

# Une généralisation du triangle de Pascal et la suite A007306

Travail en collaboration avec Julien Leroy et Michel Rigo

Manon Stipulanti<sup>1</sup>  
Séminaire Compréhensible

25 mars 2016

---

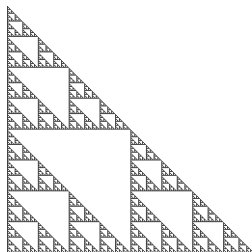
1. Supportée par une bourse FRIA.

- 1 Introduction
- 2 Quelques définitions
- 3 Résultat principal
- 4 Extension modulo  $p$
- 5 Travail en cours...
- 6 Bibliographie

- 1 Introduction
- 2 Quelques définitions
- 3 Résultat principal
- 4 Extension modulo  $p$
- 5 Travail en cours...
- 6 Bibliographie

# Triangle de Pascal et triangle de Sierpiński

	0	1	2	3	4	5	6	7
0	1	0	0	0	0	0	0	0
1	1	1	0	0	0	0	0	0
2	1	2	1	0	0	0	0	0
3	1	3	3	1	0	0	0	0
4	1	4	6	4	1	0	0	0
5	1	5	10	10	5	1	0	0
6	1	6	15	20	15	6	1	0
7	1	7	21	35	35	21	7	1



Coefficients binomiaux classiques :

$$\binom{m}{k} = \frac{m!}{(m-k)!k!}$$

Construction du triangle de Sierpiński :



Définition : Un *mot fini* est une suite finie de lettres appartenant à un ensemble fini appelé *alphabet*.

## Coefficient binomial de mots

Le *coefficient binomial*  $\binom{u}{v}$  de deux mots finis  $u$  et  $v$  est le nombre de fois que le mot  $v$  apparaît dans  $u$  en tant que sous-suite.

Exemple :  $u = 101001 = u_1u_2 \cdots u_6$  et  $v = 101$

$$\binom{101001}{101} =$$

Définition : Un *mot fini* est une suite finie de lettres appartenant à un ensemble fini appelé *alphabet*.

### Coefficient binomial de mots

Le *coefficient binomial*  $\binom{u}{v}$  de deux mots finis  $u$  et  $v$  est le nombre de fois que le mot  $v$  apparaît dans  $u$  en tant que sous-suite.

Exemple :  $u = 101001 = u_1u_2 \cdots u_6$  et  $v = 101$

$$\binom{101001}{101} = 6$$

car

$$u_1u_2u_3 = u_1u_2u_6 = u_1u_4u_6 = u_1u_5u_6 = u_3u_4u_6 = u_3u_5u_6 = 101$$

Remarque : Généralisation des coefficients binomiaux d'entiers :  
si l'alphabet contient une lettre  $\{a\}$

$$\binom{a^m}{a^k} = \binom{m}{k} \quad \forall m, k \in \mathbb{N}$$

Idée : S'intéresser au triangle de Pascal et au triangle de Sierpiński  
en considérant les coefficients binomiaux de mots  
 $\rightsquigarrow$  Sur quel alphabet ? Quels mots ?

Remarque : Généralisation des coefficients binomiaux d'entiers :  
si l'alphabet contient une lettre  $\{a\}$

$$\binom{a^m}{a^k} = \binom{m}{k} \quad \forall m, k \in \mathbb{N}$$

Idée : S'intéresser au triangle de Pascal et au triangle de Sierpiński  
en considérant les coefficients binomiaux de mots  
 $\rightsquigarrow$  Sur quel alphabet ? Quels mots ?



## Définitions :

- $\text{rep}_2(n)$  : représentation gloutonne de  $n \in \mathbb{N}_0$  en base 2 qui commence par 1
- $\text{rep}_2(0) := \varepsilon$  où  $\varepsilon$  est le mot vide
- $L_n = (\{\varepsilon\} \cup 1\{0, 1\}^*) \cap \{0, 1\}^{\leq n} \forall n \geq 0$   
 $\#L_n = 2^n \forall n \geq 0$

↪ Sur quel alphabet ?  $\{0, 1\}$

↪ Quels mots ? Les représentations en base 2 triées selon l'ordre généalogique (par longueur, puis selon l'ordre du dictionnaire)

## Définitions :

- $\text{rep}_2(n)$  : représentation gloutonne de  $n \in \mathbb{N}_0$  en base 2 qui commence par 1
- $\text{rep}_2(0) := \varepsilon$  où  $\varepsilon$  est le mot vide
- $L_n = (\{\varepsilon\} \cup 1\{0, 1\}^*) \cap \{0, 1\}^{\leq n} \forall n \geq 0$   
 $\#L_n = 2^n \forall n \geq 0$

$\rightsquigarrow$  Sur quel alphabet ?  $\{0, 1\}$

$\rightsquigarrow$  Quels mots ? Les représentations en base 2 triées selon l'ordre généalogique (par longueur, puis selon l'ordre du dictionnaire)

# Premières valeurs du triangle de Pascal généralisé

		<i>v</i>							
		$\varepsilon$	1	10	11	100	101	110	111
<i>u</i>	$\varepsilon$	1	0	0	0	0	0	0	0
	1	1	1	0	0	0	0	0	0
	10	1	1	1	0	0	0	0	0
	11	1	2	0	1	0	0	0	0
	100	1	1	2	0	1	0	0	0
	101	1	2	1	1	0	1	0	0
	110	1	2	2	1	0	0	1	0
	111	1	3	0	3	0	0	0	1

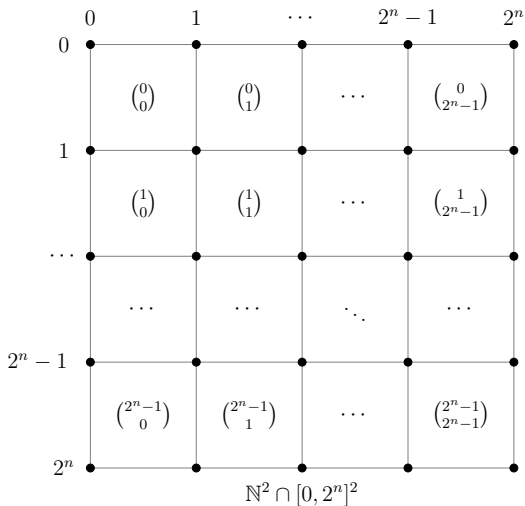
En orange : le triangle de Pascal classique

# Premières valeurs du triangle de Pascal généralisé

		$v$						
	$\varepsilon$	1	10	11	100	101	110	111
$\varepsilon$	1	0	0	0	0	0	0	0
1	1	1	0	0	0	0	0	0
10	1	1	1	0	0	0	0	0
$u$ 11	1	2	0	1	0	0	0	0
100	1	1	2	0	1	0	0	0
101	1	2	1	1	0	1	0	0
110	1	2	2	1	0	0	1	0
111	1	3	0	3	0	0	0	1

En orange : le triangle de Pascal classique

- Grille : intersection de  $\mathbb{N}^2$  avec la région  $[0, 2^n] \times [0, 2^n]$



- Colorier la grille : les  $2^n$  premières lignes et colonnes du triangle de Pascal classique

$$\left( \binom{m}{k} \bmod 2 \right)_{0 \leq m, k < 2^n}$$

- blanc si  $\binom{m}{k} \equiv 0 \pmod{2}$
- noir si  $\binom{m}{k} \equiv 1 \pmod{2}$

Renormaliser par une homothétie de rapport  $1/2^n$   
 $\rightsquigarrow$  une suite de  $[0, 1] \times [0, 1]$

- Colorier la grille : les  $2^n$  premières lignes et colonnes du triangle de Pascal classique

$$\left( \binom{m}{k} \bmod 2 \right)_{0 \leq m, k < 2^n}$$

- blanc si  $\binom{m}{k} \equiv 0 \pmod{2}$
- noir si  $\binom{m}{k} \equiv 1 \pmod{2}$

Renormaliser par une homothétie de rapport  $1/2^n$   
 $\rightsquigarrow$  une suite de  $[0, 1] \times [0, 1]$

- Colorier la grille : les  $2^n$  premières lignes et colonnes du triangle de Pascal classique

$$\left( \binom{m}{k} \bmod 2 \right)_{0 \leq m, k < 2^n}$$

- blanc si  $\binom{m}{k} \equiv 0 \pmod{2}$
- noir si  $\binom{m}{k} \equiv 1 \pmod{2}$

Renormaliser par une homothétie de rapport  $1/2^n$   
 $\rightsquigarrow$  une suite de  $[0, 1] \times [0, 1]$

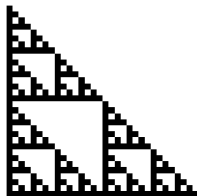
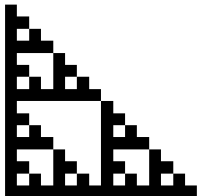
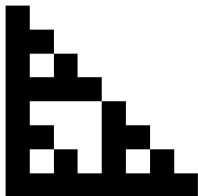
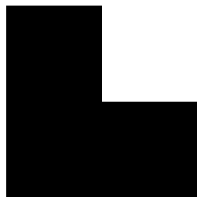
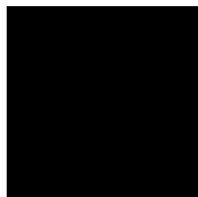


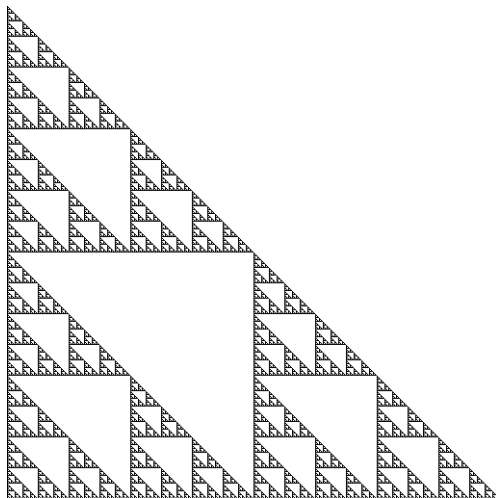
- Colorier la grille : les  $2^n$  premières lignes et colonnes du triangle de Pascal classique

$$\left( \binom{m}{k} \bmod 2 \right)_{0 \leq m, k < 2^n}$$

- blanc si  $\binom{m}{k} \equiv 0 \pmod{2}$
- noir si  $\binom{m}{k} \equiv 1 \pmod{2}$

Renormaliser par une homothétie de rapport  $1/2^n$   
 $\rightsquigarrow$  une suite de  $[0, 1] \times [0, 1]$





## F. von Haeseler, H. O. Peitgen, G. Skordev (1992)

Cette suite converge, selon la distance de Hausdorff, vers le triangle de Sierpiński (lorsque  $n$  tend vers l'infini).

### Définitions :

- $\epsilon$ -*épaisse* d'un sous-ensemble  $S \subset \mathbb{R}^2$

$$[S]_\epsilon := \bigcup_{x \in S} B(x, \epsilon)$$

- $(\mathcal{H}(\mathbb{R}^2), d_h)$  espace des compacts non vides de  $\mathbb{R}^2$  muni de la *distance de Hausdorff*  $d_h$

$$d_h(S, S') = \min\{\epsilon \in \mathbb{R}^+ \mid S \subset [S']_\epsilon \text{ et } S' \subset [S]_\epsilon\}$$

Espace complet

## F. von Haeseler, H. O. Peitgen, G. Skordev (1992)

Cette suite converge, selon la distance de Hausdorff, vers le triangle de Sierpiński (lorsque  $n$  tend vers l'infini).

### Définitions :

- $\epsilon$ -*épais* d'un sous-ensemble  $S \subset \mathbb{R}^2$

$$[S]_\epsilon := \bigcup_{x \in S} B(x, \epsilon)$$

- $(\mathcal{H}(\mathbb{R}^2), d_h)$  espace des compacts non vides de  $\mathbb{R}^2$  muni de la *distance de Hausdorff*  $d_h$

$$d_h(S, S') = \min\{\epsilon \in \mathbb{R}^+ \mid S \subset [S']_\epsilon \text{ et } S' \subset [S]_\epsilon\}$$

Espace complet

## F. von Haeseler, H. O. Peitgen, G. Skordev (1992)

Cette suite converge, selon la distance de Hausdorff, vers le triangle de Sierpiński (lorsque  $n$  tend vers l'infini).

### Définitions :

- $\epsilon$ -*épais* d'un sous-ensemble  $S \subset \mathbb{R}^2$

$$[S]_\epsilon := \bigcup_{x \in S} B(x, \epsilon)$$

- $(\mathcal{H}(\mathbb{R}^2), d_h)$  espace des compacts non vides de  $\mathbb{R}^2$  muni de la *distance de Hausdorff*  $d_h$

$$d_h(S, S') = \min\{\epsilon \in \mathbb{R}^+ \mid S \subset [S']_\epsilon \text{ et } S' \subset [S]_\epsilon\}$$

Espace complet

## Questions :

- Après coloriage et renormalisation du triangle de Pascal généralisé, peut-on espérer avoir une convergence vers un objet limite similaire au triangle de Sierpiński?
- Peut-on décrire cet objet limite ?

- 1 Introduction
- 2 Quelques définitions**
- 3 Résultat principal
- 4 Extension modulo  $p$
- 5 Travail en cours...
- 6 Bibliographie

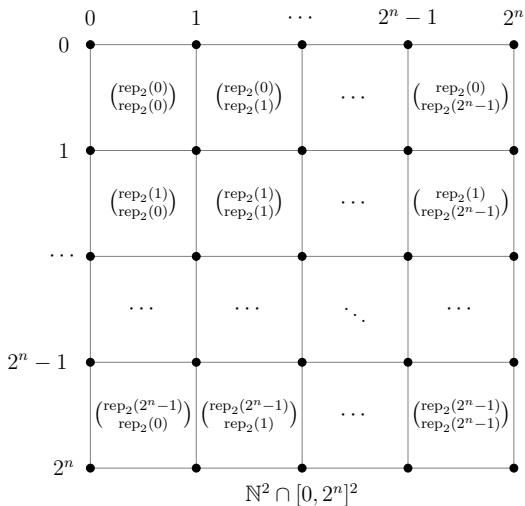


Posons

$$L = \{\varepsilon\} \cup 1\{0, 1\}^* = \{\varepsilon, 1, 10, 11, 100, 101, \dots\}.$$

- $L$  est ordonné généalogiquement

- Grille : intersection de  $\mathbb{N}^2$  avec la région  $[0, 2^n] \times [0, 2^n]$



- Colorier la grille : les  $2^n$  premières lignes et colonnes du triangle de Pascal généralisé

$$\left( \binom{\text{rep}_2(m)}{\text{rep}_2(k)} \bmod 2 \right)_{0 \leq m, k < 2^n}$$

↪ Définition de  $(T_n)_{n \geq 0}$  :

$T_n \subset [0, 2^n] \times [0, 2^n]$  : compact (union finie de carrés unitaires)

Renormaliser par une homothétie de rapport  $1/2^n$

↪ Définition de  $(U_n)_{n \geq 0}$  dans  $[0, 1] \times [0, 1]$  :

$$U_n := \frac{T_n}{2^n} \text{ compact}$$

- Colorier la grille : les  $2^n$  premières lignes et colonnes du triangle de Pascal généralisé

$$\left( \binom{\text{rep}_2(m)}{\text{rep}_2(k)} \bmod 2 \right)_{0 \leq m, k < 2^n}$$

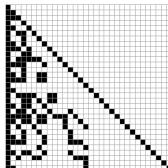
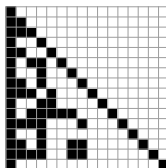
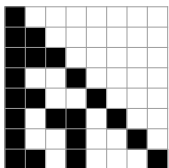
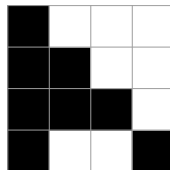
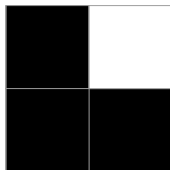
$\rightsquigarrow$  Définition de  $(T_n)_{n \geq 0}$  :

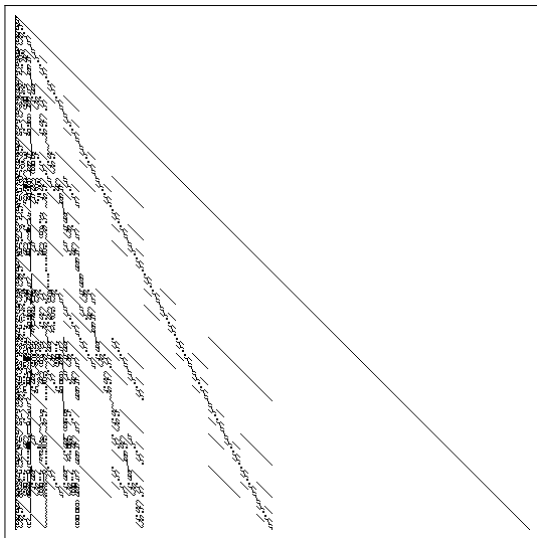
$T_n \subset [0, 2^n] \times [0, 2^n]$  : compact (union finie de carrés unitaires)

Renormaliser par une homothétie de rapport  $1/2^n$

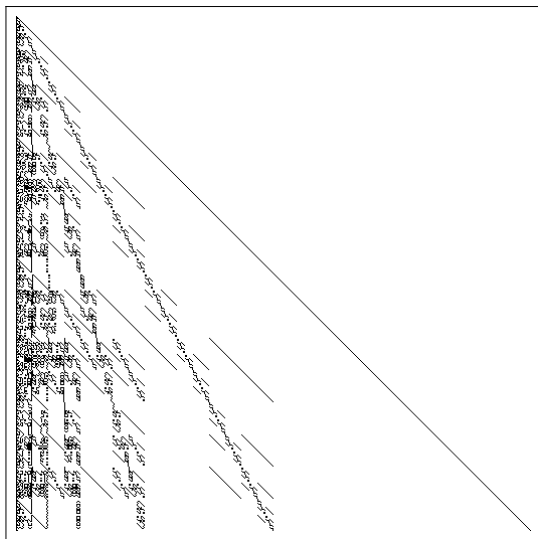
$\rightsquigarrow$  Définition de  $(U_n)_{n \geq 0}$  dans  $[0, 1] \times [0, 1]$  :

$$U_n := \frac{T_n}{2^n} \text{ compact}$$





Observation : Segments de différentes pentes  $1, 2, 4, 8, \dots$



Observation : Segments de différentes pentes  $1, 2, 4, 8, \dots$

## La condition (★)

Soit  $(u, v) \in L \times L$ . Le couple  $(u, v)$  satisfait la condition (★) si  $(u, v) \neq (\varepsilon, \varepsilon)$ ,

$$\binom{u}{v} \equiv 1 \pmod{2}, \quad \binom{u}{v0} = 0 \text{ et } \binom{u}{v1} = 0.$$

Lemme : Si  $(u, v) \in L \times L$  satisfait (★), alors  $(u0, v0)$  et  $(u1, v1)$  satisfont aussi (★).

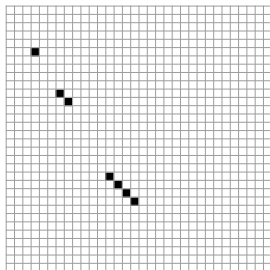
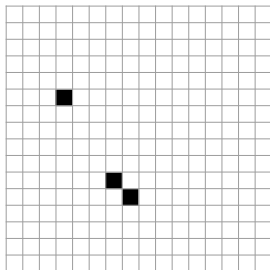
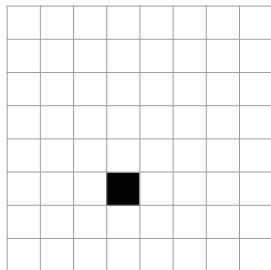


## La condition (★)

Soit  $(u, v) \in L \times L$ . Le couple  $(u, v)$  satisfait la condition (★) si  $(u, v) \neq (\varepsilon, \varepsilon)$ ,

$$\binom{u}{v} \equiv 1 \pmod{2}, \quad \binom{u}{v0} = 0 \text{ et } \binom{u}{v1} = 0.$$

Lemme : Si  $(u, v) \in L \times L$  satisfait (★), alors  $(u0, v0)$  et  $(u1, v1)$  satisfont aussi (★).



Convergence vers la diagonale du premier carré :

- La région carrée de taille  $1/8$  noircie dans  $U_3 \rightsquigarrow (101, 11)$  qui satisfait  $(\star)$
- Deux régions carrées de taille  $1/16$  dans  $U_4$
- Quatre régions carrées de taille  $1/32$  dans  $U_5$

Chaque couple satisfait  $(\star)$  par le lemme précédent.

Définition : Soit  $(u, v)$  in  $L \times L$  tel que  $|u| \geq |v| \geq 1$   
Segment  $S_{u,v} \subset [0, 1] \times [1/2, 1]$

- de pente 1
- de longueur  $\sqrt{2} \cdot 2^{-|u|}$
- d'extrémités

$$A_{u,v} := (0.0^{|u|-|v|}v, 0.u) \text{ et } B_{u,v} := A_{u,v} + (2^{-|u|}, 2^{-|u|})$$

Définition :

$$\mathcal{A}_0 := \overline{\bigcup_{\substack{(u,v) \\ \text{satisfaisant } (\star)}} S_{u,v} \subset [0, 1] \times [1/2, 1]}$$

$\rightsquigarrow$  Compact (fermeture d'une union dénombrable de segments)

Définition : Soit  $(u, v)$  in  $L \times L$  tel que  $|u| \geq |v| \geq 1$   
Segment  $S_{u,v} \subset [0, 1] \times [1/2, 1]$

- de pente 1
- de longueur  $\sqrt{2} \cdot 2^{-|u|}$
- d'extrémités

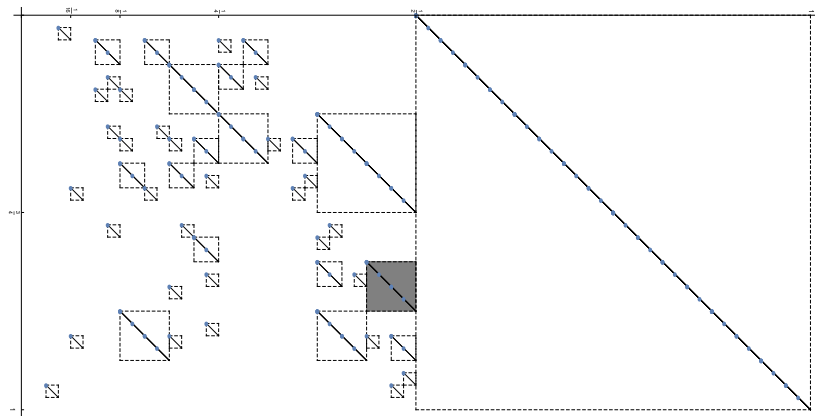
$$A_{u,v} := (0.0^{|u|-|v|}v, 0.u) \text{ et } B_{u,v} := A_{u,v} + (2^{-|u|}, 2^{-|u|})$$

Définition :

$$\mathcal{A}_0 := \overline{\bigcup_{\substack{(u,v) \\ \text{satisfaisant } (\star)}} S_{u,v} \subset [0, 1] \times [1/2, 1]}$$

$\rightsquigarrow$  Compact (fermeture d'une union dénombrable de segments)

# Une estimation de $\mathcal{A}_0$ obtenue avec des mots de longueur $\leq 6$



Point : couple  $(u, v)$  satisfaisant  $(\star)$  avec  $|u| \leq 6$

Représentation de tous les segments  $S_{u,v}$  correspondant

## Définitions :

- $c$  homothétie de centre  $(0, 0)$  et de rapport  $1/2$
- $h : (x, y) \mapsto (x, 2y)$

•

$$\mathcal{A}_n := \bigcup_{\substack{0 \leq i \leq n \\ 0 \leq j \leq i}} h^j(c^i(\mathcal{A}_0))$$

$\rightsquigarrow \mathcal{A}_n$  compact (modification de  $\mathcal{A}_0$  via  $c$  et  $h$ )

## Définitions :

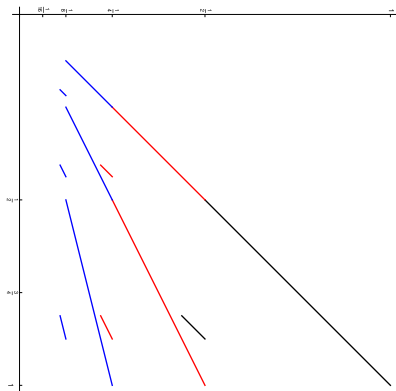
- $c$  homothétie de centre  $(0, 0)$  et de rapport  $1/2$
- $h : (x, y) \mapsto (x, 2y)$
- 

$$\mathcal{A}_n := \bigcup_{\substack{0 \leq i \leq n \\ 0 \leq j \leq i}} h^j(c^i(\mathcal{A}_0))$$

$\rightsquigarrow \mathcal{A}_n$  compact (modification de  $\mathcal{A}_0$  via  $c$  et  $h$ )

## Un sous-ensemble de $\mathcal{A}_2$

- En noir : deux segments d'origine dans  $\mathcal{A}_0$
- En rouge : une application de  $c$  éventuellement suivie d'une application de  $h$
- En bleu : deux applications de  $c$  suivies par au plus deux applications de  $h$





Lemme : La suite  $(\mathcal{A}_n)_{n \geq 0}$  est de Cauchy.

Définition :

$(\mathcal{A}_n)_{n \geq 0}$  de Cauchy  
 $(\mathcal{H}(\mathbb{R}^2), d_h)$  espace métrique complet

---

$\Rightarrow$  la limite de  $(\mathcal{A}_n)_{n \geq 0}$  est un compact bien défini noté  $\mathcal{L}$

Lemme : La suite  $(\mathcal{A}_n)_{n \geq 0}$  est de Cauchy.

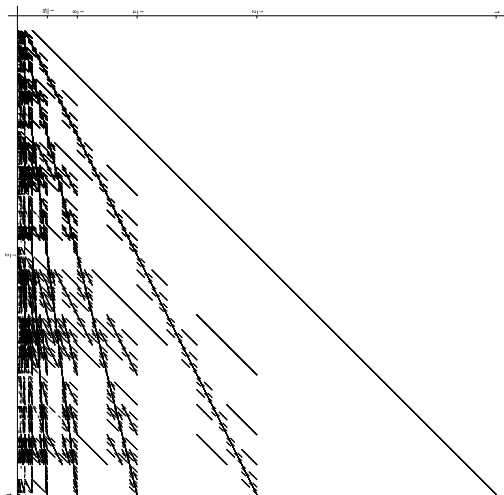
Définition :

$(\mathcal{A}_n)_{n \geq 0}$  de Cauchy  
 $(\mathcal{H}(\mathbb{R}^2), d_h)$  espace métrique complet

---

$\Rightarrow$  la limite de  $(\mathcal{A}_n)_{n \geq 0}$  est un compact bien défini noté  $\mathcal{L}$

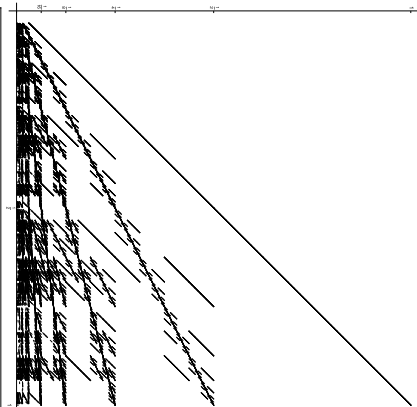
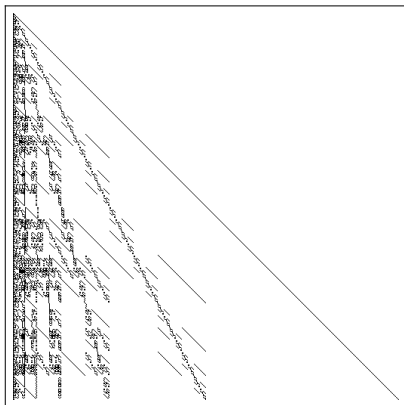
Une approximation de l'objet limite  $\mathcal{L}$  obtenue avec des mots de longueur  $\leq 8$  et au maximum 4 applications des fonctions  $c$  et  $h$



- 1 Introduction
- 2 Quelques définitions
- 3 Résultat principal**
- 4 Extension modulo  $p$
- 5 Travail en cours...
- 6 Bibliographie

## Théorème

La suite  $(U_n)_{n \geq 0}$  converge vers  $\mathcal{L}$ .



- 1 Introduction
- 2 Quelques définitions
- 3 Résultat principal
- 4 Extension modulo  $p$**
- 5 Travail en cours...
- 6 Bibliographie

Uniquement des coefficients binomiaux impairs

Extension à un contexte plus général :

$p$  un nombre premier fixé

$r \in \{1, \dots, p-1\}$

$$T_n \rightsquigarrow T_{n,r} := \bigcup \left\{ (\text{val}_2(v), \text{val}_2(u)) + Q \mid u, v \in L_n, \binom{u}{v} \equiv r \pmod{p} \right\} \\ \subset [0, 2^n] \times [0, 2^n]$$

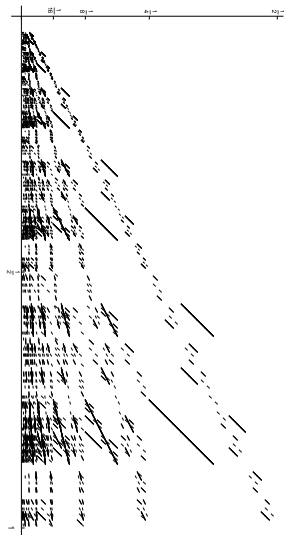
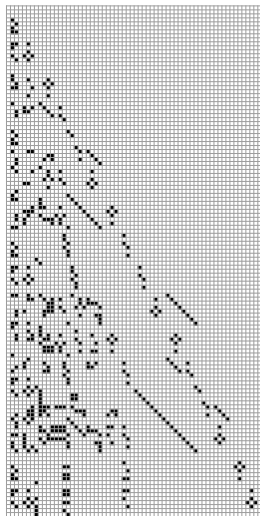
$$U_n \rightsquigarrow U_{n,r} := \frac{T_{n,r}}{2^n}$$

$\rightsquigarrow$  Adaptation des raisonnements, constructions et résultats

## Exemple avec $p = 3$

À gauche :  $U_{7,2}$  (coefficients binomiaux congrus à 2 modulo 3)

À droite : une approximation de l'objet limite  $\mathcal{L}$  correspondant





- 1 Introduction
- 2 Quelques définitions
- 3 Résultat principal
- 4 Extension modulo  $p$
- 5 Travail en cours...**
- 6 Bibliographie

# Nombre de coefficients binomiaux positifs par ligne dans le triangle de Pascal généralisé

Rappel : Triangle de Pascal généralisé

		$v$							
		$\varepsilon$	1	10	11	100	101	110	111
$u$	$\varepsilon$	1	0	0	0	0	0	0	0
	1	1	1	0	0	0	0	0	0
	10	1	1	1	0	0	0	0	0
	11	1	2	0	1	0	0	0	0
	100	1	1	2	0	1	0	0	0
	101	1	2	1	1	0	1	0	0
	110	1	2	2	1	0	0	1	0
	111	1	3	0	3	0	0	0	1

Définition : Pour tout  $n \geq 1$

$S(n) :=$  nombre de naturels strictement positifs  
dans la  $n^{\text{ème}}$  ligne du triangle de Pascal généralisé

$S(0) := 1$

Premiers termes de  $(S(n))_{n \geq 0}$  :

1, 1, 2, 3, 3, 4, 5, 5, 4, 5, 7, 8, 7, 7, 8, 7, 5,  
6, 9, 11, 10, 11, 13, 12, 9, 9, 12, 13, 11, 10, ...

Pour tout  $n \geq 1$ ,

$$S(n) = \# \left\{ v \in L \mid \binom{\text{rep}_2(n-1)}{v} > 0 \right\}$$

Définition : Pour tout  $n \geq 1$

$S(n) :=$  nombre de naturels strictement positifs  
dans la  $n^{\text{ème}}$  ligne du triangle de Pascal généralisé

$S(0) := 1$

Premiers termes de  $(S(n))_{n \geq 0}$  :

1, 1, 2, 3, 3, 4, 5, 5, 4, 5, 7, 8, 7, 7, 8, 7, 5,  
6, 9, 11, 10, 11, 13, 12, 9, 9, 12, 13, 11, 10, ...

Pour tout  $n \geq 1$ ,

$$S(n) = \# \left\{ v \in L \mid \binom{\text{rep}_2(n-1)}{v} > 0 \right\}$$

Définition : Pour tout  $n \geq 1$

$S(n) :=$  nombre de naturels strictement positifs  
dans la  $n^{\text{ème}}$  ligne du triangle de Pascal généralisé

$S(0) := 1$

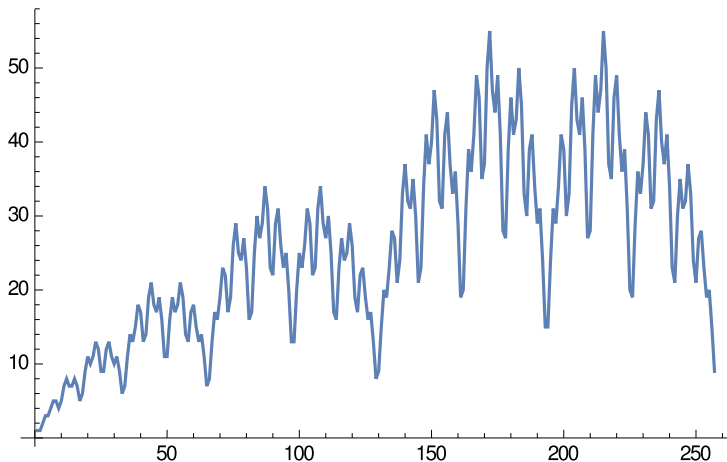
Premiers termes de  $(S(n))_{n \geq 0}$  :

1, 1, 2, 3, 3, 4, 5, 5, 4, 5, 7, 8, 7, 7, 8, 7, 5,  
6, 9, 11, 10, 11, 13, 12, 9, 9, 12, 13, 11, 10, ...

Pour tout  $n \geq 1$ ,

$$S(n) = \# \left\{ v \in L \mid \binom{\text{rep}_2(n-1)}{v} > 0 \right\}$$

# La suite $(S(n))_{n \geq 0}$ dans l'intervalle $[0, 256]$



Proposition : Pour tout  $\ell \geq 1$  et  $1 \leq r \leq 2^\ell$   
 $(S(n))_{n \geq 0}$  satisfait

$$S(0) = S(1) = 1$$

$$S(2) = 2$$

et

$$S(2^\ell + r) = \begin{cases} S(2^{\ell-1} + r) + S(r), & \text{si } 1 \leq r \leq 2^{\ell-1} \\ S(2^{\ell+1} - r + 1) & \text{si } 2^{\ell-1} + 1 \leq r \leq 2^\ell \end{cases}$$

En particulier,  $(S(n))_{n \geq 0}$  est la suite A007306 de [l'Encyclopédie en ligne des suites entières](#).

Définitions :  $s = (s(n))_{n \geq 0}$  une suite

- Le *2-noyau* de  $s$  est l'ensemble

$$\begin{aligned}\mathcal{K}_2(s) &= \{(s(2^i n + j))_{n \geq 0} \mid i \geq 0 \text{ et } 0 \leq j < 2^i\} \\ &= \{(s(n))_{n \geq 0}, (s(2n))_{n \geq 0}, (s(2n + 1))_{n \geq 0}, (s(4n))_{n \geq 0}, \\ &\quad (s(4n + 1))_{n \geq 0}, (s(4n + 2))_{n \geq 0}, (s(4n + 3))_{n \geq 0}, \dots\}\end{aligned}$$

- $s$  est *2-automatique* si son 2-noyau est fini
- $s$  est *2-régulière* s'il existe un nombre fini de suites

$$(t_1(n))_{n \geq 0}, \dots, (t_\ell(n))_{n \geq 0} \in \mathcal{K}_2(s)$$

telles que toute suite de  $\mathcal{K}_2(s)$  est une combinaison linéaire à coefficients dans  $\mathbb{Z}$  des suites  $t_1, \dots, t_\ell$



Définitions :  $s = (s(n))_{n \geq 0}$  une suite

- Le *2-noyau* de  $s$  est l'ensemble

$$\begin{aligned}\mathcal{K}_2(s) &= \{(s(2^i n + j))_{n \geq 0} \mid i \geq 0 \text{ et } 0 \leq j < 2^i\} \\ &= \{(s(n))_{n \geq 0}, (s(2n))_{n \geq 0}, (s(2n + 1))_{n \geq 0}, (s(4n))_{n \geq 0}, \\ &\quad (s(4n + 1))_{n \geq 0}, (s(4n + 2))_{n \geq 0}, (s(4n + 3))_{n \geq 0}, \dots\}\end{aligned}$$

- $s$  est *2-automatique* si son 2-noyau est fini
- $s$  est *2-régulière* s'il existe un nombre fini de suites

$$(t_1(n))_{n \geq 0}, \dots, (t_\ell(n))_{n \geq 0} \in \mathcal{K}_2(s)$$

telles que toute suite de  $\mathcal{K}_2(s)$  est une combinaison linéaire à coefficients dans  $\mathbb{Z}$  des suites  $t_1, \dots, t_\ell$

Définitions :  $s = (s(n))_{n \geq 0}$  une suite

- Le *2-noyau* de  $s$  est l'ensemble

$$\begin{aligned}\mathcal{K}_2(s) &= \{(s(2^i n + j))_{n \geq 0} \mid i \geq 0 \text{ et } 0 \leq j < 2^i\} \\ &= \{(s(n))_{n \geq 0}, (s(2n))_{n \geq 0}, (s(2n + 1))_{n \geq 0}, (s(4n))_{n \geq 0}, \\ &\quad (s(4n + 1))_{n \geq 0}, (s(4n + 2))_{n \geq 0}, (s(4n + 3))_{n \geq 0}, \dots\}\end{aligned}$$

- $s$  est *2-automatique* si son 2-noyau est fini
- $s$  est *2-régulière* s'il existe un nombre fini de suites

$$(t_1(n))_{n \geq 0}, \dots, (t_\ell(n))_{n \geq 0} \in \mathcal{K}_2(s)$$

telles que toute suite de  $\mathcal{K}_2(s)$  est une combinaison linéaire à coefficients dans  $\mathbb{Z}$  des suites  $t_1, \dots, t_\ell$

Proposition :  $(S(n))_{n \geq 0}$  satisfait

$$S(4n) = -S(n+1) + S(2n) + S(2n+1)$$

$$S(4n+1) = -S(n) + S(2n) + S(2n+1)$$

$$S(4n+2) = 4S(n+1) - S(2n+2)$$

$$S(4n+3) = 4S(n+1) - S(2n+1)$$

pour tout  $n \in \mathbb{N}$

En particulier,  $(S(n))_{n \geq 0}$  est 2-régulière.

Proposition :  $(S(n))_{n \geq 0}$  satisfait

$$S(4n) = -S(n+1) + S(2n) + S(2n+1)$$

$$S(4n+1) = -S(n) + S(2n) + S(2n+1)$$

$$S(4n+2) = 4S(n+1) - S(2n+2)$$

$$S(4n+3) = 4S(n+1) - S(2n+1)$$

pour tout  $n \in \mathbb{N}$

En particulier,  $(S(n))_{n \geq 0}$  est 2-régulière.

Définition :  $s = (s(n))_{n \geq 0}$  est *2-synchronisé* si le langage

$$\{\text{rep}_2(n, s(n)) \mid n \in \mathbb{N}\}$$

est accepté par un automate fini, i.e. est *régulier*.

#### A. Carpi, C. Maggi (2001)

- Une suite 2-automatique est 2-synchronisée.
- Une suite 2-synchronisée est 2-régulière.

Proposition : La suite  $(S(n))_{n \geq 0}$  n'est pas 2-synchronisée.  
En particulier, elle n'est pas non plus 2-automatique.

Définition :  $s = (s(n))_{n \geq 0}$  est *2-synchronisé* si le langage

$$\{\text{rep}_2(n, s(n)) \mid n \in \mathbb{N}\}$$

est accepté par un automate fini, i.e. est *régulier*.

### A. Carpi, C. Maggi (2001)

- Une suite 2-automatique est 2-synchronisée.
- Une suite 2-synchronisée est 2-régulière.

Proposition : La suite  $(S(n))_{n \geq 0}$  n'est pas 2-synchronisée.  
En particulier, elle n'est pas non plus 2-automatique.

Définition :  $s = (s(n))_{n \geq 0}$  est *2-synchronisé* si le langage

$$\{\text{rep}_2(n, s(n)) \mid n \in \mathbb{N}\}$$

est accepté par un automate fini, i.e. est *régulier*.

### A. Carpi, C. Maggi (2001)

- Une suite 2-automatique est 2-synchronisée.
- Une suite 2-synchronisée est 2-régulière.

Proposition : La suite  $(S(n))_{n \geq 0}$  n'est pas 2-synchronisée.  
En particulier, elle n'est pas non plus 2-automatique.

### Extension aux

- Langages des représentations dans une autre base que la base 2
- Langage de Fibonacci (interdiction de deux 1 consécutifs)
- Langage de Tribonacci (interdiction de trois 1 consécutifs)
- Langage de  $m$ -bonacci (interdiction de  $m$  1 consécutifs)
- ...



- 1 Introduction
- 2 Quelques définitions
- 3 Résultat principal
- 4 Extension modulo  $p$
- 5 Travail en cours...
- 6 Bibliographie**

- J.-P. Allouche, V. Berthé, Triangle de Pascal, complexité et automates, *Bull. Belg. Math. Soc. Simon Stevin* **4** (1997), 1–23.
- J.-P. Allouche, J. Shallit, *Automatic sequences. Theory, applications, generalizations*, Cambridge University Press, Cambridge (2003).
- B. Adamczewski, J. Bell, An analogue of Cobham's theorem for fractals, *Trans. Amer. Math. Soc.* **363** (2011), no. 8, 4421–4442.
- A. Barbé, F. von Haeseler, Limit sets of automatic sequences, *Adv. Math.* **175** (2003), 169–196.
- J. Berstel, M. Crochemore, J.-É. Pin, Thue-Morse sequence and  $p$ -adic topology for the free monoid, *Discrete Math.* **76** (1989), no. 2, 89–94.
- A. Carpi, V. D'Alonzo, On the repetitivity index of infinite words, *International Journal of Algebra and Computation* **19** (2009), 145–158.
- A. Carpi, V. D'Alonzo, On factors of synchronized sequences, *Theoretical Computer Science* **411** (2010), 3932–3937.

- A Carpi, C. Maggi, On synchronized sequences and their separators, *RAIRO Theoretical Informatics and Applications* **35** (2001), 513–524.
- É. Charlier, J. Leroy, M. Rigo, An analogue of Cobham's theorem for graph directed iterated function systems, *Adv. Math.* **280** (2015), 86–120.
- H. Delange, Sur la fonction sommatoire de la fonction "somme des chiffres", *Enseignement Math.* **21** (1975), no. 1, 31–47.
- S. Eilenberg, *Automata, Languages and Machines*, vol. B, Academic Press, New York, (1976).
- K. Falconer, *The Geometry of Fractal Sets*, Cambridge University Press, New York, (1985).
- N. Fine, Binomial coefficients modulo a prime, *American Mathematical Monthly* **54** (1947), 589–592.
- F. von Haeseler, H.-O. Peitgen, G. Skordev, Pascal's triangle, dynamical systems and attractors, *Ergod. Th. & Dynam. Sys.* **12** (1992), 479–486.

- M. Lothaire, *Combinatorics on Words*, Cambridge Mathematical Library, Cambridge University Press, (1997).
- É. Lucas, Théorie des fonctions numériques simplement périodiques, *American Journal of Mathematics* **1** (1878), 197–240.
- R.D. Mauldin, S. Williams, Hausdorff dimension in graph directed constructions, *Trans. Amer. Math. Soc.* **309** (1989), 811–829.
- J.-É. Pin, P. V. Silva, A noncommutative extension of Mahler's theorem on interpolation series, *European J. Combin.* **36** (2014), 564–578.
- I. Stewart, Four encounters with Sierpinski's gasket, *Math. Intelligencer* **17** (1995), 52–64.

Merci de votre attention !