

Sous-décalages de type fini apériodiques sur les groupes de Baumslag-Solitar généralisés

Nathalie Aubrun

(CNRS, Univ. Paris-Saclay, LISN)

Rencontre Equivalence orbitale – Besse-en-Chandesse

Mardi 9 juillet 2024



université
PARIS-SACLAY



Partie II : SFT apériodiques sur les GBS

Hier : construction de Kari sur \mathbb{Z}^2

1	2	2	2	2	2	1	1	2	1
1 0	0 0	0 0	0 0	0 0	0 0	1 1	1 0	0 0	0 1
0'	1	1	1	1	1	1	0'	1	1
0 0	0 1	1 1	0 0	0 1	1 0	0 1	1 0	0 0	0 1
0	1	0	1	0	1	0	0	1	0
$\frac{1}{3}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{0}{3}$	$\frac{0}{3}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{0}{3}$	$\frac{0}{3}$	$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{3}$
1	1	2	1	1	2	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1	0	0	1	1
0	1	1	0	1	1	0	1	0	1
0	1	1	0	1	1	0	1	0	1
$\frac{0}{3}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{3}$	$\frac{0}{3}$	$\frac{0}{3}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{1}{3}$
2	2	2	2	2	2	2	2	2	2
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	1	1	1	1	1	1	1	0'	1
0	1	1	0	0	1	1	0	0	0
1	0	1	0	1	0	1	0	0	1
1	0	1	0	1	0	1	0	0	1
$\frac{1}{3}$	$\frac{0}{3}$	$\frac{0}{3}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{0}{3}$	$\frac{0}{3}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{2}{3}$	$\frac{0}{3}$
2	2	1	1	1	2	1	2	1	1
1	1	1	1	0	0	1	1	1	0
1	1	1	1	0	0	1	1	0	1

Objectifs du jour

Construction de SFT apériodiques sur les GBS :

- se ramener à $BS(1, n)$, $\mathbb{F}_n \times \mathbb{Z}$ et $BS(2, 3)$;
- première construction : SFT apériodique sur $BS(1, n)$, faiblement apériodique sur $BS(2, 3)$;
- SFT apériodique sur $\mathbb{F}_n \times \mathbb{Z}$;
- SFT apériodique sur $BS(2, 3)$ en combinant les deux précédents.



Groupes de Baumslag-Solitar généralisés

Groupes de Baumslag-Solitar généralisés

Vous savez déjà tout !

Théorème (Whyte, 2001)

Si G est un GBS, alors l'un des trois énoncés suivants est vérifié :

- 1 G contient un sous-groupe d'indice fini isomorphe à $\mathbb{F}_n \times \mathbb{Z}$ (unimodulaire) ;
- 2 $G = BS(1, n)$ pour $n > 1$;
- 3 G est quasi-isométrique à $BS(2, 3)$.

Groupes de Baumslag-Solitar généralisés

Théorème (Whyte, 2001)

Si G est un GBS, alors l'un des trois énoncés suivants est vérifié :

- 1 G contient un sous-groupe d'indice fini isomorphe à $\mathbb{F}_n \times \mathbb{Z}$ (unimodulaire) ;
- 2 $G = BS(1, n)$ pour $n > 1$;
- 3 G est quasi-isométrique à $BS(2, 3)$.

Propriétés

Avoir un SFT apériodique :

- si un $H \leq G$ de type fini en possède, alors G aussi ;
- est un invariant de QI pour les groupes de présentation finie.

Groupes de Baumslag-Solitar généralisés

Théorème (Whyte, 2001)

Si G est un GBS, alors l'un des trois énoncés suivants est vérifié :

- 1 G contient un sous-groupe d'indice fini isomorphe à $\mathbb{F}_n \times \mathbb{Z}$ (unimodulaire) ;
- 2 $G = BS(1, n)$ pour $n > 1$;
- 3 G est quasi-isométrique à $BS(2, 3)$.

Propriétés

Avoir un SFT apériodique :

- si un $H \leq G$ de type fini en possède, alors G aussi ;
- est un invariant de QI pour les groupes de présentation finie.

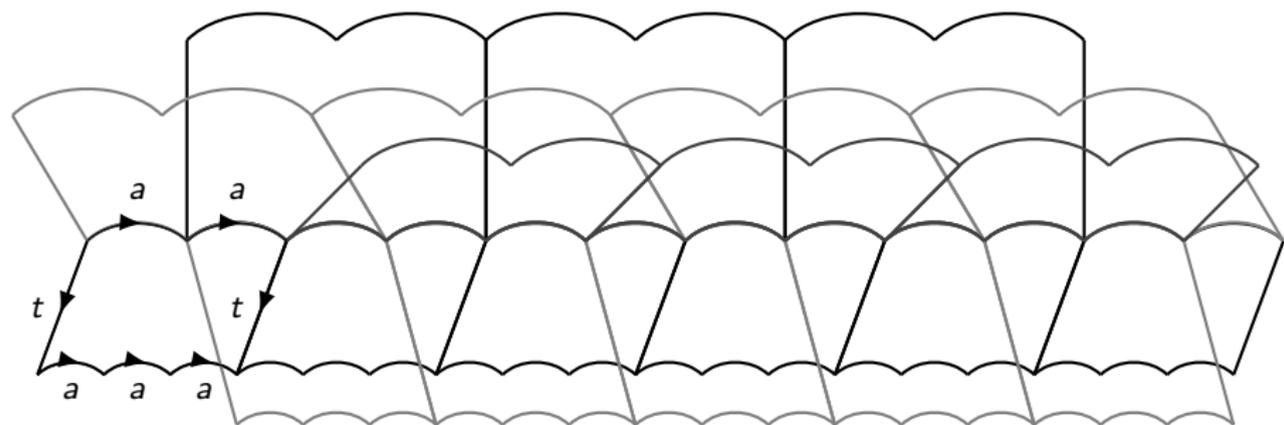
⇒ il suffit de traiter les trois cas suivants :

- 1 $\mathbb{F}_n \times \mathbb{Z}$;
- 2 $BS(1, n)$;
- 3 $BS(2, 3)$.

$BS(m, n)$

$$BS(m, n) = \langle a, t \mid t^{-1} a^m t = a^n \rangle$$

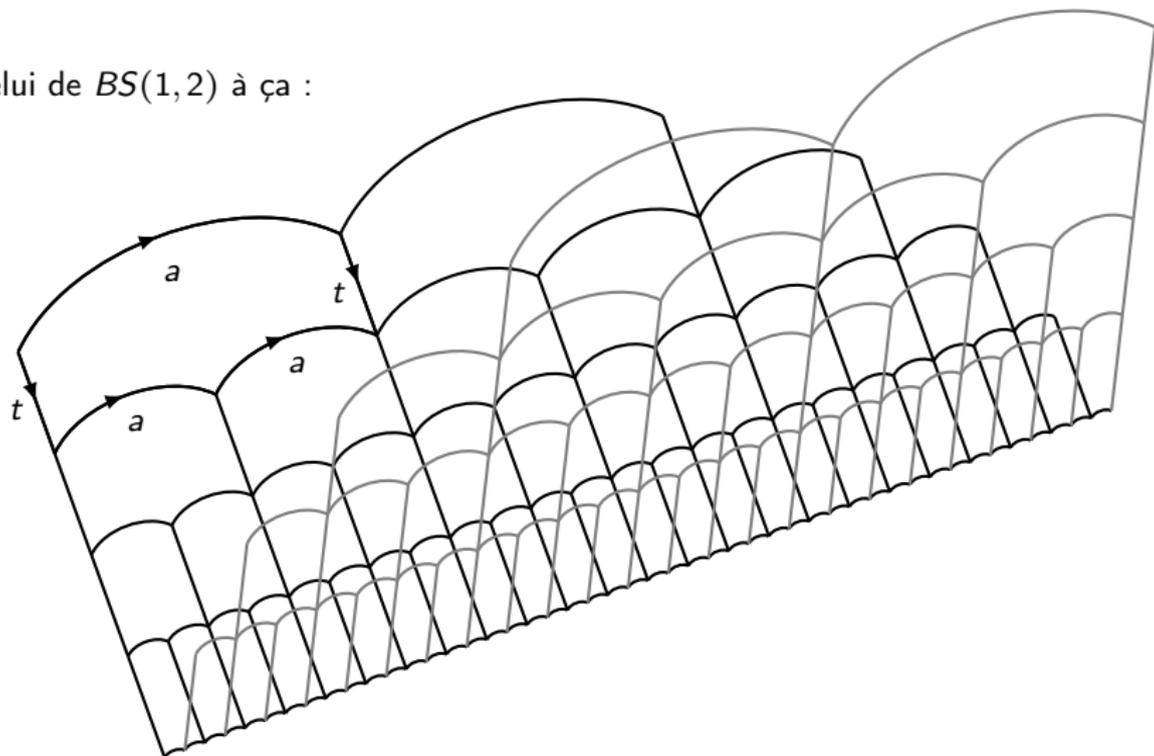
Par exemple, le graphe de Cayley de $BS(2, 3)$ ressemble à ça :



$BS(m, n)$

$$BS(m, n) = \langle a, t \mid t^{-1} a^m t = a^n \rangle$$

Et celui de $BS(1, 2)$ à ça :



De $BS(m, n)$ vers \mathbb{R}^2

$$\Phi: \begin{pmatrix} BS(m, n) & \rightarrow & \mathbb{R}^2 \\ g & \mapsto & (\alpha(g), h(g)) \end{pmatrix}$$

Si $w \in \{a, a^{-1}, t, t^{-1}\}^*$ est un mot qui représente g :

- $h(g) = h(w) = |w|_t - |w|_{t^{-1}}$;
- $\alpha(g) = \alpha(w)$.

La fonction α est définie récursivement par :

- $\alpha(\varepsilon) = 0$;
- $\alpha(w \cdot t) = \alpha(w \cdot t^{-1}) = \alpha(w)$;
- $\alpha(w \cdot a) = \alpha(w) + \left(\frac{2}{3}\right)^{h(w)}$;
- $\alpha(w \cdot a^{-1}) = \alpha(w) - \left(\frac{2}{3}\right)^{h(w)}$.

De $BS(m, n)$ vers \mathbb{R}^2

$$\Phi: \begin{pmatrix} BS(m, n) & \rightarrow & \mathbb{R}^2 \\ g & \mapsto & (\alpha(g), h(g)) \end{pmatrix}$$

Si $w \in \{a, a^{-1}, t, t^{-1}\}^*$ est un mot qui représente g :

- $h(g) = h(w) = |w|_t - |w|_{t^{-1}}$;
- $\alpha(g) = \alpha(w)$.

La fonction α est définie récursivement par :

- $\alpha(\varepsilon) = 0$;
- $\alpha(w \cdot t) = \alpha(w \cdot t^{-1}) = \alpha(w)$;
- $\alpha(w \cdot a) = \alpha(w) + \left(\frac{2}{3}\right)^{h(w)}$;
- $\alpha(w \cdot a^{-1}) = \alpha(w) - \left(\frac{2}{3}\right)^{h(w)}$.

α et h ne dépendent pas du mot w !!

De $BS(m, n)$ vers \mathbb{R}^2

$$\Phi: \begin{pmatrix} BS(m, n) & \rightarrow & \mathbb{R}^2 \\ g & \mapsto & (\alpha(g), h(g)) \end{pmatrix}$$

Si $w \in \{a, a^{-1}, t, t^{-1}\}^*$ est un mot qui représente g :

- $h(g) = h(w) = |w|_t - |w|_{t^{-1}}$;
- $\alpha(g) = \alpha(w)$.

La fonction α est définie récursivement par :

- $\alpha(\varepsilon) = 0$;
- $\alpha(w \cdot t) = \alpha(w \cdot t^{-1}) = \alpha(w)$;
- $\alpha(w \cdot a) = \alpha(w) + \left(\frac{2}{3}\right)^{h(w)}$;
- $\alpha(w \cdot a^{-1}) = \alpha(w) - \left(\frac{2}{3}\right)^{h(w)}$.

α et h ne dépendent pas du mot w !!

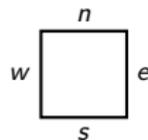
Proposition

Φ est injective ssi $|m| = 1$ ou $|n| = 1$.

Rappels : sur \mathbb{Z}^2 (I)

On a f_i une fonction linéaire rationnelle : $I_i \rightarrow \mathbb{R}$.

On construit des tuiles qui calculent f_i : $f_i(n) + w = s + e$



en choisissant, pour tout $k \in \mathbb{Z}$ et tout $x \in I_i$, les tuiles

$$\begin{array}{ccc} & B_k(x) & \\ & \square & \\ f_i(A_{k-1}(x)) - A_{k-1}(f_i(x)) & \tau(k, x) & f_i(A_k(x)) - A_k(f_i(x)) \\ & B_k(f_i(x)) & \end{array}$$

avec $A_k(x) = \lfloor kx \rfloor$ et $B_k(x) = A_k(x) - A_{k-1}(x)$.

On a seulement un **nombre fini** de tuiles !

Rappels : sur \mathbb{Z}^2 (II)

On montre ensuite que :

- 1 le SFT contient une configuration ;
- 2 le SFT est apériodique ($\mathbb{Z}^2 \Rightarrow$ il suffit de montrer que pas de période horizontale)

Pour le premier point, on construit une configuration en plaçant :

la tuile $\tau(k, T^\ell(x))$ en (k, ℓ)

pour tout $(k, \ell) \in \mathbb{Z}^2$.

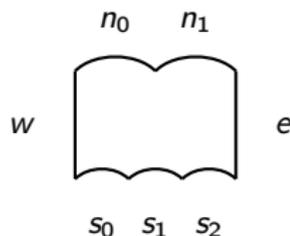
Théorème

Il existe un SFT apériodique sur \mathbb{Z}^2 .

Adaptation sur $BS(m, n)$ (I)

Cas de $BS(2, 3)$, le cas général $BS(m, n)$ est analogue.

On cherche des tuiles de la forme :

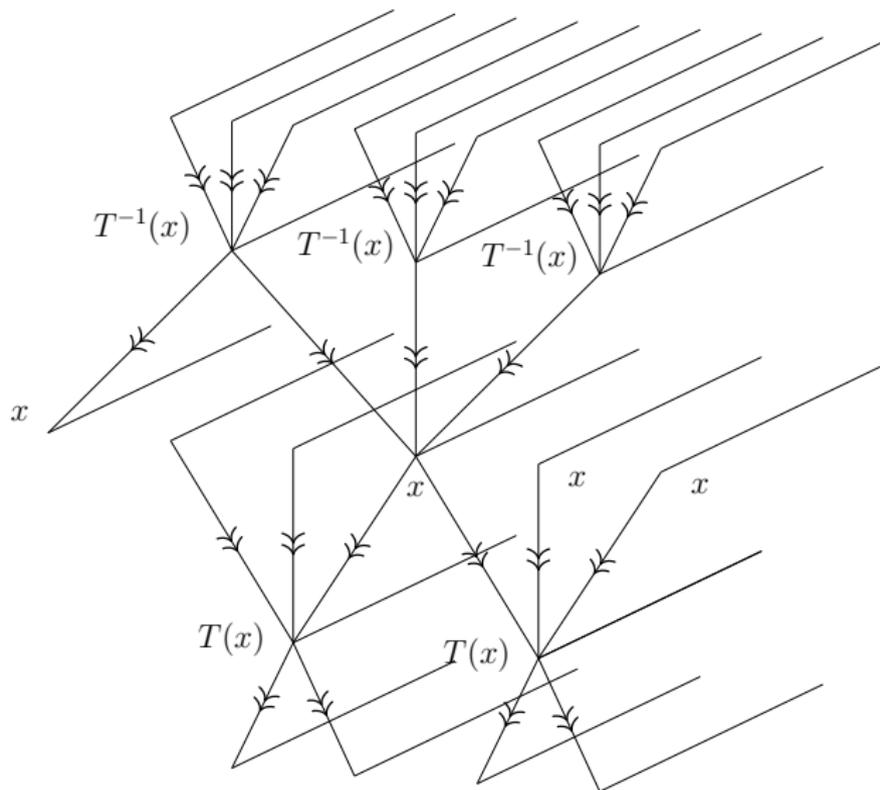


qui calculent une fonction T :

$$T\left(\frac{n_0 + n_1}{2}\right) + w = \frac{s_0 + s_1 + s_2}{3} + e.$$

Adaptation sur $BS(m, n)$ (II)

Les configurations encodent les orbites, avec redondance :



Représentation équilibrée

On définit $\lambda : BS(2, 3) \rightarrow \mathbb{R}$ qui va prendre en compte les *décalages* entre les feuillets :

$$\lambda(g) := \frac{1}{2} \left(\frac{3}{2} \right)^{h(g)} \alpha(g)$$

Représentation équilibrée

On définit $\lambda : BS(2, 3) \rightarrow \mathbb{R}$ qui va prendre en compte les *décalages* entre les feuillets :

$$\lambda(g) := \frac{1}{2} \left(\frac{3}{2} \right)^{h(g)} \alpha(g)$$

On a notamment que

$$\lambda(g \cdot ta^i) = \frac{3}{2} \lambda(g) + \frac{i}{2} \text{ pour } i = 0, \dots, 2$$

Représentation équilibrée

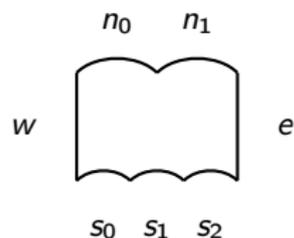
On définit $\lambda : BS(2, 3) \rightarrow \mathbb{R}$ qui va prendre en compte les *décalages* entre les feuilletts :

$$\lambda(g) := \frac{1}{2} \left(\frac{3}{2} \right)^{h(g)} \alpha(g)$$

On a notamment que

$$\lambda(g \cdot ta^i) = \frac{3}{2} \lambda(g) + \frac{i}{2} \text{ pour } i = 0, \dots, 2$$

On peut choisir des tuiles qui permettent de synchroniser les différents feuilletts :



$$n_k = \lfloor (2\lambda(g) + k)x \rfloor - \lfloor (2\lambda(g) + (k-1))x \rfloor \\ \text{pour } k = 0, 1$$

$$s_k = \lfloor (3\lambda(g) + k)T(x) \rfloor - \lfloor (3\lambda(g) + (k-1))T(x) \rfloor \\ \text{pour } k = 0, 1, 2$$

$$w = \frac{1}{2} T(\lfloor 2\lambda(g)x \rfloor) - \frac{1}{3} \lfloor 3\lambda(g)T(x) \rfloor$$

$$e = \frac{1}{2} T(\lfloor (2\lambda(g) + 2)x \rfloor) - \frac{1}{3} \lfloor (3\lambda(g) + 3)T(x) \rfloor$$

Construction explicite

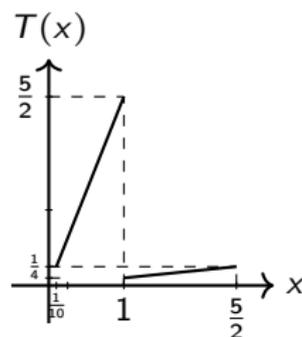
Proposition (A.& Kari, 2013+2021)

Pour T bien choisi on obtient un SFT non vide.

Par exemple :

- pour $BS(1,2)$ on prend la même T que pour \mathbb{Z}^2 ;
- pour $BS(2,3)$ on prend celle-ci :

$$T : x \mapsto \begin{cases} \frac{5}{2}x & \text{si } x \in [\frac{1}{10}; 1] \\ \frac{1}{10}x & \text{si } x \in]1; \frac{5}{2}[\end{cases}$$



Construction explicite

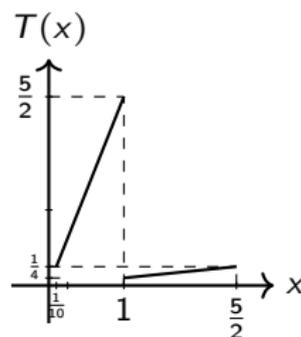
Proposition (A.& Kari, 2013+2021)

Pour T bien choisi on obtient un SFT non vide.

Par exemple :

- pour $BS(1,2)$ on prend la même T que pour \mathbb{Z}^2 ;
- pour $BS(2,3)$ on prend celle-ci :

$$T : x \mapsto \begin{cases} \frac{5}{2}x & \text{si } x \in [\frac{1}{10}; 1] \\ \frac{1}{10}x & \text{si } x \in]1; \frac{5}{2}[\end{cases}$$



Proposition (A. & Kari, 2013)

Le SFT obtenu est faiblement apériodique, et pas apériodique sur $BS(m, n)$, $|m|, |n| \neq 1$.

Construction explicite

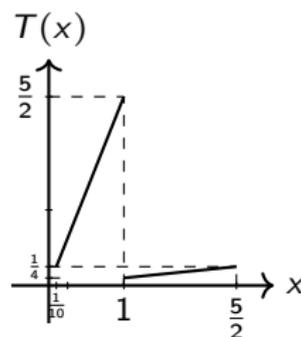
Proposition (A.& Kari, 2013+2021)

Pour T bien choisi on obtient un SFT non vide.

Par exemple :

- pour $BS(1,2)$ on prend la même T que pour \mathbb{Z}^2 ;
- pour $BS(2,3)$ on prend celle-ci :

$$T : x \mapsto \begin{cases} \frac{5}{2}x & \text{si } x \in [\frac{1}{10}; 1] \\ \frac{1}{10}x & \text{si } x \in]1; \frac{5}{2}[\end{cases}$$



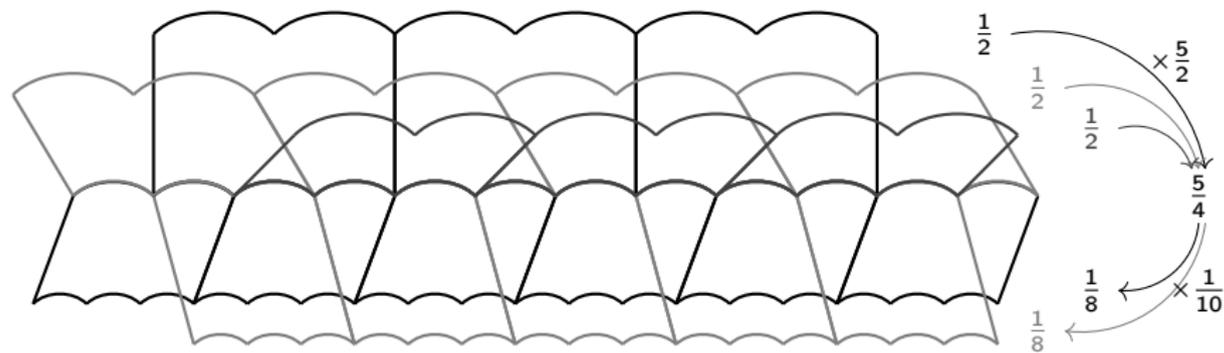
Proposition (A. & Kari, 2013)

Le SFT obtenu est faiblement apériodique, et pas apériodique sur $BS(m, n)$, $|m|, |n| \neq 1$.

Proposition (Esnay & Moutot, 2022)

Le SFT obtenu est apériodique sur $BS(1, n)$.

Exemple de configuration



Période possible : $tat^{-1}ata^{-1}t^{-1}a^{-1}$

Théorème (Whyte, 2001)

Si G est un GBS, alors l'un des trois énoncés suivants est vérifié :

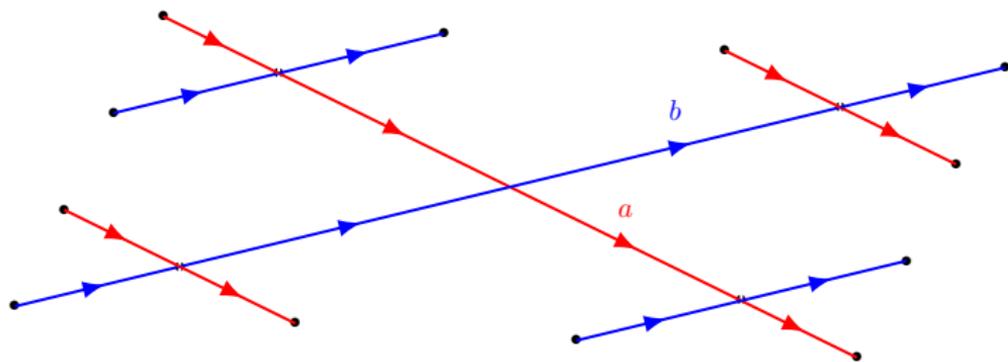
- ❶ G contient un sous-groupe d'indice fini isomorphe à $\mathbb{F}_N \times \mathbb{Z}$ (unimodulaire) ;
- ✓ $G = BS(1, n)$ pour $n > 1$;
- ❷ G est quasi-isométrique à $BS(2, 3)$.



Cas de $\mathbb{F}_n \times \mathbb{Z}$

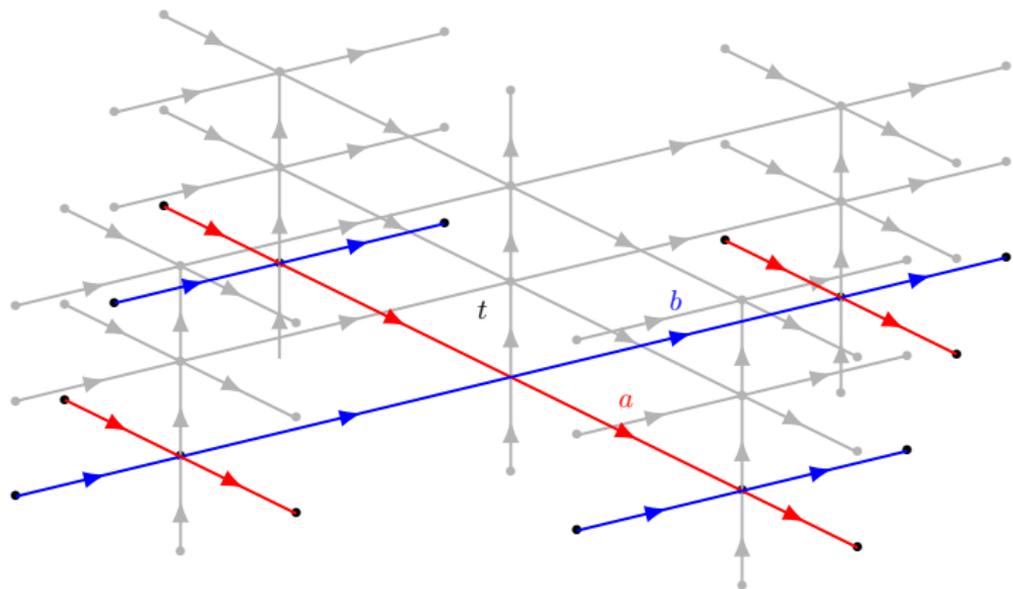
Le groupe $\mathbb{F}_2 \times \mathbb{Z}$

Cas de $\mathbb{F}_2 \times \mathbb{Z}$, le cas $\mathbb{F}_n \times \mathbb{Z}$ est analogue.



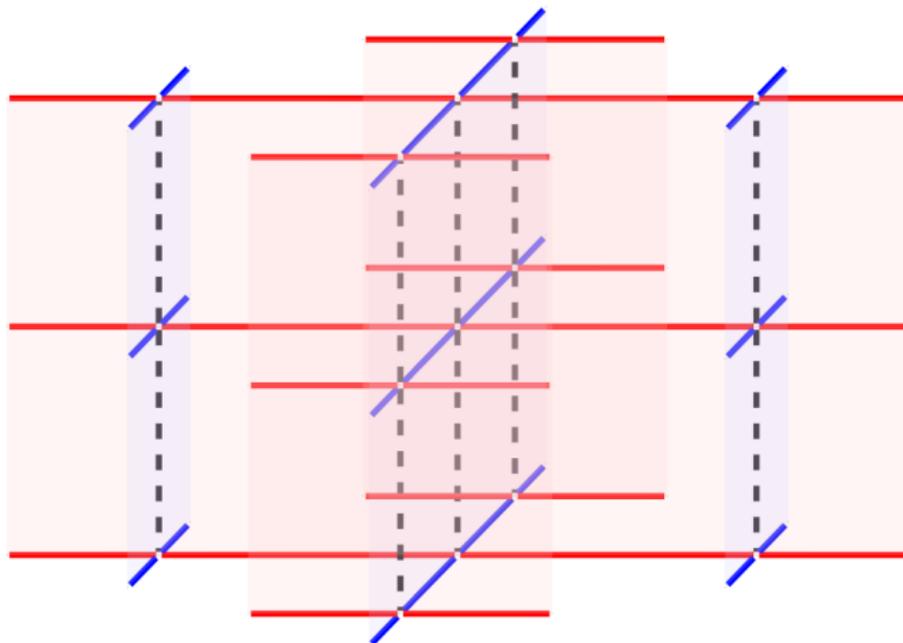
Le groupe $\mathbb{F}_2 \times \mathbb{Z}$

Cas de $\mathbb{F}_2 \times \mathbb{Z}$, le cas $\mathbb{F}_n \times \mathbb{Z}$ est analogue.



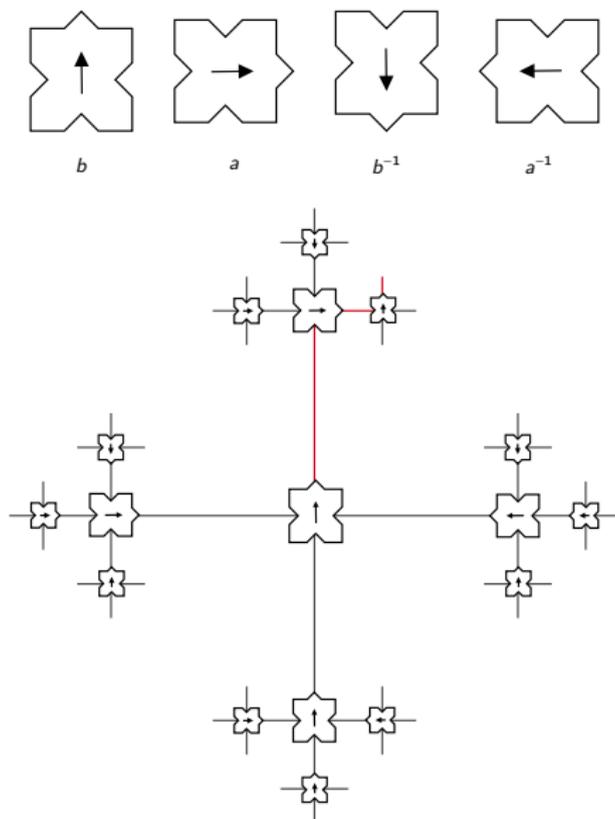
Le groupe $\mathbb{F}_2 \times \mathbb{Z}$

Cas de $\mathbb{F}_2 \times \mathbb{Z}$, le cas $\mathbb{F}_n \times \mathbb{Z}$ est analogue.



Flot SFT sur \mathbb{F}_2 (I)

On définit un SFT X_f sur \mathbb{F}_2

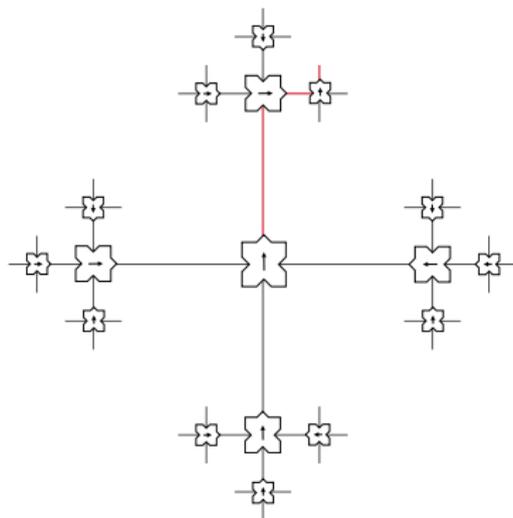


Flot SFT sur \mathbb{F}_2 (II)

On étend X_f sur tout $\mathbb{F}_2 \times \mathbb{Z} \rightarrow \text{SFT } Y_f$.

Propriété (A., Bitar, Huriot-Tattegrain 2023)

- Il existe une bijection $W : X_f \rightarrow \{a, b, a^{-1}, b^{-1}\}^{\mathbb{N}}$,
- Si $x \in X_f$ possède une période, alors le mot $W(x)$ est périodique.



$\mathbb{F}_2 \times \mathbb{Z}$: Path-folding (I)

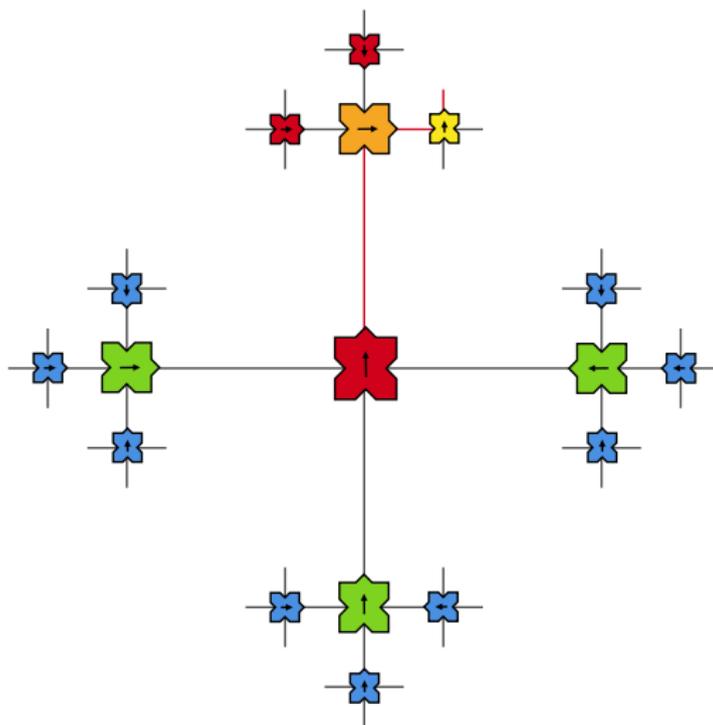
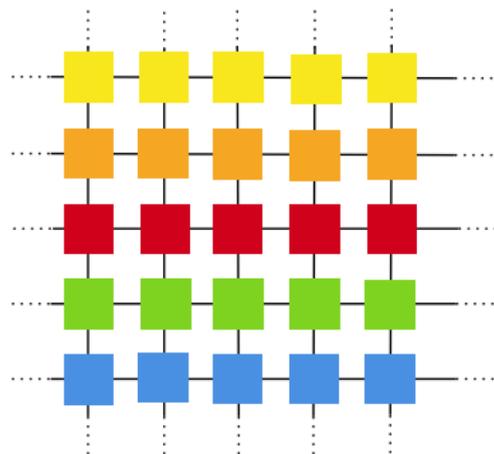
Si X est un SFT plus proches voisins sur \mathbb{Z}^2 , **horizontalement expansif**, alors on définit un sous-décalage $Z \subseteq X \times Y_f$:

- règles horizontales dans $X \rightarrow$ règles le long de t ;
- règles horizontales dans $X \rightarrow$ règles le long du flot.

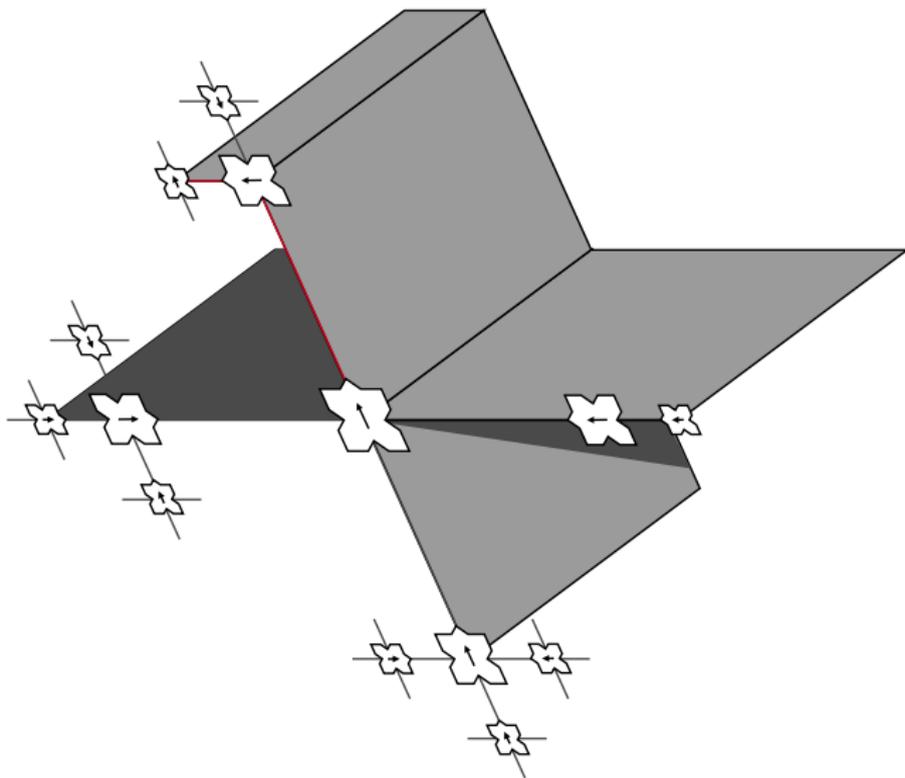
Proposition (A., Bitar, Huriot-Tattegrain 2023)

Si X est apériodique et minimal, alors Z aussi.

$\mathbb{F}_2 \times \mathbb{Z}$: Path-folding (II)



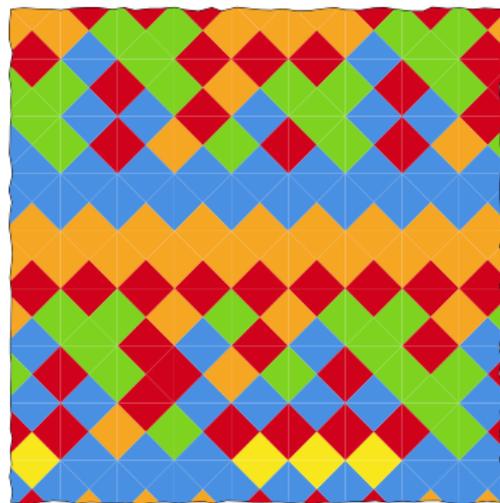
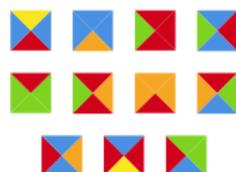
$\mathbb{F}_2 \times \mathbb{Z}$: Path-folding (III)



SFT aperiodique sur $\mathbb{F}_2 \times \mathbb{Z}$

Proposition (Labbé 2021, Labbé, Mann, McLoud-Mann 2022)

Il existe un SFT minimal sur \mathbb{Z}^2 qui est horizontalement expansif.



Theorem (A., Bitar, Huriot-Tattegrain 2023)

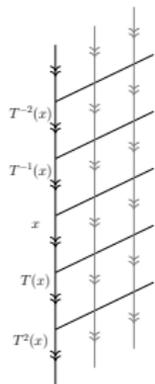
$\mathbb{F}_2 \times \mathbb{Z}$ possède un SFT aperiodique minimal.

Théorème (Whyte, 2001)

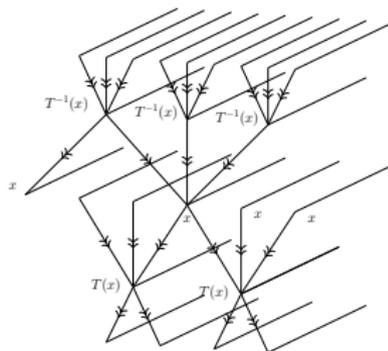
Si G est un GBS, alors l'un des trois énoncés suivants est vérifié :

- ✓ G contient un sous-groupe d'indice fini isomorphe à $\mathbb{F}_N \times \mathbb{Z}$ (unimodulaire) ;
- ✓ $G = BS(1, n)$ pour $n > 1$;
- ❶ G est quasi-isométrique à $BS(2, 3)$.

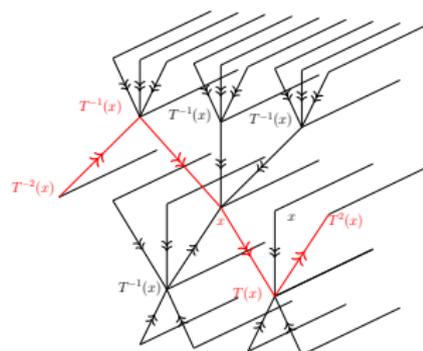
Combiner les deux techniques ?



aperiodique sur \mathbb{Z}^2



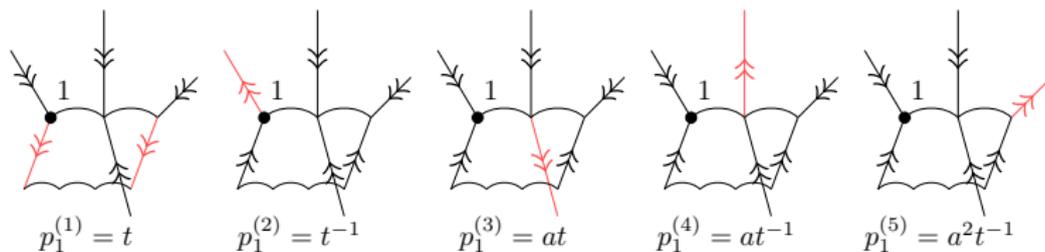
faiblement aperiodique sur $BS(2,3)$



aperiodique sur $BS(2,3)$?

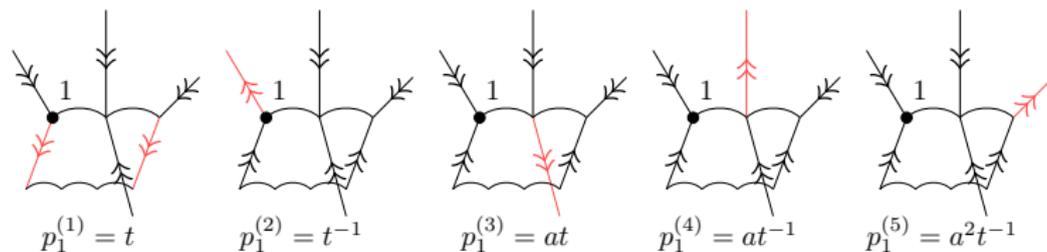
Flot SFT sur $BS(2,3)$ (I)

Alphabet $A = \{t, at, t^{-1}, at^{-1}, a^2t^{-1}\}$, SFT $Y_F \subset A^{BS(2,3)}$ donné par les motifs autorisés



Flot SFT sur $BS(2,3)$ (I)

Alphabet $A = \{t, at, t^{-1}, at^{-1}, a^2t^{-1}\}$, SFT $Y_F \subset A^{BS(2,3)}$ donné par les motifs autorisés



⇒ "SFT" sur l'arbre de Bass-Serre : 4 flèches entrantes et 1 flèche sortante



Flot SFT sur $BS(2,3)$ (II)

Alphabet $A = \{t, at, t^{-1}, at^{-1}, a^2t^{-1}\}$

Proposition

Tout élément $g \in BS(2,3)$ s'écrit de manière unique comme $g = wa^k$, où w est un mot réduit sur l'alphabet A et $k \in \mathbb{Z}$.

Flot SFT sur $BS(2,3)$ (II)

Alphabet $A = \{t, at, t^{-1}, at^{-1}, a^2t^{-1}\}$

Proposition

Tout élément $g \in BS(2,3)$ s'écrit de manière unique comme $g = wa^k$, où w est un mot réduit sur l'alphabet A et $k \in \mathbb{Z}$.

Propriété (A., Bitar, Huriot-Tattegrain 2023)

- Il existe une bijection $W : Y_f \rightarrow A^{\mathbb{N}}$,
- Si $y \in Y_f$ possède une période $g = wa^k$, alors le mot $W(y)$ est périodique de période w ou w^{-1} .

Flot SFT sur $BS(2,3)$ (II)

Alphabet $A = \{t, at, t^{-1}, at^{-1}, a^2t^{-1}\}$

Proposition

Tout élément $g \in BS(2,3)$ s'écrit de manière unique comme $g = wa^k$, où w est un mot réduit sur l'alphabet A et $k \in \mathbb{Z}$.

Propriété (A., Bitar, Huriot-Tattegrain 2023)

- Il existe une bijection $W : Y_f \rightarrow A^{\mathbb{N}}$,
- Si $y \in Y_f$ possède une période $g = wa^k$, alors le mot $W(y)$ est périodique de période w ou w^{-1} .

Il reste à *coller* la construction faiblement apériodique le long du flot Y_f .

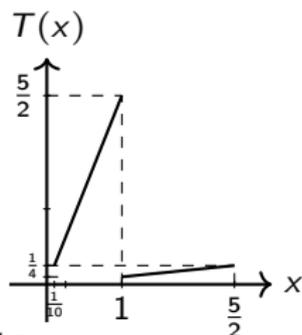
Fin de la construction (I)

On choisit la fonction T

$$T : x \mapsto \begin{cases} \frac{5}{2}x & \text{si } x \in [\frac{1}{10}; 1] \\ \frac{1}{10}x & \text{si } x \in]1; \frac{5}{2}[\end{cases}$$

qui a pour inverse

$$T^{-1} : x \mapsto \begin{cases} 10x & \text{if } x \in]\frac{1}{10}; \frac{1}{4}[\\ \frac{2}{5}x & \text{if } x \in [\frac{1}{4}; \frac{5}{2}] \end{cases}$$



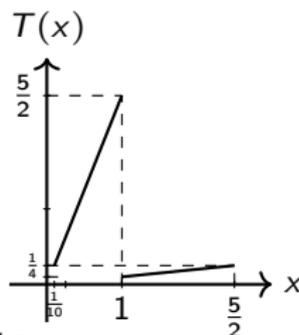
Fin de la construction (I)

On choisit la fonction T

$$T : x \mapsto \begin{cases} \frac{5}{2}x & \text{si } x \in [\frac{1}{10}; 1] \\ \frac{1}{10}x & \text{si } x \in]1; \frac{5}{2}[\end{cases}$$

qui a pour inverse

$$T^{-1} : x \mapsto \begin{cases} 10x & \text{if } x \in]\frac{1}{10}; \frac{1}{4}[\\ \frac{2}{5}x & \text{if } x \in [\frac{1}{4}; \frac{5}{2}] \end{cases}$$



La construction à la Kari nous donne :

- un SFT X sur $BS(2,3)$ correspondant à T
- un SFT X^{-1} sur $BS(2,3)$ correspondant à T^{-1} (sur $BS(3,2)$ correspondant à T)

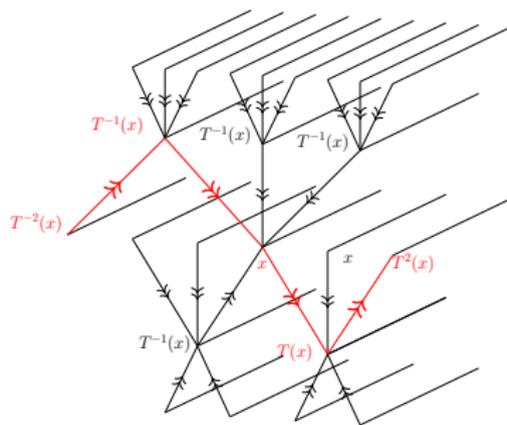
Fin de la construction (II)

On définit un SFT Z produit du flot Y_f et de $X \cup X^{-1}$.

La composante dans Y_f induit une nouvelle fonction Φ_y pour tout $y \in Y_f$

$$\Phi_y : \left(\begin{array}{ll} BS(m, n) & \rightarrow \mathbb{R}^2 \\ g & \mapsto (\alpha(g), h_y(g)) \end{array} \right)$$

$$\begin{aligned} h_y(\varepsilon) &= 0 \\ h_y(w.u) &= h_y(w) + 1 \text{ si } y_w = u \\ &= h_y(w) - 1 \text{ sinon} \\ h_y(w.a) &= h_y(w) = h_y(w.a^{-1}). \end{aligned}$$



Théorème (A., Bitar, Huriot-Tattegrain, 2023)

$BS(2, 3)$ admet un SFT aperiodique.

Théorème (Whyte, 2001)

Si G est un GBS, alors l'un des trois énoncés suivants est vérifié :

- ✓ G contient un sous-groupe d'indice fini isomorphe à $\mathbb{F}_N \times \mathbb{Z}$ (unimodulaire) ;
- ✓ $G = BS(1, n)$ pour $n > 1$;
- ✓ G est quasi-isométrique à $BS(2, 3)$.

Théorème (A., Bitar, Huriot-Tattegrain, 2023)

Les GBS admettent des SFT aperiodiques.

Conclusion

- construction de SFT apériodiques : compliqué...
- ... mais on y arrive !
- adapter des constructions existantes
- π_1 (d'autres graphes de groupes) ?

Conclusion

- construction de SFT apériodiques : compliqué...
- ... mais on y arrive !
- adapter des constructions existantes
- π_1 (d'autres graphes de groupes) ?

Merci :-)