

Zeitschrift: L'Enseignement Mathématique
Herausgeber: Commission Internationale de l'Enseignement Mathématique
Band: 35 (1989)
Heft: 1-2: L'ENSEIGNEMENT MATHÉMATIQUE

Artikel: CONTRIBUTION À L'ÉTUDE D'UNE CONJECTURE DE THÉORIE DES NOMBRES PAR LE CODAGE ZBV
Autor: Grigorieff, Serge / Richard, Denis
Kapitel: §7. DÉFINISSABILITÉ PAR SUCCESSEUR, COPRIMARITÉ ET RÉSIDUATION QUADRATIQUE
DOI: <https://doi.org/10.5169/seals-57370>

Nutzungsbedingungen

Die ETH-Bibliothek ist die Anbieterin der digitalisierten Zeitschriften auf E-Periodica. Sie besitzt keine Urheberrechte an den Zeitschriften und ist nicht verantwortlich für deren Inhalte. Die Rechte liegen in der Regel bei den Herausgebern beziehungsweise den externen Rechteinhabern. Das Veröffentlichen von Bildern in Print- und Online-Publikationen sowie auf Social Media-Kanälen oder Webseiten ist nur mit vorheriger Genehmigung der Rechteinhaber erlaubt. [Mehr erfahren](#)

Conditions d'utilisation

L'ETH Library est le fournisseur des revues numérisées. Elle ne détient aucun droit d'auteur sur les revues et n'est pas responsable de leur contenu. En règle générale, les droits sont détenus par les éditeurs ou les détenteurs de droits externes. La reproduction d'images dans des publications imprimées ou en ligne ainsi que sur des canaux de médias sociaux ou des sites web n'est autorisée qu'avec l'accord préalable des détenteurs des droits. [En savoir plus](#)

Terms of use

The ETH Library is the provider of the digitised journals. It does not own any copyrights to the journals and is not responsible for their content. The rights usually lie with the publishers or the external rights holders. Publishing images in print and online publications, as well as on social media channels or websites, is only permitted with the prior consent of the rights holders. [Find out more](#)

Download PDF: 27.04.2026

ETH-Bibliothek Zürich, E-Periodica, <https://www.e-periodica.ch>

$$\bigvee_{\alpha \in A} [F_{\alpha}(x, y) \wedge [\bigwedge_{i \in I_{\alpha}} (y \neq x + i)] \wedge [\bigwedge_{j \in J_{\alpha}} (x \neq y + j)] \wedge [\bigwedge_{k \in K_{\alpha}} (y = x + k)]] \\ \wedge [\bigwedge_{I \in L_{\alpha}} (x = y + 1)]$$

où F_{α} est une formule ne faisant pas intervenir l'égalité.

Si K_{α} ou L_{α} contient plus d'un élément alors la clause associée à α est impossible et peut donc être supprimée. Si L_{α} n'est pas vide ou si K_{α} contient 0 alors la clause associée à α contredit la condition $x < y$ et peut donc être supprimée. Si $K_{\alpha} = \{k\}, k \geq 1$, alors la sous-formule $y = x + k$ implique $x < y$; ainsi, la clause associée à α peut, toute entière, être remplacée par $y = x + k$.

Ceci permet de définir $x < y$ sous la forme suivante:

$$[\bigvee_{k \in K} y = x + k] \vee \bigvee_{\alpha \in A} [F_{\alpha}(x, y) \wedge [\bigwedge_{i \in I_{\alpha}} (y \neq x + i)] \wedge [\bigwedge_{j \in J_{\alpha}} (x \neq y + j)]]$$

Soit M le supremum des éléments des J_{α} .

Puisque la clause associée à α implique $x < y$, on voit que $F_{\alpha}(x, y)$ implique $(x < y) \vee [\bigvee_{i \in I_{\alpha}} (y = x + i)] \vee [\bigvee_{j \in J_{\alpha}} (x = y + j)]$, qui implique aussi $x \leq y + M$.

Si $F(x, y)$ est la disjonction des $F_{\alpha}(x, y)$, on voit donc que

$$x < y \Rightarrow F(x, y) \Rightarrow x \leq y + M,$$

d'où $x = y \Rightarrow F(x, y + 1) \wedge F(y, x + 1) \Rightarrow |x - y| \leq M + 1$.

Le point iii) du Théorème 2.11 permet alors de conclure que l'égalité $x = y$ est définie par la formule $F(x, y + 1) \wedge F(y, x + 1) \wedge E(x, y)$ où $E(x, y)$ est la formule, écrite avec S et \perp qui définit la relation $x \cong_{\{0, \dots, k\}} y$, où k est un premier supérieur à M .

§ 7. DÉFINISSABILITÉ PAR SUCCESSEUR, COPRIMARITÉ ET RÉSIDUATION QUADRATIQUE

7.1. Désignons par RES et T les relations binaires

RES = $\{(x, p) \in \mathbf{N} \times P : x \text{ est résidu quadratique modulo le premier } p\}$,

$T = \{(x, p) \in \mathbf{N} \times P : x \text{ est impair et l'exposant (peut-être nul) du premier } p \text{ dans la décomposition primaire de } x \text{ est pair}\}$.

Le Théorème de Størmer (cf. Corollaire 2.5, point ii) se traduit par le lemme suivant:

LEMME. *L'égalité des entiers impairs x et y équivaut à la condition suivante (où ε vaut, au choix, 1 ou bien -1):*

$\text{SUPP}(x) = \text{SUPP}(y)$ et $\text{SUPP}(x+2\varepsilon) = \text{SUPP}(y+2\varepsilon)$ et, pour tout p premier et tout $i \in \{0, 2\}$, les couples $(x+\varepsilon i, p)$ et $(y+\varepsilon i, p)$ sont simultanément dans T ou hors de T .

7.2. THÉORÈME. *Les structures $\langle \mathbf{N}; S; \perp, T \rangle$, $\langle \mathbf{N}; \text{Pred}; \perp, T \rangle$ et $\langle \mathbf{N}; +, \times; = \rangle$ définissent les mêmes relations et fonctions.*

Preuve. Le Lemme 7.1 fournit des définitions dans les langages $(\text{Pred}; \perp, T)$ et $(S; \perp, T)$ de la relation d'égalité restreinte aux entiers impairs. On en déduit simplement des définitions dans ces langages de la relation d'égalité tout entière. On conclut enfin en appliquant le Théorème 6.2 puisque, la seconde variable de T variant dans P , la relation T est quasi-saturé (cf. Exemple 6.1).

7.3. Nous allons maintenant définir la relation T dans le langage $(S; \perp, \text{RES})$.

PROPOSITION. *La relation T est définissable dans les structures $\langle \mathbf{N}; S; \perp, \text{RES} \rangle$ et $\langle \mathbf{N}; \text{Pred}; \perp, \text{RES} \rangle$.*

Preuve. Soient x un entier impair différent de 1 et p un diviseur premier de x . Le Lemme 2.13 montre que l'exposant de p dans x est pair si et seulement s'il existe un entier premier q ne divisant pas x et tel que les conditions suivantes soient simultanément satisfaites :

$$\left(\frac{x}{q}\right) = +1 \quad \text{et} \quad \left(\frac{p}{q}\right) = -1 \quad \text{et} \quad \left(\frac{p'}{q}\right) = +1$$

pour tout $p' \in \text{SUPP}(x) \setminus \{p\}$.

Comme l'égalité sur les premiers s'exprime dans les langages $(\text{Pred}; \perp)$ et $(S; \perp)$ (cf. 5.5) cette caractérisation s'écrit dans $(\text{Pred}; \perp, T, \text{RES})$ et dans $(S; \perp, T, \text{RES})$.

COROLLAIRE. *Les structures $\langle \mathbf{N}; S; \perp, \text{RES} \rangle$, $\langle \mathbf{N}; \text{Pred}; \perp, \text{RES} \rangle$ et $\langle \mathbf{N}; +, \times; = \rangle$ définissent les mêmes relations et fonctions.*

7.4. L'analyse de la preuve précédente et de celle du Lemme 2.3 suggère qu'on peut remplacer RES par diverses restrictions. Nous utiliserons au § 8 la restriction suivante de la relation RES :

$$\begin{aligned} \text{RRES} &= \text{RES} \cap \mathbf{N} \times [8\mathbf{N} + 5] \\ &= \{(x, p) \in \mathbf{N} \times P : p \equiv 5 \pmod{8} \text{ et } x \text{ est r\u00e9sidu quadratique modulo } p\} \end{aligned}$$

L'int\u00e9r\u00eat de restreindre RES \u00e0 $8\mathbf{N} + 5$ tient \u00e0 ce que $q - 1$ est de la forme $4(2k + 1)$ lorsque q est lui-m\u00eame de la forme $8k + 5$.

Le Corollaire 7.3 pr\u00e9c\u00e9dent s'adapte simplement :

TH\u00c9OR\u00c8ME. *Les structures $\langle \mathbf{N}; S; \perp, \text{RRES} \rangle$, $\langle \mathbf{N}; \text{Pred}; \perp, \text{RRES} \rangle$ et $\langle \mathbf{N}; +, \times; = \rangle$ d\u00e9finissent les m\u00eames relations et fonctions.*

Preuve. En changeant, dans la preuve du Lemme 2.13, l'\u00e9quation $z \equiv 1 \pmod{4}$ en $z \equiv 5 \pmod{8}$, on peut supposer que l'entier premier q obtenu dans ce lemme satisfait l'\u00e9quation $q \equiv 5 \pmod{8}$.

Ceci permet alors de remplacer RES par RRES dans la traduction utilis\u00e9e dans la preuve de la Proposition 7.3.

§ 8. D\u00c9FINISSABILIT\u00c9 PAR SUCCESSEUR, COPRIMARIT\u00c9 ET LA RELATION BINAIRE « y EST UNE PUISSANCE DE x »

8.1. Nous consid\u00e9rons maintenant la relation binaire

$$\text{PUIS} = \{(x, y) : \text{il existe } n \geq 1 \text{ tel que } y = x^n\}.$$

Remarquons que la relation d'\u00e9galit\u00e9 se d\u00e9finit facilement dans le langage r\u00e9duit au seul pr\u00e9dicat PUIS par la formule $\text{PUIS}(x, y) \wedge \text{PUIS}(y, x)$. Les fonctions S et Pred sont donc d\u00e9finissables l'une \u00e0 partir de l'autre avec PUIS.

TH\u00c9OR\u00c8ME. *Les deux structures $\langle \mathbf{N}; S; \perp, \text{PUIS} \rangle$ et $\langle \mathbf{N}; +, \times; = \rangle$ d\u00e9finissent les m\u00eames relations et fonctions.*

Remarque. Bien s\u00fbr, le Th\u00e9or\u00e8me 6.2 n'est pas directement applicable car PUIS n'est pas — a priori — quasi-satur\u00e9 pour un \cong_A .

Ce Th\u00e9or\u00e8me est un corollaire imm\u00e9diat du Th\u00e9or\u00e8me 7.4 et de la Proposition suivante, dont la preuve est l'objet des alin\u00e9as 8.2 \u00e0 8.5 ci-dessous.