BROUILLON - CARRÉS PARFAITS ET PRODUITS D'ENTIERS CONSÉCUTIFS – UNE MÉTHODE EFFICACE

CHRISTOPHE BAL

Document, avec son source $L^{A}T_{E}X$, disponible sur la page https://github.com/bc-writing/drafts.

Mentions « légales »

Ce document est mis à disposition selon les termes de la licence Creative Commons « Attribution – Pas d'utilisation commerciale – Partage dans les mêmes conditions 4.0 International ».



Table des matières

1.	Ce qui nous interesse	
2.	Notations utilisées	2
3.	Les carrés parfaits	2
3.1.	Structure	2
3.2.	Distance entre deux carrés parfaits	2
4.	Prenons du recul	4
4.1.	Les sf-tableaux	4
4.2.	Construire des sf-tableaux	4
5.	Structure des sf-tableaux	5
5.1.	A propos des sf-tableaux partiels	5
5.2.	A propos des sf-tableaux non partiels	5
6.	Premières applications	6
6.1.	Le cas de 2 facteurs	6
6.2.	Le cas de 3 facteurs	6
6.3.	Le cas de 4 facteurs	7
6.4.	Le cas de 5 facteurs	8
7.	Et après?	9
7.1.	La méthode via le cas de 6 facteurs	9
7.2.	Au-delà de 6 facteurs?	10
		11
9.	AFFAIRE À SUIVRE	12

Date: 25 Jan. 2024 - 12 Fév. 2024.

1. CE QUI NOUS INTÉRESSE

Dans l'article « Note on Products of Consecutive Integers » 1 , Paul Erdős démontre que pour tout couple $(n,k) \in \mathbb{N}^* \times \mathbb{N}^*$, le produit de (k+1) entiers consécutifs $n(n+1) \cdots (n+k)$ n'est jamais le carré d'un entier. Plus précisément, l'argument général de Paul Erdős est valable pour $k+1 \geq 100$, soit à partir de 100 facteurs.

Il est facile de trouver sur le web des preuves à la main de $n(n+1)\cdots(n+k)\notin {}_*\mathbb{N}$ pour $k\in [\![1\,;7]\!]$. Bien que certaines de ces preuves soient très sympathiques, leur lecture ne fait pas ressortir de schéma commun de raisonnement. Dans ce document, nous allons tenter de limiter au maximum l'emploi de fourberies déductives en présentant une méthode très élémentaire 2 , efficace, et semi-automatisable, pour démontrer, avec peu d'efforts cognitifs, les premiers cas d'impossibilité.

2. Notations utilisées

Dans la suite, nous emploierons les notations suivantes.

- $\forall (n,k) \in (\mathbb{N}^*)^2$, $\pi_n^k = \prod_{i=0}^{k-1} (n+i)$. Par exemple, $\pi_n^1 = n$, $\pi_n^2 = n(n+1)$ et $\pi_{n+2}^4 = (n+2)(n+3)(n+4)(n+5)$.
- ${}^{2}\mathbb{N} = \{n^{2}, n \in \mathbb{N}\}$ est l'ensemble des carrés parfaits. On note aussi ${}^{2}_{*}\mathbb{N} = {}^{2}\mathbb{N} \cap \mathbb{N}^{*}$. \mathbb{N}_{sf} est l'ensemble des naturels non nuls sans facteur carré 3 .
- \mathbb{P} désigne l'ensemble des nombres premiers. $\forall (p;n) \in \mathbb{P} \times \mathbb{N}^*$, $v_p(n) \in \mathbb{N}$ est la valuation p-adique de n, c'est-à-dire $p^{v_p(n)} \mid n$ et $p^{v_p(n)+1} \nmid n$, autrement dit $p^{v_p(n)}$ divise n, contrairement à $p^{v_p(n)+1}$.
- \mathbb{N}_{sc}^r désigne l'ensemble des suites finies strictement croissantes de r entiers naturels. \mathbb{P}_{sc}^r désigne l'ensemble des suites finies strictement croissantes de r nombres premiers.
- $\forall (n,m) \in \mathbb{N}^2$, $n \wedge m$ désigne le PGCD de n et m.
- 2 \mathbb{N} désigne l'ensemble des nombres naturels pairs. 2 \mathbb{N} + 1 est l'ensemble des nombres naturels impairs.

3. Les carrés parfaits

3.1. Structure.

Fait 3.1. $\forall n \in {}_*^2\mathbb{N}$, $\forall p \in \mathbb{P}$, nous avons $v_p(n) \in 2\mathbb{N}$.

Démonstration. Immédiat à valider.

Fait 3.2. $\forall n \in {}^2_*\mathbb{N}$, s'il existe $m \in {}^2_*\mathbb{N}$ tel que n = fm alors $f \in {}^2_*\mathbb{N}$.

Démonstration. $\forall p \in \mathbb{P}$, $v_p(fm) \in 2\mathbb{N}$, $v_p(m) \in 2\mathbb{N}$ et $v_p(fm) = v_p(f) + v_p(m)$ donnent $v_p(f) \in 2\mathbb{N}$.

3.2. Distance entre deux carrés parfaits.

Fait 3.3. Soit
$$(N, M) \in \mathbb{N}^* \times \mathbb{N}^*$$
 tel que $N > M$.

(1)
$$N^2 - M^2 \ge 2N - 1$$
.

- 1. J. London Math. Soc. 14 (1939).
- 2. Cette méthode s'appuie sur une représentation trouvée dans un message archivé : voir la section 8.
- 3. En anglais, on dit « square free ».

- (2) Notons nb_{sol} le nombre de solutions $(N, M) \in \mathbb{N}^* \times \mathbb{N}^*$ de $N^2 M^2 = \delta$.
 - Pour $\delta \in [1; 100]$, nous avons:
 - (a) $nb_{sol} = 0$ si $\delta \in \{1, 2, 4, 6, 10, 14, 18, 22, 26, 30, 34, 38, 42, 46, 50, 54, 58, 62, 66, 70, 74, 78, 82, 86, 90, 94, 98\}.$
 - (b) $nb_{sol} = 1$ si $\delta \in \{3, 5, 7, 8, 9, 11, 12, 13, 16, 17, 19, 20, 23, 25, 28, 29, 31, 36, 37, 41, 43, 44, 47, 49, 52, 53, 59, 61, 67, 68, 71, 73, 76, 79, 83, 89, 92, 97, 100\}.$
 - (c) $nb_{sol} = 2 \, si \, \delta \in \{15, 21, 24, 27, 32, 33, 35, 39, 40, 51, 55, 56, 57, 60, 64, 65, 69, 77, 81, 84, 85, 87, 88, 91, 93, 95\}$.
 - (d) $nb_{sol} = 3$ si $\delta \in \{45, 48, 63, 72, 75, 80, 99\}$.
 - (e) $nb_{sol} = 4 \text{ si } \delta = 96$.

Démonstration.

- (1) Comme $N-1 \ge M$, nous obtenons : $N^2 M^2 \ge N^2 (N-1)^2 = 2N-1$.
- (2) Le point précédent permet d'utiliser le programme Python suivant afin d'obtenir rapidement les longues listes de nombres indiquées.

```
from collections import defaultdict
from math import sqrt, floor
def sol(diff):
    solfound = []
    for i in range(1, (diff + 1) // 2 + 1):
        tested = i**2 - diff
        if tested < 0:</pre>
            continue
        tested = floor(sqrt(i**2 - diff))
        if tested == 0:
            continue
        if tested**2 == i**2 - diff:
            solfound.append((i, tested))
    return solfound
all_nbsol = defaultdict(list)
for d in range(1, 101):
    all_nbsol[len(sol(d))].append(d)
print(all_nbsol)
```

4. Prenons du recul

4.1. Les sf-tableaux.

L'idée de départ est simple : d'après le fait 3.2, il semble opportun de se concentrer sur les diviseurs sans facteur carré des k facteurs (n+i) de $\pi_n^k = n(n+1) \cdots (n+k-1)$.

Définition 4.1. Considérons $(n,k) \in (\mathbb{N}^*)^2$, $(a_i)_{0 \le i \le k} \subset \mathbb{N}_{sf}$ et $(s_i)_{0 \le i \le k} \subset {}^2_*\mathbb{N}$ tels que $\forall i \in [0;k]$, $n+i=a_is_i$. Cette situation est résumée par le tableau suivant que nous nommerons « sf-tableau » 4 .

Exemple 4.1. Supposons avoir le sf-tableau suivant où $n \in \mathbb{N}^*$.

Ceci résume la situation suivante.

- $\exists A \in \mathbb{N}^* \ tel \ que \ n = 2A^2$.
- $\exists B \in \mathbb{N}^* \text{ tel que } n+1=5B^2$.
- $\exists C \in \mathbb{N}^* \ tel \ que \ n+2=6C^2$.
- $\exists D \in \mathbb{N}^* \ tel \ que \ n+3=D^2$.

Définition 4.2. Soient $r \in \mathbb{N}^*$, $(n_i)_{1 \leq i \leq r} \in \mathbb{N}^r_{sc}$, $(a_i)_{1 \leq i \leq r} \subset \mathbb{N}_{sf}$ et $(s_i)_{1 \leq i \leq r} \subset {}^2_*\mathbb{N}$ tels que $\forall i \in [1;r]$, $n_i = a_i s_i$. Cette situation est résumée par le tableau suivant que nous nommerons « sf-tableau généralisé ».

4.2. Construire des sf-tableaux.

Pour fabriquer des sf-tableaux, nous allons « multiplier » des sf-tableaux dits partiels.

Définition 4.3. Soient $(n,k,r) \in (\mathbb{N}^*)^3$, $(p_j)_{1 \leq j \leq r} \in \mathbb{P}^r_{sc}$, $(\epsilon_{i,j})_{0 \leq i \leq k, 1 \leq j \leq r} \subseteq \{0,1\}$ et aussi $(f_i)_{0 \leq i \leq k} \subset \mathbb{N}^*$ vérifiant les conditions suivantes.

- $\forall i \in \llbracket 0; k \rrbracket$, $n+i=f_i \cdot \prod_{j=1}^r p_j^{v_{p_j}(n+i)}$. Noter que $\forall i \in \llbracket 0; k \rrbracket$, $\forall j \in \llbracket 1; r \rrbracket$, $f_i \wedge p_j = 1$.
- $\forall i \in [0; k]$, $\forall j \in [1; r]$, $v_{p_j}(n+i) \equiv \epsilon_{i,j} \mod 2$.

Cette situation est résumée par le tableau suivant qui sera nommé « sf-tableau partiel » , voire « sf-tableau partiel d'ordre $(p_i)_{1 \le i \le r}$ » 5 .

$$\begin{array}{c|ccccc}
n + \bullet & 0 & 1 & 2 & \dots & k \\
\hline
(p_j)_{1 \le j \le r} & \prod_{j=1}^r p_j^{\epsilon_{0,j}} & \prod_{j=1}^r p_j^{\epsilon_{1,j}} & \prod_{j=1}^r p_j^{\epsilon_{2,j}} & \dots & \prod_{j=1}^r p_j^{\epsilon_{k,j}}
\end{array}$$

Exemple 4.2. Supposons avoir le sf-tableau partiel suivant où $n \in \mathbb{N}^*$.

^{4. «} sf » est pour « square free » .

^{5.} Noter que $\forall i \in \llbracket 0 \ , k \rrbracket \, , \, \forall j \in \llbracket 1 \ , r \rrbracket \, , \, p_j^{\epsilon_{i,j}} \in \{1,p_j\} \, .$

Ceci résume la situation suivante.

- $\exists (a, \alpha, A) \in \mathbb{N}^2 \times \mathbb{N}^* \text{ tel que } A \wedge 6 = 1 \text{ et } n = 2^{2a+1} 3^{2\alpha} A$.
- $\exists (b, \beta, B) \in \mathbb{N}^2 \times \mathbb{N}^*$ tel que $B \wedge 6 = 1$ et $n + 1 = 2^{2b+1}3^{2\beta+1}B$.
- $\exists (c, \gamma, C) \in \mathbb{N}^2 \times \mathbb{N}^* \text{ tel que } C \wedge 6 = 1 \text{ et } n + 2 = 2^{2c} 3^{2\gamma} C$.
- $\exists (d, \delta, D) \in \mathbb{N}^2 \times \mathbb{N}^*$ tel que $D \wedge 6 = 1$ et $n + 3 = 2^{2d} 3^{2\delta + 1} D$.

Exemple 4.3. La multiplication de deux **sf**-tableaux partiels est « naturelle » lorsqu'elle porte sur des suites $(p_j)_{1 \leq j \leq r} \in \mathbb{P}^r_{sc}$ et $(q_j)_{1 \leq j \leq s} \in \mathbb{P}^s_{sc}$ d'intersection vide, c'est-à-dire sans nombre premier commun.

Considérons les deux sf-tableaux partiels suivants où l'on note 2 et 3 au lieu de (2) et (3).

La multiplication de ces sf-tableaux partiels est le sf-tableau suivant, partiel a priori, mais si l'on sait que 2 et 3 sont les seuls diviseurs premiers de π_n^4 , alors le sf-tableau est non partiel.

Ceci résume la situation suivante qui est équivalente à ce que donne la conjonction des deux premiers sf-tableaux partiels (les abus de notations sont évidents).

•
$$A \wedge 6 = 1$$
 et $n = 2^{2a}3^{2\alpha+1}A$.

•
$$C \wedge 6 = 1$$
 et $n + 2 = 2^{2c}3^{2\gamma}C$.

•
$$B \wedge 6 = 1$$
 et $n + 1 = 2^{2b+1}3^{2\beta}B$.

•
$$D \wedge 6 = 1$$
 et $n + 3 = 2^{2d+1}3^{2\delta+1}D$.

5. Structure des sf-tableaux

5.1. A propos des sf-tableaux partiels.

Fait 5.1. Dans la deuxième ligne d'un sf-tableau partiel d'ordre p, les positions des valeurs p sont congrues modulo p.

 $D\acute{e}monstration$. Penser aux multiples de p.

Fait 5.2. $\forall (n,k,p) \in (\mathbb{N}^*)^2 \times \mathbb{P}$, $si \pi_n^k \in {}^2\mathbb{N}$, alors dans le sf-tableau partiel d'ordre p associé à π_n^k , le nombre de valeurs p est forcément pair.

 $D\acute{e}monstration$. Évident, mais très pratique, comme nous le verrons dans la suite.

5.2. A propos des sf-tableaux non partiels.

Fait 5.3. Dans les tableaux ci-dessous, où $k \geq 2$, les puces • indiquent des valeurs quelconques.

(1) Si nous avons un sf-tableau du type suivant, alors $\pi_n^{k-1} \in {}^2_*\mathbb{N}$.

(2) Si nous avons un **sf**-tableau du type suivant, alors $\pi_{n+1}^{k-1} \in {}_*^2\mathbb{N}$.

Démonstration. Immédiat via le fait 3.2, car nous avons soit $n + k \in {}^2_*\mathbb{N}$, soit $n \in {}^2_*\mathbb{N}$.

Fait 5.4. Soit le sf-tableau généralisé ci-après où $r \in \mathbb{N}_{\geq 2}$, $(n_i)_{1 \leq i \leq r} \in \mathbb{N}_{sc}^r$ et $d \in \mathbb{N}_{sf}$.

$$\begin{array}{c|ccccc} \bullet & n_1 & \dots & n_r \\ \hline & d & \dots & d \end{array}$$

Ce sf-tableau est impossible si l'une des deux conditions suivantes est validée.

$$(1) \frac{n_r - n_1}{d} \notin \mathbb{N}.$$

(2)
$$\frac{n_r - n_1}{d} \in \{1, 2, 4, 6, 10, 14, 18, 22, 26, 30, 34, 38, 42, 46, 50, 54, 58, 62, 66, 70, 74, 78, 82, 86, 90, 94, 98\}.$$

Démonstration. $n_1 = dA^2$ et $n_r = dB^2$ nous donnent $d(B^2 - A^2) = n_r - n_1$. On conclut directement pour le premier cas, et via le fait 3.3 dans le second.

6. Premières applications

6.1. Le cas de 2 facteurs.

Supposons que $\pi_n^2 = n(n+1) \in {}^2_*\mathbb{N}$. Nous avons alors les sf-tableaux partiels suivants pour $p \in \mathbb{P}$ divisant π_n^2 , car les valeurs p de la deuxième ligne doivent apparaître un nombre pair de fois tout en étant espacées par (p-1) valeurs 1 (voir les faits 5.1 et 5.2).

$$\begin{array}{c|cc}
n+\bullet & 0 & 1 \\
\hline
p & 1 & 1
\end{array}$$

La multiplication de tous les sf-tableaux partiels précédents donne le sf-tableau, non partiel, ci-après, mais ceci contredit le fait 5.4.

$$\begin{array}{c|cc}
n + \bullet & 0 & 1 \\
\hline
& 1 & 1 \\
\end{array}$$

6.2. Le cas de 3 facteurs.

Supposons que $\pi_n^3 = n(n+1)(n+2) \in {}^2_*\mathbb{N}$. Nous avons alors les sf-tableaux partiels suivants pour $p \in \mathbb{P}_{\geq 3}$ divisant π_n^3 , d'après les faits 5.1 et 5.2.

$$\begin{array}{c|ccccc} n+\bullet & 0 & 1 & 2 \\ \hline p & 1 & 1 & 1 \end{array}$$

Pour p=2, via les faits 5.1 et 5.2, seulement deux sf-tableaux partiels d'ordre 2 sont possibles. Nous utilisons un abus de notation évident pour indiquer ces deux possibilités.

La multiplication de tous les sf-tableaux partiels précédents donne juste les deux sf-tableaux, non partiels, suivants, mais ceci est impossible d'après le fait 5.4.

6.3. Le cas de 4 facteurs.

Supposons que $\pi_n^4 = n(n+1)(n+2)(n+3) \in {}_*^2\mathbb{N}$. Nous avons alors les sf-tableaux partiels suivants pour $p \in \mathbb{P}_{>4}$ divisant π_n^4 .

Pour p=2, nous avons les trois sf-tableaux partiels d'ordre 2 donnés ci-après.

Pour p=3, nous obtenons les deux sf-tableaux partiels d'ordre 3 donnés ci-après.

La multiplication des sf-tableaux partiels précédents donne les sf-tableaux ⁶, suivants.

$n + \bullet$	$egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$	$n + \bullet$	0 1 2 3
	$\begin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$		3 1 1 3
	$egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$		6 1 2 3
	$egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$		$\begin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$

Le fait 5.4 rejette quatre sf-tableaux : voir les cellules surlignées ci-dessous.

$n + \bullet$	$0 \mid 1 \mid 2$	$2 \mid 3$	n+ ullet	$\begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 \end{bmatrix}$
	$oxed{1 \mid 1 \mid 1}$	1		3 1 1 3
	$\begin{vmatrix} 2 & 1 & 2 \end{vmatrix}$	2 1		$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$
	1 2 1	2		3 2 1 6

Ceci nous amène à étudier les deux sf-tableaux généralisés suivants.

•	n	n+1	n+2	n+3
	6	1	2	3
	3	2	1	6

En posant $x=n+\frac{3}{2}=\frac{n+(n+3)}{2}$, nous obtenons les sf-tableaux généralisés suivants.

•	$x-\frac{3}{2}$	$x-\frac{1}{2}$	$x + \frac{1}{2}$	$x + \frac{3}{2}$
	6	1	2	3
	3	2	1	6

En multipliant les colonnes 1 et 4, et aussi la 2 et la 3, nous arrivons, dans chaque cas, au même sf-tableau généralisé ci-dessous après avoir noté que $6 \times 3 = 2 \times 3^2$.

^{6.} Tableaux non partiels forcément.

Comme $x^2 - \frac{1}{4} - \left(x^2 - \frac{9}{4}\right) = 2$, le fait 5.4 nous montre que le sf-tableau généralisé précédent est impossible. Joli! Non?

Noter que la fin du raisonnement n'a fait appel à aucune hypothèse sur π_n^4 . Ceci nous donne donc le fait suivant.

Fait 6.1. Aucun sf-tableau ne peut contenir l'un des deux sf-tableaux suivants.

6.4. Le cas de 5 facteurs.

Supposons que $\pi_n^5 = n(n+1)(n+2)(n+3)(n+4) \in {}^2_*\mathbb{N}$. Nous avons alors les sf-tableaux partiels suivants pour $p \in \mathbb{P}_{\geq 5}$ divisant π_n^5 .

Pour p=2, nous avons les sf-tableaux partiels d'ordre 2 donnés ci-après.

$n + \bullet$	0	1	2	3	4
2	1	1	1	1	1
	2	1	2	1	1
	2	1	1	1	2
	1	2	1	2	1
	1	1	2	1	2

Pour p=3, nous obtenons les sf-tableaux partiels d'ordre 3 donnés ci-après.

$n + \bullet$	0	1	2	3	4
3	1	1	1	1	1
	3	1	1	3	1
	1	3	1	1	3

La multiplication de tous les sf-tableaux partiels précédents donne les 15 cas suivants.

n+ ullet	$egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$	n+ullet	$\left[\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	•	$0 \mid 1$	2 3 4
	1 1 1 1 1		3 1 1 3 1		1 3	1 1 3
	$egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$		$egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$		$2 \mid 3$	2 1 3
	$egin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$		$egin{bmatrix} 6 & 1 & 1 & 3 & 2 \\ \hline \end{pmatrix}$		2 3	1 1 6
	$egin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$		$\begin{bmatrix} 3 & 2 & 1 & 6 & 1 \end{bmatrix}$		1 6	1 2 3
	$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$		$\begin{bmatrix} 3 & 1 & 2 & 3 & 2 \end{bmatrix}$		1 3	2 1 6

Comme $\pi_n^4 = n(n+1)(n+2)(n+3) \notin {}^2_*\mathbb{N}$ et $\pi_{n+1}^4 = (n+1)(n+2)(n+3)(n+4) \notin {}^2_*\mathbb{N}$ d'après la section 6.3, les tableaux commençant, ou finissant, par une valeur 1 sont à ignorer d'après le fait 5.3. Cela laisse les sf-tableaux ci-après, mais ces derniers sont rejetés par le fait 5.4.

$n + \bullet$	0	1	2	3	4
	2	1	1	1	2
	6	1	1	3	2
	3	1	2	3	2
	2	3	2	1	3
	2	3	1	1	6

7. Et après?

7.1. La méthode via le cas de 6 facteurs.

La méthode présentée ci-dessus permet de faire appel à des programmes informatiques pour limiter les traitements à la main, et à la sueur des neurones, de sf-tableaux problématiques comme nous avons dû le faire dans la section 6.3. Expliquons cette tactique semi-automatique en traitant le cas de 6 facteurs.

- (1) On raisonne par l'absurde en supposant que $\pi_n^6 \in {}_*\mathbb{N}$.
- (2) Comme $\forall p \in \mathbb{P}_{\geq 6}$, p divise au maximum un seul des facteurs (n+i) de π_n^6 , nous avons juste besoin de considérer l'ensemble $\mathcal{P} = \{2, 3, 5\}$ des diviseurs premiers stricts de 6.
- (3) Pour chaque élément p de \mathcal{P} , on construit la liste \mathcal{V}_p des sf-tableaux partiels relatifs à p et $\pi_n^6 \in {}_*^2\mathbb{N}$ en s'appuyant sur la section 5.1.
- (4) Via les listes $(\mathcal{V}_p)_{p\in\mathcal{P}}$, on calcule toutes les multiplications de tous les sf-tableaux partiels relatifs à des nombres p différents, et pour chacune d'elles, on ne la garde que si elle ne vérifie aucune des conditions suivantes, celles du dernier cas devant être indiquées à la main au programme qui va donc évoluer au gré des démonstrations faites par un humain (démonstrations que l'on espère le plus rare possible).
 - (a) Le tableau commence, ou se termine, par la valeur 1. Dans ce cas, on sait par récurrence que le tableau produit n'est pas possible (voir le fait 5.3).
 - (b) Le tableau est rejeté par le fait 5.4.
 - (c) Le tableau « produit » contient un sous-tableau que nous savons impossible suite à un raisonnement humain fait *localement*, c'est-à-dire que seul les facteurs indiqués dans le sous-tableau, et le sous-tableau lui-même sont utilisés pour raisonner. C'est le cas des sf-tableaux du fait 6.1.

Dans le dépôt en ligne associé à ce document sont placés des fichiers Pyhon ⁷ qui nous amènent à analyser les deux sf-tableaux problématiques suivants pour lesquels nous allons justifier que les valeurs 1 posent problème ⁸.

n +	•	0	1	2	3	4	5
		30	1	2	3	1	5
		5	1	3	2	1	30

Ces deux cas sont rapides à gérer puisque, d'après le fait 3.3, 1 et 4 sont les seuls carrés distants de 3, d'où n+1=1, mais ceci contredit $n \in \mathbb{N}^*$. Nous savons donc que $\pi_n^6 \in {}_*^2\mathbb{N}$ sans effort. Notons au passage un nouveau cas problématique « local » pour nos futures recherches (le fait suivant généralise la technique que nous venons d'utiliser).

^{7.} L'emploi de scripts codés rapidement est totalement fonctionnel ici.

^{8.} Toutes les règles 4-a, 4-b et 4-c sont utilisées pour n'arriver qu'aux deux sf-tableaux à analyser à la main.

Fait 7.1. Soit le sf-tableau généralisé ci-après où $r \in \mathbb{N}_{\geq 2}$, $(n_i)_{1 \leq i \leq r} \in \mathbb{N}_{sc}^r$ et $d \in \mathbb{N}_{sf}$.

$$\begin{array}{c|cccc} \bullet & n_1 & \dots & n_r \\ \hline & d & \dots & d \end{array}$$

Ce sf-tableau est impossible si $n_1 \ge d+1$ et $\frac{n_r-n_1}{d} \in \{3,8\}$.

Démonstration. Ceci vient des équivalences logiques suivantes en posant $n_1 = dA^2$ et $n_r = dB^2$ avec $(A, B) \in (\mathbb{N}^*)^2$.

$$\frac{n_r - n_1}{d} \in \{3, 8\}$$

$$\iff B^2 - A^2 \in \{3, 8\}$$

$$\iff (A, B) \in \{(1, 2), (1, 3)\}$$

$$\iff (n_1, n_r) \in \{(d, 4d), (d, 9d)\}$$

Remarque 7.1. On peut gérer les cas problématiques du cas 6 via des manipulations algébriques similaires à celles qui avaient donné le fait 6.1. En effet, $x = n + \frac{5}{2}$ nous donne ce qui suit avec un abus de notation évident.

La multiplication des colonnes 1 et 6, ainsi que celle des colonnes 3 et 4, nous amènent au même sf-tableau généralisé suivant après avoir noté que $5 \times 30 = 6 \times 5^2$.

Comme $x^2 - \frac{1}{4} - (x^2 - \frac{25}{4}) = 6$, le fait 5.4 nous permet de conclure.

7.2. Au-delà de 6 facteurs?

Voici ce que donne nos programmes Pyhon sans trop d'efforts, mais avec du temps de calcul ⁹. Rappelons que chaque nouveau cas problématique est indiqué au programme qui évolue donc au gré de l'intervention humaine.

Sans intervention humaine.

Pour $k \in \{7,8\}$, nous avons $\pi_n^k \notin {}^2\mathbb{N}$ sans aucun effort cognitif.

De nouveaux cas problématiques

 $\pi_n^9 \notin {}^2\mathbb{N}$ demande de gérer les sf-tableaux suivants.

7	$n + \bullet$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
		14	1	6	5	2	3	1	7	10
		10	7	1	3	2	5	6	1	14

Extrayons du premier sf-tableau, le sf-tableau généralisé suivant.

^{9.} Nous commencons à entrer dans un monde à la combinatoire élevée.

En posant m = n + 3, nous obtenons le tableau ci-après.

En multipliant les colonnes 1 et 4, et aussi la 2 et la 3, nous obtenons le sf-tableau généralisé ci-dessous après avoir noté que $6 \times 2 = 3 \times 2^2$.

Comme $m^2 - 4 - (m^2 - 1) = 3$, le fait 5.4 nous montre que le premier sf-tableau, celui commençant par 14, est impossible. Le cas du deuxième se traite de façon analogue, d'où finalement $\pi_n^9 \notin {}^2\mathbb{N}$. Notons au passage un nouveau fait.

Fait 7.2. Aucun sf-tableau ne peut contenir l'un des deux sf-tableaux généralisés suivants.

Sans intervention humaine.

Pour $k \in [\![10\,;17]\!]$, nous avons $\pi_n^k \notin {}^2\mathbb{N}$ sans aucun effort cognitif. À partir de k=18, un programme basique n'est plus utilisable car il ya trop de tableaux à construire...

8. Sources utilisées

Ce document n'aurait pas vu le jour sans la source suivante.

(1) Une discussion archivée consultée le 28 janvier 2024 :

https://web.archive.org/web/20171110144534/http://mathforum.org/library/drmath/view/65589.html.

Cette discussion utilise ce que nous avons nommé les **sf**-tableaux, mais le côté semimécanisable de leur utilisation n'est pas souligné.

9. AFFAIRE À SUIVRE...