

# Pavages rythmiques : aspects algébriques et algorithmiques

Hélianthe Caure

IRCAM - UPMC

18 novembre 2013

# Rythme

## Notations

On représente de façon équivalente le rythme  $A$  par

- Une partie finie de  $\mathbb{N}$  qui contient 0.
- Un polynôme  $A(X) \in \{0, 1\}[X]$ .
- Une suite  $A_{0-1}$  presque nulle ou finie de 0 et de 1.

## Exemple

Le rythme  $A = \{0, 1, 3, 6\}$  (qui pave  $\mathbb{Z}_8$  avec le rythme  $B = \{0, 4\}$ ) se représente aussi par

$A(X) = 1 + X + X^3 + X^6$  et par

$A_{0-1} = 1101001 = 1101001000000 \dots$

# Canon

## Définitions

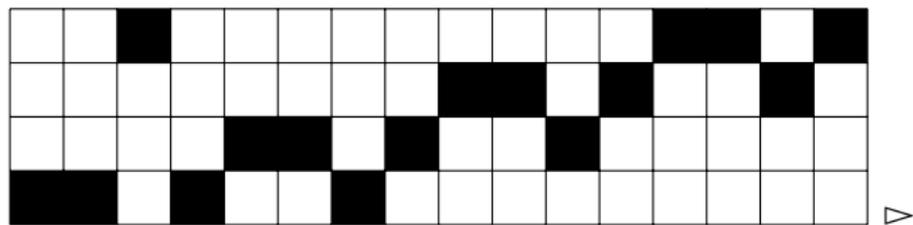
$A$  pave  $\mathbb{Z}_N$  avec  $B$  ssi

- $A \oplus B = \mathbb{Z}_N$
- $A(X) \cdot B(X) = 1 + X + \dots + X^{N-1} \pmod{X^N - 1}$
- $\mathbb{1}_A * \mathbb{1}_B = \mathbb{1}_{\mathbb{Z}_N}$

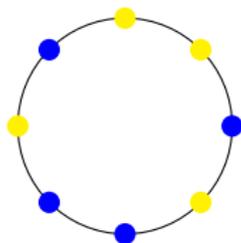
## Exemple

- $A \oplus B = \{0, 1, 3, 6\} \oplus \{0, 4\} = \mathbb{Z}_8$
- $A(X) \cdot B(X) = 1 + X + X^2 + X^3 + X^4 + X^5 + X^6 + X^7 \pmod{X^8 - 1}$
- $\forall k \in \mathbb{Z}_8, A_{0-1} * B_{0-1}(k) = 1$

## Représentations



représentent le canon  $A = \{0, 1, 3, 6\}$  qui pave  $\mathbb{Z}_{16}$  avec  $B = \{0, 4, 8, 12\}$ .



représente le canon  $A = \{0, 1, 3, 6\}$  qui pave  $\mathbb{Z}_8$  avec  $B = \{0, 4\}$ .

## Concaténation

Si  $A \subset \mathbb{N}$  pave  $\mathbb{Z}_N$ , on note  $\overline{A}^k = A \oplus \{0, N, 2N, \dots, (k-1)N\}$  son rythme *concaténé*  $k$  fois.

$A$  pave  $\mathbb{Z}_N$  avec  $B$  ssi  $\overline{A}^k$  pave  $\mathbb{Z}_{kN}$  avec  $B$ .

## Dualité

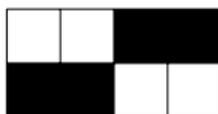
Si  $A \oplus B = \mathbb{Z}_N$ , alors  $B \oplus A = \mathbb{Z}_N$  et cela donne un nouveau canon. On appelle cette opération la *dualité*.

## Pavage compact

Si on a exactement  $A \oplus B = \llbracket 0, N - 1 \rrbracket$ , on dit que  $A$  pave  $\mathbb{Z}_N$  de façon *compacte*.

## Exemple

$A \oplus B = \{0, 1\} \oplus \{0, 2\}$  pave  $\mathbb{Z}_4$  de façon compacte :



## Périodicité

Un canon  $A \oplus B$  de  $\mathbb{Z}_N$  est dit *périodique* s'il existe  $0 < k < N$  tel que  $A + k = A$  ou  $B + k = B$ .

Un canon est dit de Vuza s'il n'admet pas de période.

## Théorème [Hajós, László, Rédei, De Bruijn, Sands]

Il existe des canons de Vuza pour les  $N$ , et seulement pour ceux là, qui ne sont pas de la forme

$$N = p^\alpha, N = p^\alpha q, N = p^2 q^2, N = pqr, N = p^2 qr, N = pqrs$$

où  $p, q, r, s$  sont des premiers distincts.

## Théorème [Amiot]

Tout canon peut être déduit par concaténation et dualité du canon trivial  $\{0\} \oplus \{0\}$  ou de canons de Vuza.

## Exemple

$\{0, 1, 4, 5\} \oplus \{0, 2\} = \mathbb{Z}_8$  est concaténé de  $\{0, 1\} \oplus \{0, 2\} = \mathbb{Z}_4$ , lui-même concaténé de  $\{0, 1\} \oplus \{0\} = \mathbb{Z}_2$  concaténé du canon trivial.



concaténé du canon trivial :

## Polynômes cyclotomiques

$A$  pave  $\mathbb{Z}_N$  avec  $B$  ssi

$$\begin{aligned} A(X) \cdot B(X) &= 1 + X + \dots + X^{N-1} \pmod{(X^N - 1)} \\ &= \frac{X^N - 1}{X - 1} \pmod{(X^N - 1)} \end{aligned}$$

Soit  $d \in \mathbb{N}^*$ , on note le  $d$ -ième polynôme cyclotomique

$$\Phi_d = \prod_{\substack{k \leq d \\ k \wedge d = 1}} \left( X - e^{2i\pi \frac{k}{d}} \right).$$

Si  $A$  est un rythme, on note  $S_A = \{p^a, p \text{ premier}, \Phi_{p^a} | A(X)\}$ .

## Conditions de Coven/Meyerowitz

$(T_0)$   $A$  pave

$(T_1)$   $A(1) = \prod_{s \in S_A} \Phi_s(1)$

$(T_2)$  si  $s_1, \dots, s_m$  puissances de premiers distincts sont dans  $S_A$ , alors  $\Phi_{s_1 \dots s_m} | A(X)$ .

## Conjecture de Coven/Meyerowitz

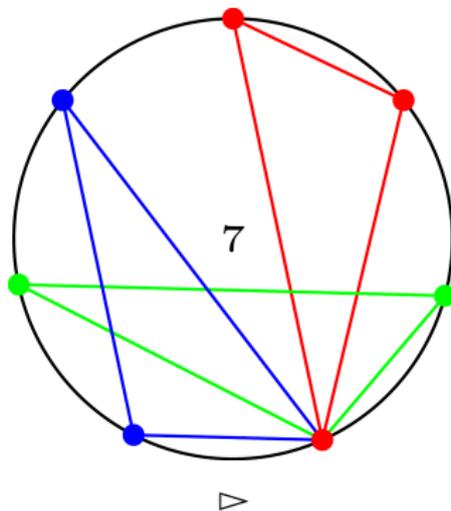
$$(T_0) \iff (T_1) \wedge (T_2)$$

On a pour l'instant  $(T_0) \Leftarrow (T_1) \wedge (T_2)$ ,  $(T_0) \Rightarrow (T_1)$ .

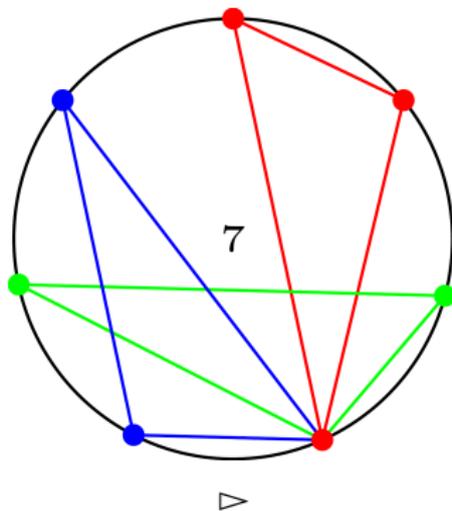
Si  $\#A$  a au plus deux facteurs premiers, l'équivalence est vraie.

On a que l'équivalence est vraie ssi elle est vraie pour les canons de Vuza.

$$A(X) \in \{0, 1\} [X]$$



$$A(X) \in \mathbb{F}_2[X]$$



## Définition

$(A, B) \in \mathbb{N}^2$  pavent  $\mathbb{Z}_N$  modulo  $p$  ssi

$$A(X) \cdot B(X) = 1 + X + \dots + X^{N-1} \pmod{(X^N - 1, p)}.$$

## Exemple

$A \oplus B = \{0, 1, 3\} \oplus \{0, 2, 3\} = \{0, 1, 2, 3, 3, 3, 4, 5, 6\}$  pave  $\mathbb{Z}_7$  modulo 2.

## Remarque

On adapte aux multiensembles les notions de polynôme associé, notation  $0 - 1$ , pavage compact...

## Théorème

Soit  $p$  premier,  $P \in \mathbb{F}_p[X]$  tel que  $P(0) \neq 0$ , alors il existe  $N \in \mathbb{N}$  tel que  $P$  divise  $X^N - 1$ .

## Remarque

En travaillant dans  $\mathbb{F}_p[X]$ , tout motif  $A$  pave modulo  $p$  :

$$P(X) = A(X)(X - 1)$$

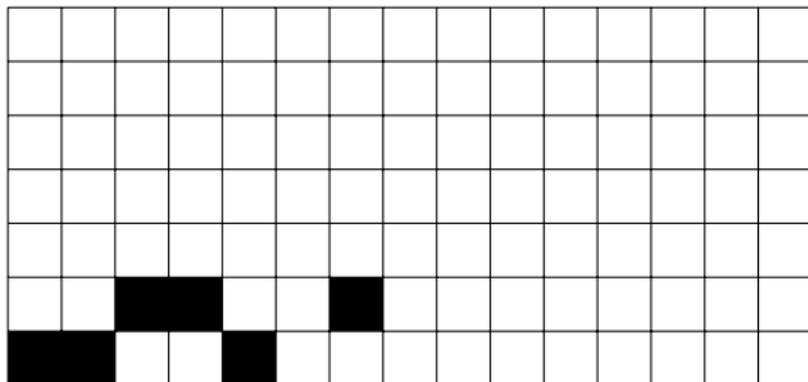
et  $Q$ , tel que  $P(X) \cdot Q(X) = (X^n - 1)$ , associé à un motif en itérant

$$\alpha X^k = (\alpha - 1)X^k + X^{k+N} \pmod{X^N - 1}.$$

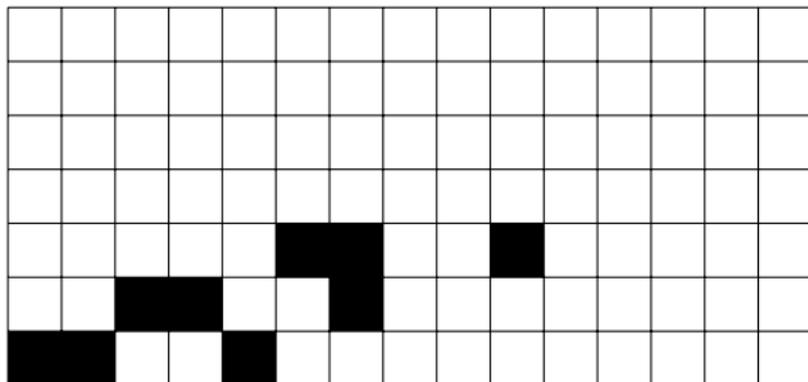
Dans  $\mathbb{F}_2[X]$  : tout motif admet un pavage compact modulo 2.



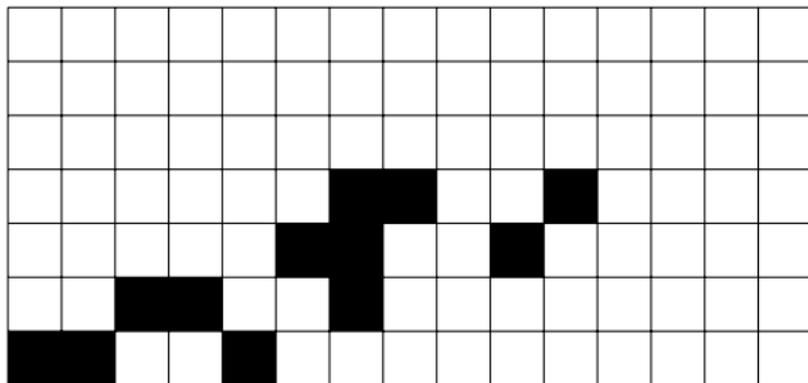
## Algorithme glouton avec $A = \{0, 1, 4\}$ modulo 2



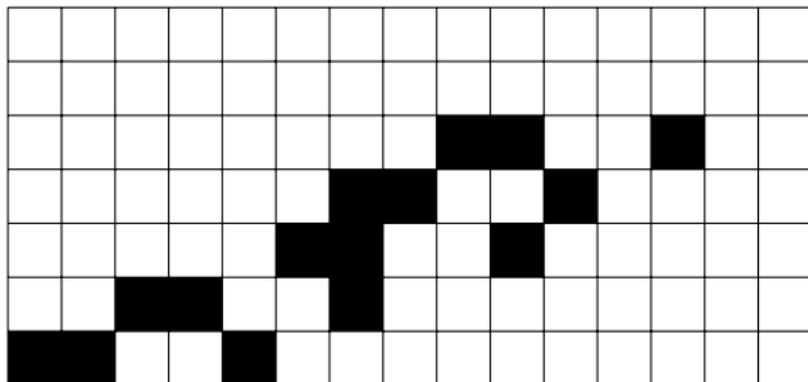
## Algorithme glouton avec $A = \{0, 1, 4\}$ modulo 2



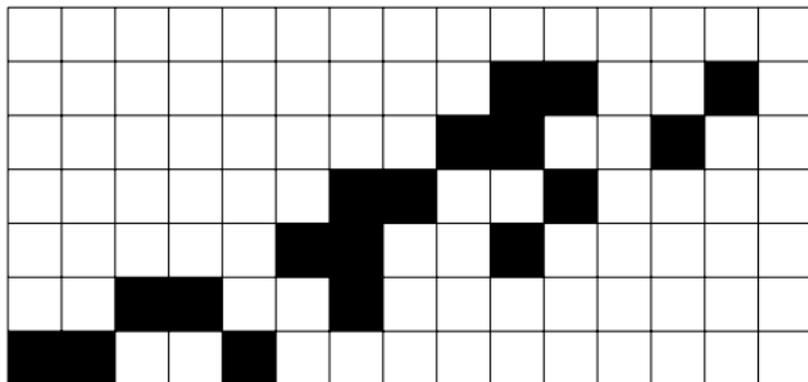
## Algorithme glouton avec $A = \{0, 1, 4\}$ modulo 2



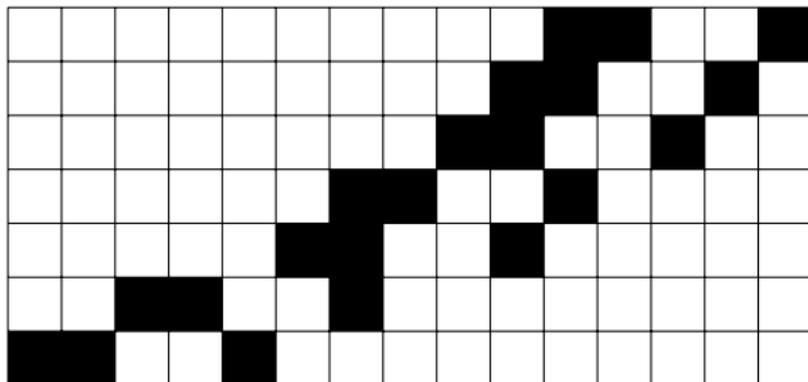
## Algorithme glouton avec $A = \{0, 1, 4\}$ modulo 2



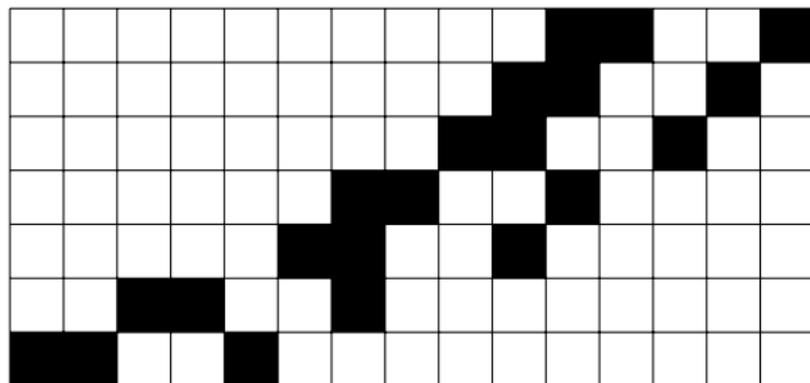
## Algorithme glouton avec $A = \{0, 1, 4\}$ modulo 2



## Algorithme glouton avec $A = \{0, 1, 4\}$ modulo 2



## Algorithme glouton avec $A = \{0, 1, 4\}$ modulo 2



### Propriété

Cet algorithme permet d'avoir le plus petit nombre d'entrées pour un pavage modulo  $p$ .

↳ Vuza modulo  $p$ .

Taille minimal du pavage par  $A = \{0, 1, n\}$  modulo 2

$n$	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
$N$	3	7	15	21	63	127	63	73	889	1533	3255

13	14	15	16
7905	11811	32767	255

Taille minimal du pavage par  $A = \{0, 1, n\}$  modulo 2

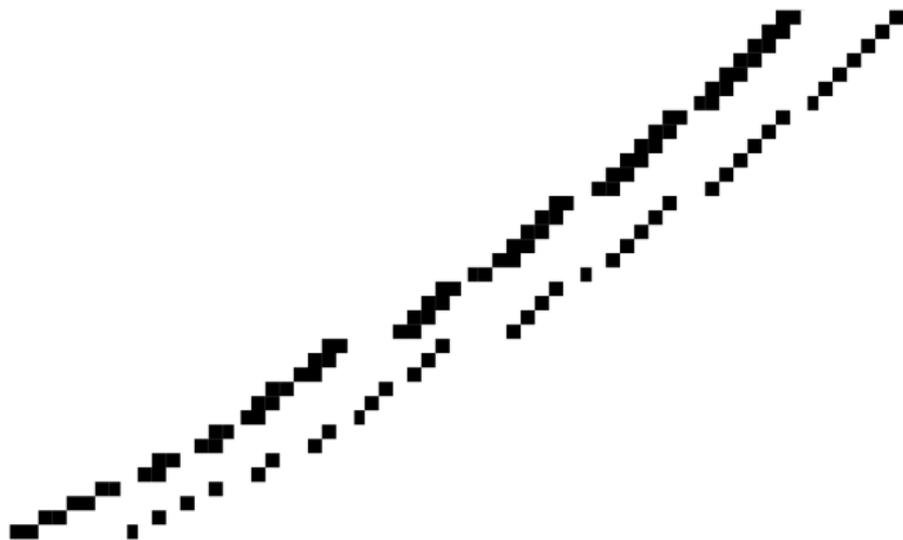
$n$	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
$N$	3	7	15	21	63	127	63	73	889	1533	3255

13	14	15	16
7905	11811	32767	255

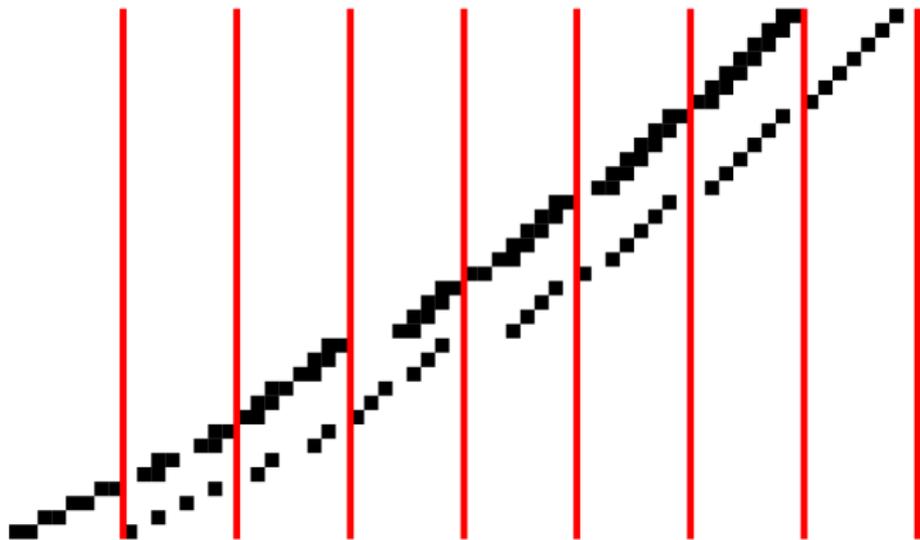
## Théorème

Pour tout  $k \in \mathbb{N}^*$ , le motif  $A = \{0, 1, 2^k\}$  pave modulo 2 avec  $B$  qui a  $\#B = 4^k - 3^k$  termes un pavage compact qui finit sur le temps  $N = 4^k - 2$  et en obtenant  $4^k - \frac{3^{k+1} - 1}{2}$  notes superposées.

$$A = \{0, 1, 8\}$$



$$A = \{0, 1, 8\}$$



$$A = \{0, 1, 4\} \text{ avec } B = \{0, 2, 5, 6, 8, 9, 10\}$$

$$A = \{0, 1, 8\} \text{ avec } B = \{0, 2, 4, 6, 9, 10, 13, 14, 16, 17, 18, 20, \dots\}$$

$$\begin{array}{cccc} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{array}$$

$$A = \{0, 1, 4\} \text{ avec } B = \{0, 2, 5, 6, 8, 9, 10\}$$

$$A = \{0, 1, 8\} \text{ avec } B = \{0, 2, 4, 6, 9, 10, 13, 14, 16, 17, 18, 20, \dots\}$$

$$A = \{0, 1, 4\} \text{ avec } B = \{0, 2, 5, 6, 8, 9, 10\}$$

$$A = \{0, 1, 8\} \text{ avec } B = \{0, 2, 4, 6, 9, 10, 13, 14, 16, 17, 18, 20, \dots\}$$

$$\begin{array}{cccccccc} 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & & & & \\ 0 & 1 & 1 & 1 & & & & \\ 1 & 1 & 1 & 1 & & & & \end{array}$$

$$A = \{0, 1, 4\} \text{ avec } B = \{0, 2, 5, 6, 8, 9, 10\}$$

$$A = \{0, 1, 8\} \text{ avec } B = \{0, 2, 4, 6, 9, 10, 13, 14, 16, 17, 18, 20, \dots\}$$

$$\begin{array}{cccccccc} 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{array}$$

$$A = \{0, 1, 4\} \text{ avec } B = \{0, 2, 5, 6, 8, 9, 10\}$$

$$A = \{0, 1, 8\} \text{ avec } B = \{0, 2, 4, 6, 9, 10, 13, 14, 16, 17, 18, 20, \dots\}$$

1	0	1	0	1	0	1	0
0	1	1	0	0	1	1	0
1	1	1	0	1	1	1	0
1	0	1	1	1	1	1	0
0	1	1	1	1	1	1	0
1	1	1	1	1	1	1	0

$$A = \{0, 1, 4\} \text{ avec } B = \{0, 2, 5, 6, 8, 9, 10\}$$

$$A = \{0, 1, 8\} \text{ avec } B = \{0, 2, 4, 6, 9, 10, 13, 14, 16, 17, 18, 20, \dots\}$$

$\begin{array}{cccc} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & T(k) & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{array}$	$\begin{array}{cccc} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & T(k) & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{array}$
$\begin{array}{cccc} 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & \widetilde{T(k)} & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{array}$	$\begin{array}{cccc} 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & \mathbf{1} & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{array}$

$$= T(k + 1)$$

$$A = \{0, 1, 4\} \text{ avec } B = \{0, 2, 5, 6, 8, 9, 10\}$$

$$A = \{0, 1, 8\} \text{ avec } B = \{0, 2, 4, 6, 9, 10, 13, 14, 16, 17, 18, 20, \dots\}$$

1	0	1	0	1	0	1	0
0	1	1	0	0	1	1	0
1	1	1	0	1	1	1	0
1	0	1	1	1	1	1	0
0	1	1	1	1	1	1	0
1	1	1	1	1	1	1	0

## Énumération

$\#B(k) = b(k) =$  le nombre de 1 dans le tableau  $T(k)$ , vérifie  
 $b(1) = 1$ ;  $b(2) = 7$  et

$$b(k+1) = 3 * b(k) + 4^k.$$

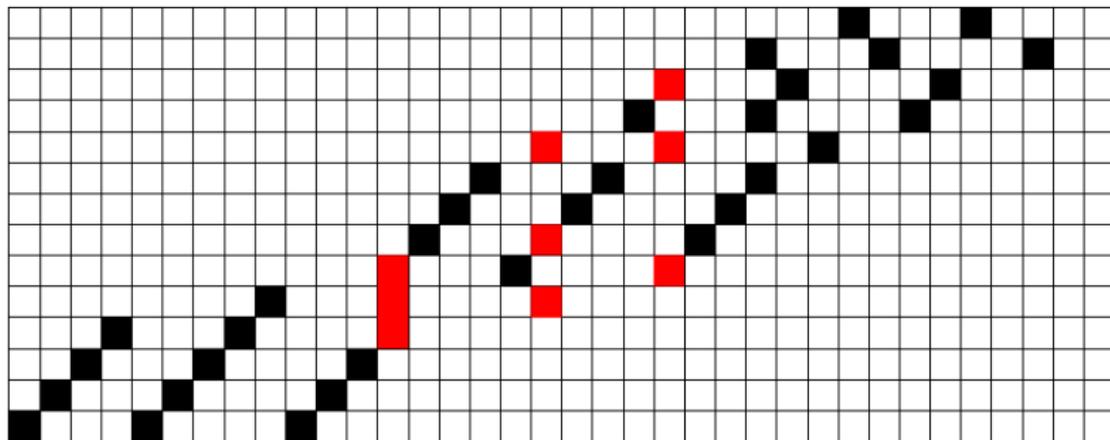
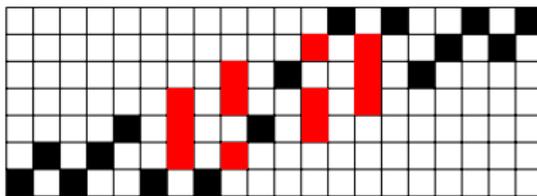
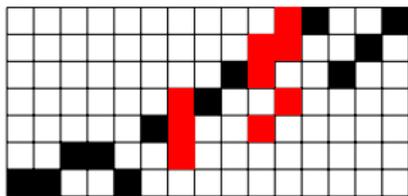
Soit pour tout  $k$ ,

$$b(k+2) - 7b(k+1) + 12b(k) = 0,$$

qui donne le résultat  $b(k) = 4^k - 3^k$ .

$$N = (2^k - 1) * 2^k - 1 + 2^k - 1 = 4^k - 2 \text{ et } \#D = 4^k - \frac{3^{k+1} - 1}{2}.$$

## Rapport doublon/rétrograde du motif



## Factorisation de multiensembles en ensembles

### Symétrie par rapport à un sous-groupe

$A = [0, 3, 9]$  pave  $\mathbb{Z}_{20}$  modulo 2 avec  $B = [0, 1, 2, 6, 7, 8, 9, 10, 11]$  donnant les doublons  $D = [9, 10, 11]$ .

De même  $A = [0, 6, 9]$  avec  $B = [0, 1, 2, 3, 4, 5, 9, 10, 11]$  donnant  $D = [9, 10, 11]$ .

### Zooming

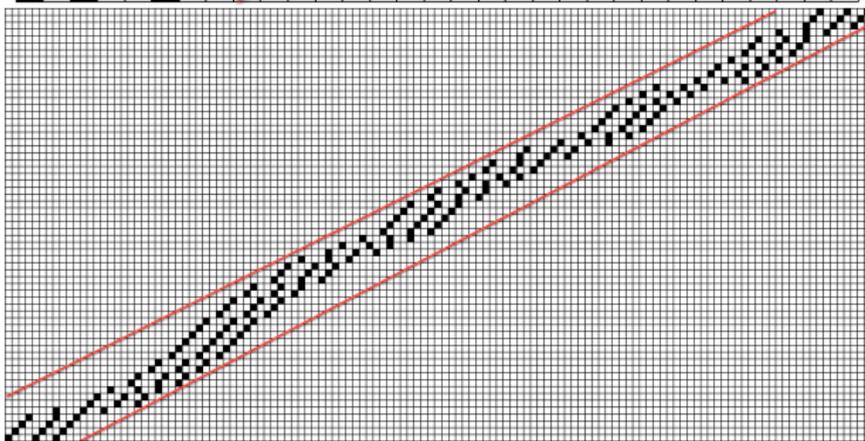
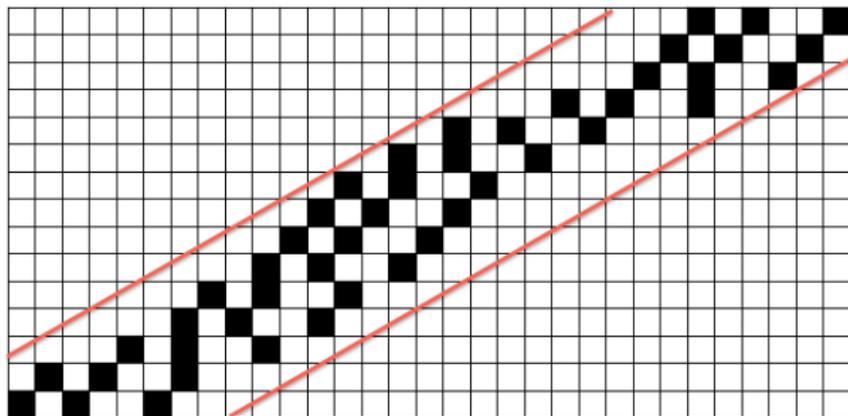
$[0, 2, 6, 8] + [0, 1, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 14, 15] = \mathbb{Z}_{24}$  modulo 2  
donnant

$D = [6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17]$

$[0, 1, 2, 3, 6, 7, 8, 9] + [0, 4, 6, 8, 10, 14] = \mathbb{Z}_{24}$  modulo 2 donnant  
 $D = [6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17]$ .

Zoom de  $[0, 1, 3, 4] + [0, 2, 3, 4, 5, 7] = \mathbb{Z}_{12}$  modulo 2

# Croissance du pavage



## Autres pistes

- Élargir théorème pour  $A(k, m) = \{0, 1, 2, \dots, m, m^k\}$
- Pavage mélodico-rythmique
- Pavage non périodiques à la Penrose
- Pavage avec rétrogradation, augmentation...
- Aspects perceptifs de la non périodicité modulo  $p$
- Algorithmes plus rapides d'exploration des Vuza
- ...

Merci de votre attention.