_{x/2^{\alpha_0} < p \leq x} [x/p] \\ &\leq x \sum_{x/2^{\alpha_0} < p \leq x} 1/p \ll x/\log x \end{aligned}$$

d'après le théorème des nombres premiers. Pour établir le Lemme 9, il suffit donc de considérer la famille des chaînes réduites à un entier  $n$  vérifiant  $n \leq x$  et  $P(n) > x/2^{\alpha_0}$ .

Démonstration du Lemme 10. On désigne par

- $p_{\alpha_0}$  le plus petit nombre premier tel que  $p_{\alpha_0} > x^{4/5}$ ,
- $p_{\alpha_1}$  le plus grand nombre premier tel que  $p_{\alpha_1} \leq x/2$ ,
- $p_{\beta_0}$  le plus petit nombre premier tel que  $p_{\alpha_0}p_{\beta_0} > x/2$ ,
- $p_{\beta_1}$  le plus grand nombre premier tel que  $p_{\alpha_0}p_{\beta_1} \leq x$ .

Pour un  $\alpha$  donné, on désigne par  $\beta(\alpha)$  le plus grand entier tel que  $p_{\alpha}p_{\beta(\alpha)} \leq x$ . On désigne par  $\mathcal{C}_{\alpha,\beta}$  la chaîne suivante :

$$\begin{aligned} \mathcal{C}_{\alpha,\beta} : p_{\alpha}p_{\beta} - p_{\alpha} - p_{\alpha}p_{\beta-1} - p_{\beta-1} - p_{\alpha+1}p_{\beta-1} - p_{\alpha+1} \\ - p_{\alpha+1}p_{\beta-2} - p_{\beta-2} - p_{\alpha+2}p_{\beta-2} - \dots - p_{\alpha+\beta-1}p_1. \end{aligned}$$

On considère les chaînes  $\mathcal{C}_{\alpha,\beta}$  avec  $[\alpha = \alpha_0 \text{ et } \beta_0 \leq \beta \leq \beta_1]$  ou  $[\alpha_0 \leq \alpha \leq \alpha_1 \text{ et } \beta = \beta(\alpha)]$ . D'après le Lemme 3, on a pour  $p_i > x^{4/5}$ ,  $p_j < x^{1/5}$  et  $x$  suffisamment grand,

$$p_{i+1}p_{j-1} < p_i p_j.$$

Cela montre que les chaînes  $\mathcal{C}_{\alpha,\beta}$  considérées sont formées d'entiers  $\leq x$ . Par ailleurs, d'une part ces chaînes  $\mathcal{C}_{\alpha,\beta}$  recouvrent tous les entiers  $n$  tels que  $x/2 < n \leq x$ ,  $\Omega(n) = 2$  et  $P(n) > x^{4/5}$ . D'autre part, le nombre de ces chaînes est, d'après le théorème des nombres premiers,  $O(x/\log x)$ . Enfin, on a

$$\begin{aligned} \text{card}\{x/2 < n \leq x : \Omega(n) = 2 \text{ et } P(n) \leq x^{4/5}\} \\ \leq \sum_{\substack{p,q \\ x^{1/5}/2 < p \leq q \leq x/p}} 1 \leq \sum_{x^{1/5}/2 < p \leq \sqrt{x}} \pi(x/p) \asymp x/\log x, \end{aligned}$$

d'après le théorème des nombres premiers. Cela permet de compléter les chaînes  $\mathcal{C}_{\alpha,\beta}$  par des chaînes réduites à un élément et ainsi d'achever la démonstration du Lemme 10.

**Bibliographie**

- [1] P. Erdős, R. Freud and N. Hegyvári, *Arithmetical properties of permutations of integers*, Acta Math. Hungar. 41 (1983), 169–176.
- [2] M. N. Huxley, *The Distribution of Prime Numbers*, Clarendon Press, Oxford, 1972.
- [3] A. D. Pollington, *There is a long path in the divisor graph*, Ars. Combin. 16-B (1983), 303–304.
- [4] C. Pomerance, *On the longest simple path in the divisor graph*, Congr. Numer. 40 (1983), 260–268.
- [5] E. Saias, *Applications des entiers à diviseurs denses*, prépublication.
- [6] G. Tenenbaum, *Introduction à la théorie analytique et probabiliste des nombres*, Inst. Élie Cartan 13, Université de Nancy I, 1990.
- [7] —, *Sur un problème de crible et ses applications, 2. Corrigendum et étude de graphe divisoriel*, Ann. Sci. École Norm. Sup. (4) 28 (1995), 115–127.

MATHEMATICAL INSTITUTE  
HUNGARIAN ACADEMY OF SCIENCES  
REÁLTANODA U. 13-15  
BUDAPEST, H-1053 HUNGARY

LABORATOIRE DE PROBABILITÉS  
UNIVERSITÉ PARIS VI  
4, PLACE JUSSIEU  
F-75252 PARIS CEDEX 05, FRANCE

*Reçu le 2.12.1994*

(2706)