

Tables de Laver :

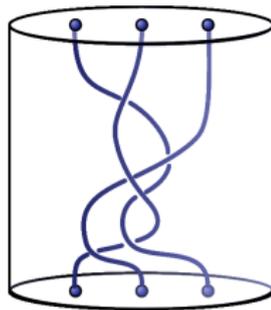
aspects ensemblistes, algébriques et topologiques

Victoria **LEBED** (Université de Nantes)

Caen, 25 novembre 2014

$0, 1, 2, 3, \dots;$
 $\aleph_0, \aleph_1, \aleph_2, \dots;$
 \aleph_ω, \dots

A_3	1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	4	6	8	2	4	6	8
2	3	4	7	8	3	4	7	8
3	4	8	4	8	4	8	4	8
4	5	6	7	8	5	6	7	8
5	6	8	6	8	6	8	6	8
6	7	8	7	8	7	8	7	8
7	8	8	8	8	8	8	8	8
8	1	2	3	4	5	6	7	8



*Origines ensemblistes
et mystères combinatoires*



Définitions de base

Un **shelf** (= une structure auto-distributive = LD-système)

est un ensemble S muni d'une opération \triangleright t.q.

$$a \triangleright (b \triangleright c) = (a \triangleright b) \triangleright (a \triangleright c)$$

(AD)

- Exemples :**
- * groupe G , $a \triangleright b = aba^{-1}$;
 - * $\mathbb{Z}[t^{\pm 1}]$ -module M , $a \triangleright b = tb + (1 - t)a$;
 - * $a \triangleright b = f(b)$, $f: S \rightarrow S$;

Définitions de base

Un **shelf** (= une structure auto-distributive = LD-système)

est un ensemble S muni d'une opération \triangleright t.q.

$$a \triangleright (b \triangleright c) = (a \triangleright b) \triangleright (a \triangleright c)$$

(AD)

- Exemples :**
- ✿ groupe G , $a \triangleright b = aba^{-1}$;
 - ✿ $\mathbb{Z}[t^{\pm 1}]$ -module M , $a \triangleright b = tb + (1 - t)a$;
 - ✿ $a \triangleright b = f(b)$, $f: S \rightarrow S$;

✿ \mathcal{F}_1 est le shelf libre engendré par un seul élément γ ;

Définitions de base

Un **shelf** (= une structure auto-distributive = LD-système)

est un ensemble S muni d'une opération \triangleright t.q.

$$a \triangleright (b \triangleright c) = (a \triangleright b) \triangleright (a \triangleright c) \quad (\text{AD})$$

- Exemples :**
- * groupe G , $a \triangleright b = aba^{-1}$;
 - * $\mathbb{Z}[t^{\pm 1}]$ -module M , $a \triangleright b = tb + (1 - t)a$;
 - * $a \triangleright b = f(b)$, $f: S \rightarrow S$;

* \mathcal{F}_1 est le shelf libre engendré par un seul élément γ ;

* **table de Laver** A_n est l'unique shelf $(\{1, 2, 3, \dots, 2^n\}, \triangleright)$ t.q.

$$a \triangleright 1 \equiv a + 1 \pmod{2^n} \quad (\text{Init})$$

Définitions de base

Un **shelf** (= une structure auto-distributive = LD-système)
est un ensemble S muni d'une opération \triangleright t.q.

$$\boxed{a \triangleright (b \triangleright c) = (a \triangleright b) \triangleright (a \triangleright c)} \quad (\text{AD})$$

- Exemples :**
- * groupe G , $a \triangleright b = aba^{-1}$;
 - * $\mathbb{Z}[t^{\pm 1}]$ -module M , $a \triangleright b = tb + (1 - t)a$;
 - * $a \triangleright b = f(b)$, $f: S \rightarrow S$;

* \mathcal{F}_1 est le shelf libre engendré par un seul élément γ ;

* **table de Laver** A_n est l'unique shelf $(\{1, 2, 3, \dots, 2^n\}, \triangleright)$ t.q.

$$\boxed{a \triangleright 1 \equiv a + 1 \pmod{2^n}} \quad (\text{Init})$$

Théorème (Laver, '95) : (AD) et (Init) définissent \triangleright .

 Faux pour $\{1, 2, 3, \dots, q\}$ avec $q \neq 2^n$.

Définitions de base

Un **shelf** (= une structure auto-distributive = LD-système)

est un ensemble S muni d'une opération \triangleright t.q.

$$a \triangleright (b \triangleright c) = (a \triangleright b) \triangleright (a \triangleright c)$$

(AD)

- Exemples :**
- * groupe G , $a \triangleright b = aba^{-1}$;
 - * $\mathbb{Z}[t^{\pm 1}]$ -module M , $a \triangleright b = tb + (1 - t)a$;
 - * $a \triangleright b = f(b)$, $f: S \rightarrow S$;

* \mathcal{F}_1 est le shelf libre engendré par un seul élément γ ;

* **table de Laver** A_n est l'unique shelf $(\{1, 2, 3, \dots, 2^n\}, \triangleright)$ t.q.

$$a \triangleright 1 \equiv a + 1 \pmod{2^n}$$

(Init)

$$\begin{array}{ccc} \gamma & & (\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \gamma \\ \gamma \triangleright \gamma & & ((\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \gamma) \triangleright \gamma \quad \dots \end{array}$$

Définitions de base

Un **shelf** (= une structure auto-distributive = LD-système)

est un ensemble S muni d'une opération \triangleright t.q.

$$a \triangleright (b \triangleright c) = (a \triangleright b) \triangleright (a \triangleright c)$$

(AD)

- Exemples :**
- * groupe G , $a \triangleright b = aba^{-1}$;
 - * $\mathbb{Z}[t^{\pm 1}]$ -module M , $a \triangleright b = tb + (1 - t)a$;
 - * $a \triangleright b = f(b)$, $f: S \rightarrow S$;

* \mathcal{F}_1 est le shelf libre engendré par un seul élément γ ;

* **table de Laver** A_n est l'unique shelf $(\{1, 2, 3, \dots, 2^n\}, \triangleright)$ t.q.

$$a \triangleright 1 \equiv a + 1 \pmod{2^n}$$

(Init)

$$\begin{array}{ll} \gamma = 1 & (\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \gamma = 3 \\ \gamma \triangleright \gamma = 2 & ((\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \gamma) \triangleright \gamma = 4 \quad \dots \end{array}$$

Ensembles



Shelf libre \mathcal{F}_1

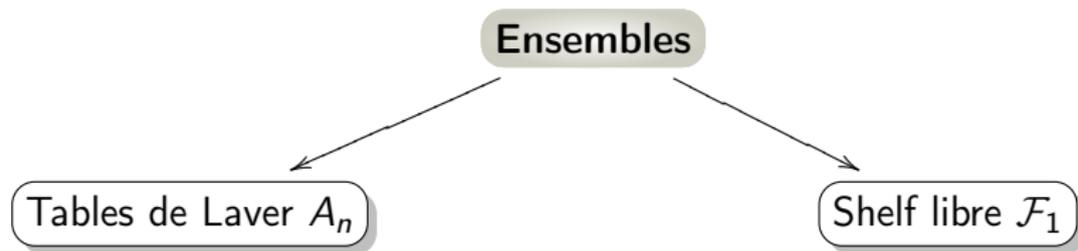


* \mathcal{F}_1 est réalisé dans le shelf des auto-plongements d'un grand cardinal :

$$\mathcal{F}_1 \cong F \subseteq \text{Emb}(V_\lambda).$$

Tables de Laver dans la théorie des ensembles

Richard Laver



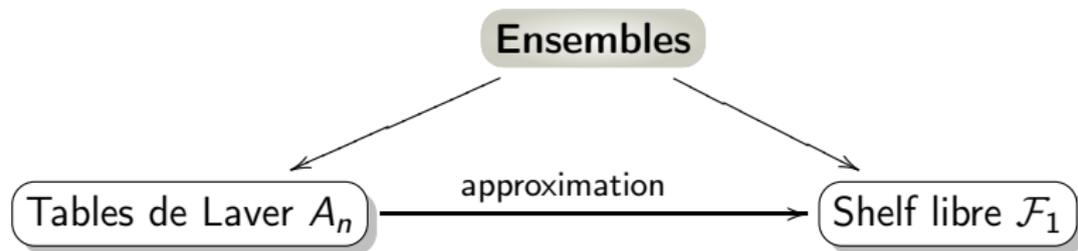
* \mathcal{F}_1 est réalisé dans le shelf des auto-plongements d'un grand cardinal :

$$\mathcal{F}_1 \cong F \subseteq \text{Emb}(V_\lambda).$$

* F a des quotients de taille 2^n . ↪ **Tables de Laver !**

Tables de Laver dans la théorie des ensembles

Richard Laver



* \mathcal{F}_1 est réalisé dans le shelf des auto-plongements d'un grand cardinal :

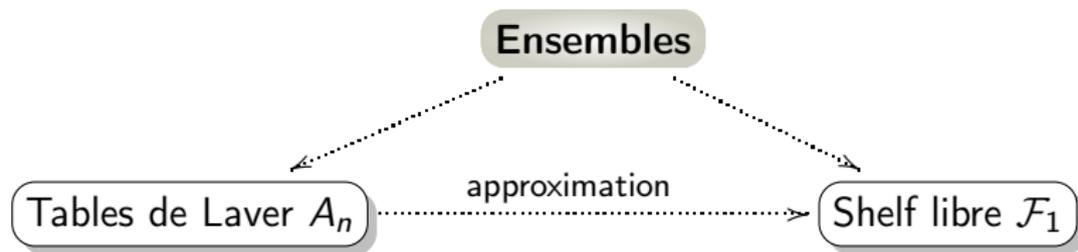
$$\mathcal{F}_1 \cong F \subseteq \text{Emb}(V_\lambda).$$

* F a des quotients de taille 2^n . \rightsquigarrow Tables de Laver !

* $\varprojlim_{n \in \mathbb{N}} A_n \supset \mathcal{F}_1$ \rightsquigarrow A_n sont des approximations finies de \mathcal{F}_1 .

Tables de Laver dans la théorie des ensembles

Richard Laver



* \mathcal{F}_1 est réalisé dans le shelf des auto-plongements d'un grand cardinal :

$$\mathcal{F}_1 \cong F \subseteq \text{Emb}(V_\lambda).$$

* F a des quotients de taille 2^n . \rightsquigarrow Tables de Laver !

* $\varprojlim_{n \in \mathbb{N}} A_n \supset \mathcal{F}_1$ \rightsquigarrow A_n sont des approximations finies de \mathcal{F}_1 .

⚠ Tout marche uniquement sous l'indémontrable

Axiome I3

V_λ est ultra-infini (= admet un auto-plongement élémentaire non-bijectif f_0).

Aller au-delà de la théorie des ensembles ?

Définition élémentaire

$A_n = (\{ 1, 2, 3, \dots, 2^n \}, \triangleright)$ t.q.

$$a \triangleright (b \triangleright c) = (a \triangleright b) \triangleright (a \triangleright c) \quad \& \quad a \triangleright 1 \equiv a + 1 \pmod{2^n}.$$

Aller au-delà de la théorie des ensembles ?

Définition élémentaire

$A_n = (\{1, 2, 3, \dots, 2^n\}, \triangleright)$ t.q.

$$a \triangleright (b \triangleright c) = (a \triangleright b) \triangleright (a \triangleright c) \quad \& \quad a \triangleright 1 \equiv a + 1 \pmod{2^n}.$$

Propriétés élémentaires

✿ Un **système projectif** de shelves.

		A_2	1	2	3	4						
A_1	1	2	-----					1	2	1	2	
1	2	2	1	2	4	2	4	1	2	2	2	
2	1	2	2	3	4	3	4	2	1	2	1	2
			3	4	4	4	4	1	2	2	2	2
			4	1	2	3	4	2	1	2	1	2

$\xrightarrow{\text{mod } 2}$

Aller au-delà de la théorie des ensembles ?

Propriétés élémentaires

- * Un **système projectif** de shelves.
- * Lignes **périodiques**.

A_3	1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	4	6	8	2	4	6	8
2	3	4	7	8	3	4	7	8
3	4	8	4	8	4	8	4	8
4	5	6	7	8	5	6	7	8
5	6	8	6	8	6	8	6	8
6	7	8	7	8	7	8	7	8
7	8	8	8	8	8	8	8	8
8	1	2	3	4	5	6	7	8

Aller au-delà de la théorie des ensembles ?

Propriétés élémentaires

- * Un système projectif de shelves.
- * Lignes périodiques.

A_3	1	2	3	4	5	6	7	8	
1	2	4	6	8	2	4	6	8	$\pi_3(1) = 4$
2	3	4	7	8	3	4	7	8	$\pi_3(2) = 4$
3	4	8	4	8	4	8	4	8	$\pi_3(3) = 2$
4	5	6	7	8	5	6	7	8	$\pi_3(4) = 4$
5	6	8	6	8	6	8	6	8	$\pi_3(5) = 2$
6	7	8	7	8	7	8	7	8	$\pi_3(6) = 2$
7	8	8	8	8	8	8	8	8	$\pi_3(7) = 1$
8	1	2	3	4	5	6	7	8	$\pi_3(8) = 8$

Aller au-delà de la théorie des ensembles ?

Propriétés élémentaires

- ✿ Un **système projectif** de shelves.
- ✿ Lignes **périodiques**.
- ✿ Solutions de $p \triangleright q = q$.

A_3	1	2	3	4	5	6	7	8	
1	2	4	6	8	2	4	6	8	$\pi_3(1) = 4$
2	3	4	7	8	3	4	7	8	$\pi_3(2) = 4$
3	4	8	4	8	4	8	4	8	$\pi_3(3) = 2$
4	5	6	7	8	5	6	7	8	$\pi_3(4) = 4$
5	6	8	6	8	6	8	6	8	$\pi_3(5) = 2$
6	7	8	7	8	7	8	7	8	$\pi_3(6) = 2$
7	8	8	8	8	8	8	8	8	$\pi_3(7) = 1$
8	1	2	3	4	5	6	7	8	$\pi_3(8) = 8$

Aller au-delà de la théorie des ensembles ?

Propriétés élémentaires

- * Un **système projectif** de shelves.
- * Lignes **périodiques**.
- * Solutions de $p \triangleright q = q$.
- * On comprend certaines lignes et colonnes.

A_3	1	2	3	4	5	6	7	8	
				8				8	
				8				8	
				8				8	
4	5	6	7	8	5	6	7	8	$\pi_3(4) = 4$
				8				8	
				8				8	
7	8	8	8	8	8	8	8	8	$\pi_3(7) = 1$
8	1	2	3	4	5	6	7	8	$\pi_3(8) = 8$

Aller au-delà de la théorie des ensembles ?

Propriétés élémentaires

- * Un **système projectif** de shelves.
- * Lignes **périodiques**.
- * Solutions de $p \triangleright q = q$.
- * On comprend certaines lignes et colonnes.

 Pas de formules explicites pour $p \triangleright q$, ni pour $\pi_n(p)$.

A_3	1	2	3	4	5	6	7	8	
1	2	4	6	8	2	4	6	8	$\pi_n(1) = ?$
				8				8	
				8				8	
4	5	6	7	8	5	6	7	8	$\pi_3(4) = 4$
				8				8	
				8				8	
7	8	8	8	8	8	8	8	8	$\pi_3(7) = 1$
8	1	2	3	4	5	6	7	8	$\pi_3(8) = 8$

Aller au-delà de la théorie des ensembles ?

Propriétés élémentaires

- * Un **système projectif** de shelves.
- * Lignes **périodiques**.
- * Solutions de $p \triangleright q = q$.
- * On comprend certaines lignes et colonnes.
 - ⚠ **Pas de formules explicites** pour $p \triangleright q$, ni pour $\pi_n(p)$.
- * A_n sont **monogènes** (générateur : 1).

$$A_n \cong \mathcal{F}_1 / (\dots ((\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \gamma) \dots) \triangleright \gamma = \gamma$$

$$1 \leftrightarrow \gamma$$

$$2 \leftrightarrow \gamma \triangleright \gamma$$

$$3 \leftrightarrow (\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \gamma$$

$$4 \leftrightarrow ((\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \gamma) \triangleright \gamma \quad \dots$$

Aller au-delà de la théorie des ensembles ?

Propriétés élémentaires

- ✿ Un **système projectif** de shelves.
 - ✿ Lignes **périodiques**.
 - ✿ Solutions de $p \triangleright q = q$.
 - ✿ On comprend certaines lignes et colonnes.
 - ⚠ **Pas de formules explicites** pour $p \triangleright q$, ni pour $\pi_n(p)$.
 - ✿ A_n sont **monogènes** (générateur : 1).
- $$A_n \cong \mathcal{F}_1 / (\dots ((\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \gamma) \dots) \triangleright \gamma = \gamma$$
- ✿ $A_n \rightsquigarrow$ tous les shelves monogènes finis (A. Drápal).

Aller au-delà de la théorie des ensembles ?

Propriétés élémentaires

- * Un **système projectif** de shelves.
- * Lignes **périodiques**.
- * Solutions de $p \triangleright q = q$.
- * On comprend certaines lignes et colonnes.
 - ⚠ **Pas de formules explicites** pour $p \triangleright q$, ni pour $\pi_n(p)$.
- * A_n sont **monogènes** (générateur : 1).

$$A_n \cong \mathcal{F}_1 / (\dots ((\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \gamma) \dots) \triangleright \gamma = \gamma$$

- * $A_n \rightsquigarrow$ tous les shelves monogènes finis (A. Drápal).

Conjectures élémentaires

$$* \pi_n(1) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty.$$

$$* \pi_n(1) \leq \pi_n(2).$$

$$* \varprojlim_{n \in \mathbb{N}} A_n \supset \mathcal{F}_1.$$

Aller au-delà de la théorie des ensembles ?

Propriétés élémentaires

- * Un **système projectif** de shelfs.
- * Lignes **périodiques**.
- * Solutions de $p \triangleright q = q$.
- * On comprend certaines lignes et colonnes.
 - ⚠ **Pas de formules explicites** pour $p \triangleright q$, ni pour $\pi_n(p)$.
- * A_n sont **monogènes** (générateur : 1).

$$A_n \cong \mathcal{F}_1 / (\dots ((\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \gamma) \dots) \triangleright \gamma = \gamma$$

- * $A_n \rightsquigarrow$ tous les shelfs monogènes finis (A. Drápal).

Conjectures élémentaires

- * $\pi_n(1) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty$.
- * $\pi_n(1) \leq \pi_n(2)$.
- * $\varprojlim_{n \in \mathbb{N}} A_n \supset \mathcal{F}_1$.

⚠ Théorèmes sous l'Axiome I3!

A_4	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
1	2	12	14	16	2	12	14	16	2	12	14	16	2	12	14	16
2	3	12	15	16	3	12	15	16	3	12	15	16	3	12	15	16
3	4	8	12	16	4	8	12	16	4	8	12	16	4	8	12	16
4	5	6	7	8	13	14	15	16	5	6	7	8	13	14	15	16
5	6	8	14	16	6	8	14	16	6	8	14	16	6	8	14	16
6	7	8	15	16	7	8	15	16	7	8	15	16	7	8	15	16
7	8	16	8	16	8	16	8	16	8	16	8	16	8	16	8	16
8	9	10	11	12	13	14	15	16	9	10	11	12	13	14	15	16
9	10	12	14	16	10	12	14	16	10	12	14	16	10	12	14	16
10	11	12	15	16	11	12	15	16	11	12	15	16	11	12	15	16
11	12	16	12	16	12	16	12	16	12	16	12	16	12	16	12	16
12	13	14	15	16	13	14	15	16	13	14	15	16	13	14	15	16
13	14	16	14	16	14	16	14	16	14	16	14	16	14	16	14	16
14	15	16	15	16	15	16	15	16	15	16	15	16	15	16	15	16
15	16	16	16	16	16	16	16	16	16	16	16	16	16	16	16	16
16	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16

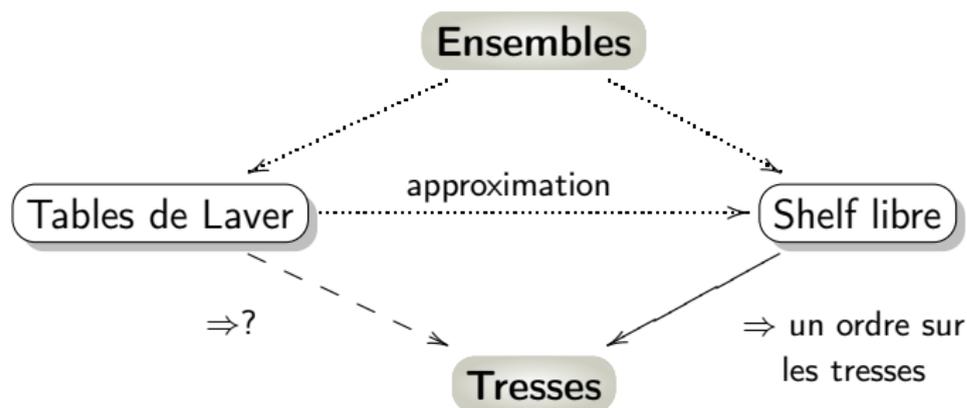
 Une riche combinatoire.

Rêves topologiques



Tables de Laver en topologie

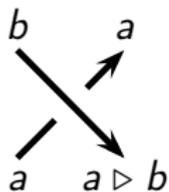
Richard Laver



Patrick Dehornoy

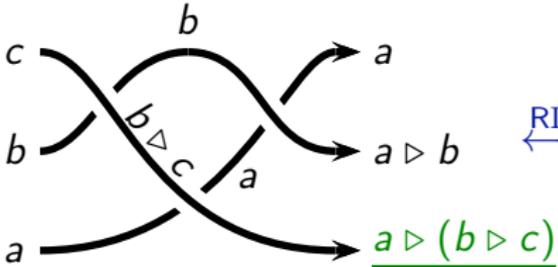
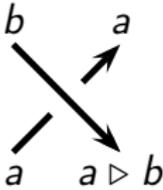
Coloriages

Coloriages
par (S, \triangleright) :

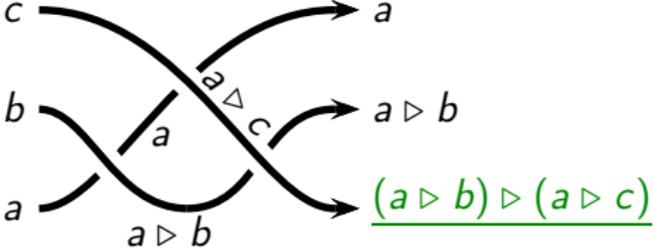


Coloriages

Coloriages
par (S, \triangleright) :

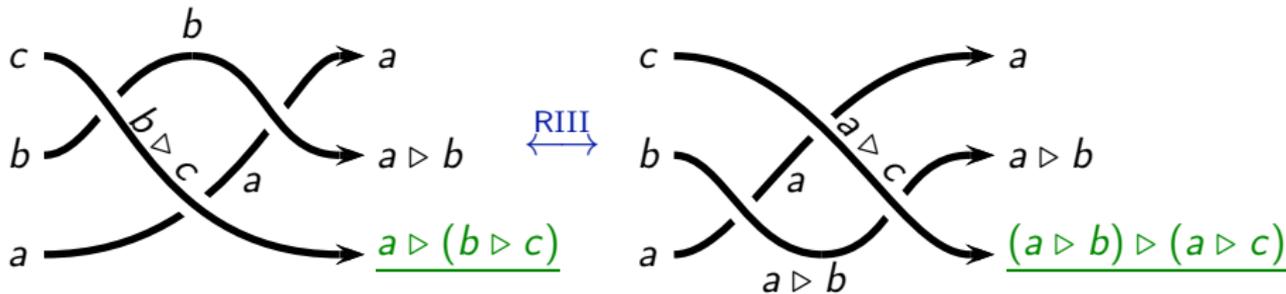
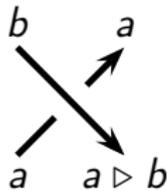


RIII



Coloriages

Coloriages
par (S, \triangleright) :

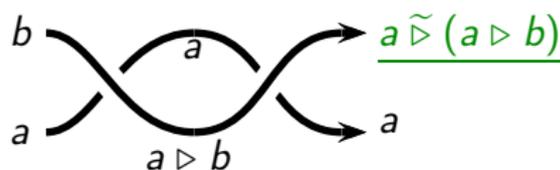
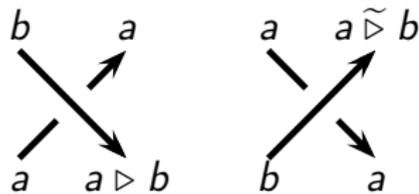


$$\text{RIII} \leftrightarrow a \triangleright (b \triangleright c) = (a \triangleright b) \triangleright (a \triangleright c) \quad (\text{AD})$$

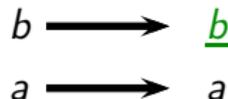
invariant de tresses positives $\rho(\beta) \in \text{End}(S^{\times n}) \rightsquigarrow \text{shelf}(S, \triangleright)$

Coloriages

Coloriages
par (S, \triangleright) :



$\stackrel{\text{RII}}{\longleftrightarrow}$

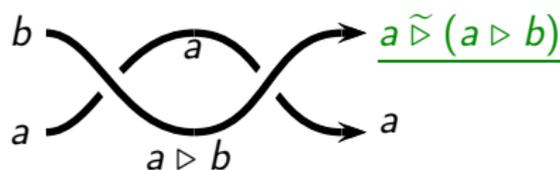
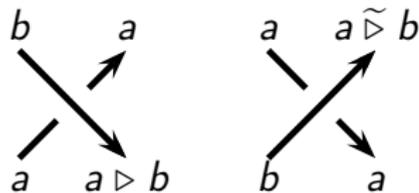


$$\begin{aligned} \text{RIII} &\leftrightarrow a \triangleright (b \triangleright c) = (a \triangleright b) \triangleright (a \triangleright c) \quad (\text{AD}) \\ \text{RII} &\leftrightarrow a \tilde{\triangleright} (a \triangleright b) = b = a \triangleright (a \tilde{\triangleright} b) \quad (\text{Inv}) \end{aligned}$$

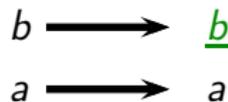
invariant de tresses positives $\rho(\beta) \in \text{End}(S^{\times n}) \rightsquigarrow \text{shelf}(S, \triangleright)$

Coloriages

Coloriages
par (S, \triangleright) :



$\stackrel{\text{RII}}{\longleftrightarrow}$



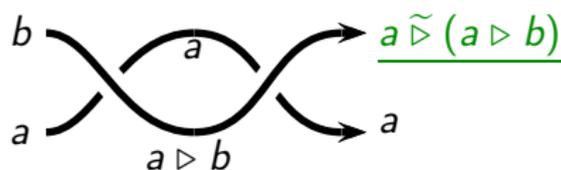
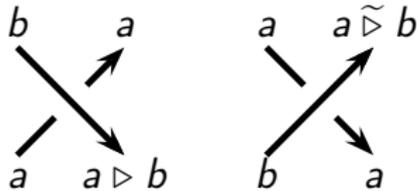
$$\begin{array}{l} \text{RIII} \leftrightarrow a \triangleright (b \triangleright c) = (a \triangleright b) \triangleright (a \triangleright c) \quad (\text{AD}) \\ \text{RII} \leftrightarrow a \tilde{\triangleright} (a \triangleright b) = b = a \triangleright (a \tilde{\triangleright} b) \quad (\text{Inv}) \end{array}$$

} rack

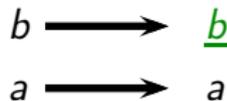
invariant de tresses $\rho(\beta) \in \text{Aut}(S^{\times n}) \rightsquigarrow \text{rack}(S, \triangleright, \tilde{\triangleright})$

Coloriages

Coloriages
par (S, \triangleright) :



$\stackrel{\text{RII}}{\iff}$



$$\begin{array}{l} \text{RIII} \iff a \triangleright (b \triangleright c) = (a \triangleright b) \triangleright (a \triangleright c) \quad (\text{AD}) \\ \text{RII} \iff a \tilde{\triangleright} (a \triangleright b) = b = a \triangleright (a \tilde{\triangleright} b) \quad (\text{Inv}) \end{array}$$

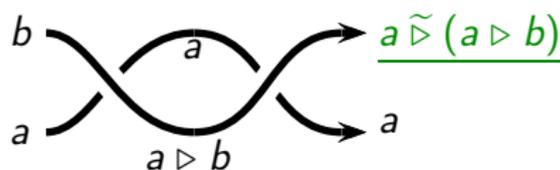
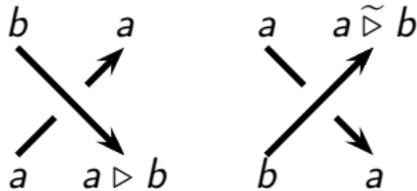
} rack

invariant de tresses $\rho(\beta) \in \text{Aut}(S^{\times n}) \iff \text{rack}(S, \triangleright, \tilde{\triangleright})$

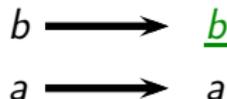
Exemples : \ast rack (groupe G , $a \triangleright b = aba^{-1}$, $a \tilde{\triangleright} b = a^{-1}ba$)
 $\rightsquigarrow G^{\times n} \curvearrowright B_n$, rep. d'Artin $B_n \curvearrowright F_n$ (gpe libre);

Coloriages

Coloriages
par (S, \triangleright) :



$\stackrel{\text{RII}}{\iff}$



$$\text{RIII} \iff a \triangleright (b \triangleright c) = (a \triangleright b) \triangleright (a \triangleright c) \quad (\text{AD})$$

$$\text{RII} \iff a \tilde{\triangleright} (a \triangleright b) = b = a \triangleright (a \tilde{\triangleright} b) \quad (\text{Inv})$$

} rack

invariant de tresses $\rho(\beta) \in \text{Aut}(S^{\times n}) \curvearrowright \text{rack}(S, \triangleright, \tilde{\triangleright})$

- Exemples :**
- ✱ rack (groupe G , $a \triangleright b = aba^{-1}$, $a \tilde{\triangleright} b = a^{-1}ba$)
 - $\rightsquigarrow G^{\times n} \curvearrowright B_n$, rep. d'Artin $B_n \curvearrowright F_n$ (gpe libre);
 - ✱ rack ($\mathbb{Z}[t^{\pm 1}]$ -mod. M , $a \triangleright b = tb + (1-t)a$)
 - \rightsquigarrow rep. de Burau $B_n \rightarrow GL_n(\mathbb{Z}[t^{\pm 1}])$.

\mathcal{F}_1 -coloriages pour les tresses arbitraires

invariants de tresses positives $\overset{\text{coloriages}}{\curvearrowright} \mathcal{F}_1$ ou A_n

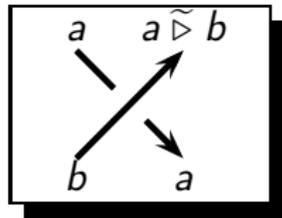
\mathcal{F}_1 -coloriages pour les tresses arbitraires

invariants de tresses **arbitraires**? ^{coloriages} \mathcal{F}_1 ou A_n

Problème : \mathcal{F}_1 et A_n sont des shelves, **pas des racks**.

$$\text{rack} \iff a \tilde{\triangleright} (a \triangleright b) = b = a \triangleright (a \tilde{\triangleright} b)$$

$$\iff \forall a, \text{ la translation } b \mapsto a \tilde{\triangleright} b \\ \text{est l'inverse de } T_a: b \mapsto a \triangleright b$$



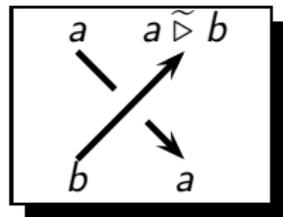
\mathcal{F}_1 -coloriages pour les tresses arbitraires

invariants de tresses **arbitraires**? $\overset{\text{coloriages}}{\rightsquigarrow} \mathcal{F}_1$ ou A_n

Problème : \mathcal{F}_1 et A_n sont des shelves, **pas des racks**.

$$\text{rack} \iff a \tilde{\triangleright} (a \triangleright b) = b = a \triangleright (a \tilde{\triangleright} b)$$

$$\iff \forall a, \text{ la translation } b \mapsto a \tilde{\triangleright} b \\ \text{est l'inverse de } T_a: b \mapsto a \triangleright b$$



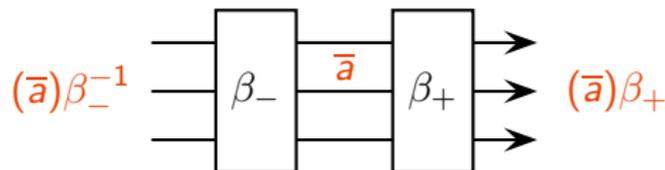
Solution pour \mathcal{F}_1 (Dehornoy) :

Les T_a sont injectives \rightsquigarrow opération $\tilde{\triangleright}$ partielle \rightsquigarrow **coloriage partiel** :

forme normale de tresses :

$$\beta = \beta_- \beta_+,$$

β_- négative, β_+ positive



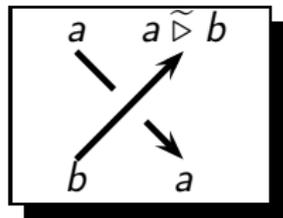
\mathcal{F}_1 -coloriages pour les tresses arbitraires

invariants de tresses **arbitraires**? $\overset{\text{coloriages}}{\rightsquigarrow} \mathcal{F}_1$ ou A_n

Problème : \mathcal{F}_1 et A_n sont des shelves, **pas des racks**.

$$\text{rack} \iff a \tilde{\triangleright} (a \triangleright b) = b = a \triangleright (a \tilde{\triangleright} b)$$

$$\iff \forall a, \text{ la translation } b \mapsto a \tilde{\triangleright} b \text{ est l'inverse de } T_a: b \mapsto a \triangleright b$$



Solution pour \mathcal{F}_1 (Dehornoy) :

Les T_a sont injectives \rightsquigarrow opération $\tilde{\triangleright}$ partielle \rightsquigarrow **coloriage partiel** :

forme normale de tresses :

$$\beta = \beta_- \beta_+,$$

β_- négative, β_+ positive



* $\forall k$ -tresses β et β' , \exists un \bar{a} t.q. $(\bar{a})\beta$ et $(\bar{a})\beta'$ sont définis.

* $(\bar{a})\beta = (\bar{a})\beta' \iff \beta \simeq \beta'$.

\mathcal{F}_1 -coloriages pour les tresses arbitraires

invariants de tresses **arbitraires**? $\overset{\text{coloriages}}{\rightsquigarrow} \mathcal{F}_1$ ou A_n

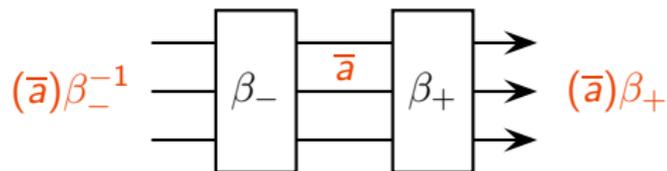
Solution pour \mathcal{F}_1 (Dehornoy) :

Les T_a sont injectives \rightsquigarrow opération \triangleright partielle \rightsquigarrow **coloriage partiel** :

forme normale de tresses :

$$\beta = \beta_- \beta_+,$$

β_- négative, β_+ positive



* $\forall k$ -tresses β et β' , \exists un \bar{a} t.q. $(\bar{a})\beta$ et $(\bar{a})\beta'$ sont définis.

* $(\bar{a})\beta = (\bar{a})\beta' \iff \beta \simeq \beta'$.

* La **divisibilité à gauche** induit un ordre total sur \mathcal{F}_1 et sur $\mathcal{F}_1^{\times k}$:

$$a \mid_g b \iff b = a \triangleright c \text{ pour un certain } c$$

\mathcal{F}_1 -coloriages pour les tresses arbitraires

invariants de tresses **arbitraires**? $\overset{\text{coloriages}}{\rightsquigarrow} \mathcal{F}_1$ ou A_n

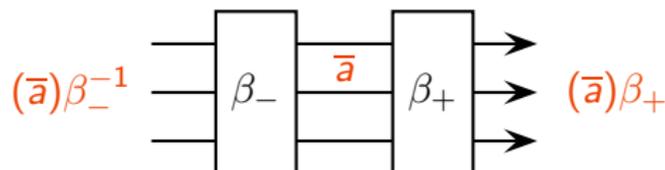
Solution pour \mathcal{F}_1 (Dehornoy) :

Les T_a sont injectives \rightsquigarrow opération \triangleright partielle \rightsquigarrow **coloriage partiel** :

forme normale de tresses :

$$\beta = \beta_- \beta_+,$$

β_- négative, β_+ positive



* $\forall k$ -tresses β et β' , \exists un \bar{a} t.q. $(\bar{a})\beta$ et $(\bar{a})\beta'$ sont définis.

* $(\bar{a})\beta = (\bar{a})\beta' \iff \beta \simeq \beta'$.

* La **divisibilité à gauche** induit un ordre total sur \mathcal{F}_1 et sur $\mathcal{F}_1^{\times k}$:

$$a \mid_g b \iff b = a \triangleright c \text{ pour un certain } c$$

* Pour les tresses, la relation

$$\beta < \beta' \iff (\bar{a})\beta \mid_g (\bar{a})\beta'$$

est un **ordre total invariant à gauche** ($\beta < \beta' \implies \alpha\beta < \alpha\beta'$).

A_n -coloriages pour les tresses arbitraires ?

invariants de tresses arbitraires ? ^{coloriages} A_n

Problème : Les translations $T_a: b \mapsto a \triangleright b$ ne sont pas injectives !

Exemple : $(2^n - 1) \triangleright a = 2^n$ pour tout a .

\implies On n'a même pas de coloriages partiels !

A_n -coloriages pour les tresses arbitraires ?

invariants de tresses **arbitraires** ? $\overset{\text{coloriages}}{\curvearrowright} A_n$

Problème : Les translations $T_a: b \mapsto a \triangleright b$ ne sont pas injectives !

Exemple : $(2^n - 1) \triangleright a = 2^n$ pour tout a .

\implies **On n'a même pas de coloriages partiels !**

Pourquoi persister ?

* Conjecturalement, $A_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} A_\infty \supseteq \mathcal{F}_1$.

* A_n sont finis.

* A_n sont très différentes des racks usuellement utilisés en topologie.

Une passerelle
homologique



Coloriages pondérés

But : Rendre les coloriages plus flexibles.

Coloriages pondérés

But : Rendre les coloriages plus flexibles.

Méthode : Les enrichir avec des **poids**.

Carter-Jelsovsky-Kamada-Langford-Saito, '99 :

shelf S , groupe abélien A , $\phi: S \times S \rightarrow A \rightsquigarrow$ **ϕ -poids** :

$$\text{diagramme } S\text{-colorié } D \longmapsto \sum_{\begin{array}{c} b \\ \diagdown \diagup \\ a \end{array}} \pm \phi(a, b)$$

Coloriages pondérés

But : Rendre les coloriages plus flexibles.

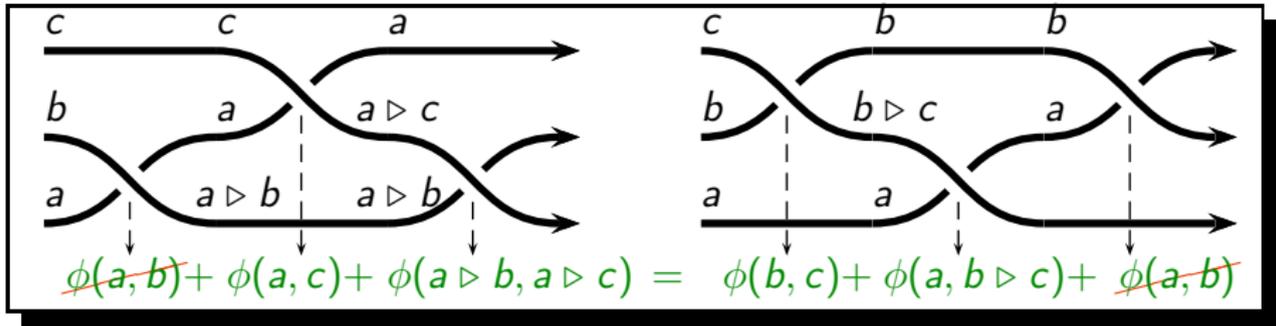
Méthode : Les enrichir avec des **poids**.

Carter-Jelsovsky-Kamada-Langford-Saito, '99 :

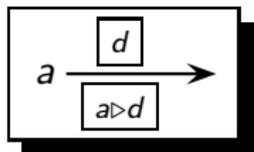
shelf S , groupe abélien A , $\phi: S \times S \rightarrow A \rightsquigarrow$ **ϕ -poids** :

$$\text{diagramme } S\text{-colorié } D \mapsto \sum_{\substack{b \\ \nearrow \\ a}} \pm \phi(a, b)$$

$\{ \phi\text{-poids de tous les coloriages de } D \}$ est un invariant de tresses positives si



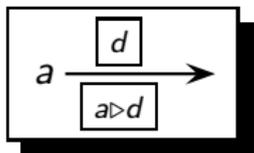
Variante : coloriage des régions



$\psi: S \times S \times S \rightarrow A \rightsquigarrow \psi\text{-poids} :$

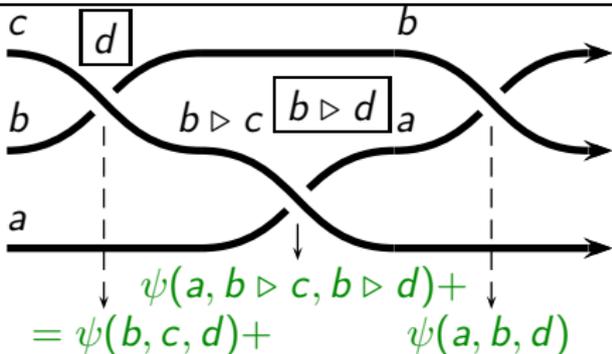
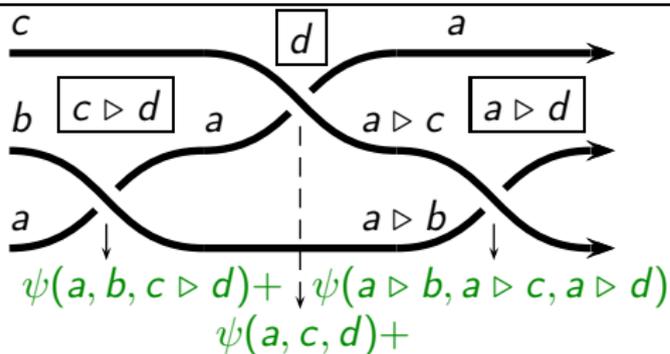
diagramme S -colorié $D \mapsto \sum_{\begin{array}{c} b \quad d \\ \diagdown \quad \diagup \\ a \end{array}} \pm \psi(a, b, d)$

Variante : coloriage des régions



$$\psi: S \times S \times S \rightarrow A \rightsquigarrow \psi\text{-poids :}$$

$$\text{diagramme } S\text{-colorié } D \longmapsto \sum_{\substack{b \text{ } d \\ a \text{ } \diagdown}} \pm \psi(a, b, d)$$



Cocycles \leadsto poids

Cohomologie des racks (Fenn-Rourke-Sanderson, '95)

Shelf $(S, \triangleright) \leadsto$ complexe $(\text{Hom}(S^{\times k}, A), d_R^k) \leadsto H_R^k(S, A)$

$$(d_R^k f)(a_1, \dots, a_{k+1}) = \sum_{i=1}^{k+1} (-1)^{i-1} (f(a_1, \dots, a_{i-1}, a_i \triangleright a_{i+1}, \dots, a_i \triangleright a_{k+1}) \\ - f(a_1, \dots, a_{i-1}, a_{i+1}, \dots, a_{k+1})).$$

Cocycles \leadsto poids

Cohomologie des racks (Fenn-Rourke-Sanderson, '95)

Shelf $(S, \triangleright) \leadsto$ complexe $(\text{Hom}(S^{\times k}, A), d_R^k) \leadsto H_R^k(S, A)$

$$(d_R^k f)(a_1, \dots, a_{k+1}) = \sum_{i=1}^{k+1} (-1)^{i-1} (f(a_1, \dots, a_{i-1}, a_i \triangleright a_{i+1}, \dots, a_i \triangleright a_{k+1}) - f(a_1, \dots, a_{i-1}, a_{i+1}, \dots, a_{k+1})).$$

2-cocycles : applications $\phi: S \times S \rightarrow A$ t.q.

$$\phi(a, c) + \phi(a \triangleright b, a \triangleright c) = \phi(b, c) + \phi(a, b \triangleright c)$$

3-cocycles : applications $\psi: S \times S \times S \rightarrow A$ t.q.

$$\psi(a, b, c \triangleright d) + \psi(a, c, d) + \psi(a \triangleright b, a \triangleright c, a \triangleright d) = \psi(b, c, d) + \psi(a, b \triangleright c, b \triangleright d) + \psi(a, b, d)$$

Cocycles \rightsquigarrow poids

Cohomologie des racks (Fenn-Rourke-Sanderson, '95)

Shelf $(S, \triangleright) \rightsquigarrow$ complexe $(\text{Hom}(S^{\times k}, A), d_R^k) \rightsquigarrow H_R^k(S, A)$

$$(d_R^k f)(a_1, \dots, a_{k+1}) = \sum_{i=1}^{k+1} (-1)^{i-1} (f(a_1, \dots, a_{i-1}, a_i \triangleright a_{i+1}, \dots, a_i \triangleright a_{k+1}) - f(a_1, \dots, a_{i-1}, a_{i+1}, \dots, a_{k+1})).$$

2-cocycles : applications $\phi: S \times S \rightarrow A$ t.q.

$$\phi(a, c) + \phi(a \triangleright b, a \triangleright c) = \phi(b, c) + \phi(a, b \triangleright c)$$

3-cocycles : applications $\psi: S \times S \times S \rightarrow A$ t.q.

$$\psi(a, b, c \triangleright d) + \psi(a, c, d) + \psi(a \triangleright b, a \triangleright c, a \triangleright d) = \psi(b, c, d) + \psi(a, b \triangleright c, b \triangleright d) + \psi(a, b, d)$$

invariants de tresses positives

coloriages &

poids

shelf & 2- ou 3-cocycle

2- et 3-cocycles pour les tables de Laver

Théorème (Dehornoy-L., '14)

① $B_{\mathbb{R}}^2(A_n, \mathbb{Z}) \simeq \mathbb{Z}^{2^n-1}$, base : pour $1 \leq q < 2^n$,

$$\phi_{q,n}(a, b) = \begin{cases} 1 & \text{si } q \in \text{Colonne}(b), q \notin \text{Colonne}(a \triangleright b), \\ 0 & \text{sinon.} \end{cases}$$

2- et 3-cocycles pour les tables de Laver

Théorème (Dehornoy-L., '14)

① $B_{\mathbb{R}}^2(A_n, \mathbb{Z}) \simeq \mathbb{Z}^{2^n-1}$, base : pour $1 \leq q < 2^n$,

$$\phi_{q,n}(a, b) = \begin{cases} 1 & \text{si } q \in \text{Colonne}(b), q \notin \text{Colonne}(a \triangleright b), \\ 0 & \text{sinon.} \end{cases}$$

② $B_{\mathbb{R}}^3(A_n) \simeq \mathbb{Z}^{2^{2^n}-2^n}$, base : cobords explicites, valeurs dans $\{0, \pm 1\}$.

2- et 3-cocycles pour les tables de Laver

Théorème (Dehornoy-L., '14)

① $B_{\mathbb{R}}^2(A_n, \mathbb{Z}) \simeq \mathbb{Z}^{2^n - 1}$, base : pour $1 \leq q < 2^n$,

$$\phi_{q,n}(a, b) = \begin{cases} 1 & \text{si } q \in \text{Colonne}(b), q \notin \text{Colonne}(a \triangleright b), \\ 0 & \text{sinon.} \end{cases}$$

② $B_{\mathbb{R}}^3(A_n) \simeq \mathbb{Z}^{2^{2n} - 2^n}$, base : cobords explicites, valeurs dans $\{0, \pm 1\}$.

③ $H_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq \mathbb{Z}$, base : $[f_{\text{const}} : \bar{a} \mapsto 1]$ ($k \leq 3$).

④ $Z_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq B_{\mathbb{R}}^k(A_n) \oplus H_{\mathbb{R}}^k(A_n)$ ($k \leq 3$).

2- et 3-cocycles pour les tables de Laver

Théorème (Dehornoy-L., '14)

① $B_{\mathbb{R}}^2(A_n, \mathbb{Z}) \simeq \mathbb{Z}^{2^n - 1}$, base : pour $1 \leq q < 2^n$,

$$\phi_{q,n}(a, b) = \begin{cases} 1 & \text{si } q \in \text{Colonne}(b), q \notin \text{Colonne}(a \triangleright b), \\ 0 & \text{sinon.} \end{cases}$$

② $B_{\mathbb{R}}^3(A_n) \simeq \mathbb{Z}^{2^{2n} - 2^n}$, base : cobords explicites, valeurs dans $\{0, \pm 1\}$.

③ $H_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq \mathbb{Z}$, base : $[f_{\text{const}} : \bar{a} \mapsto 1]$ ($k \leq 3$).

④ $Z_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq B_{\mathbb{R}}^k(A_n) \oplus H_{\mathbb{R}}^k(A_n)$ ($k \leq 3$).

2- et 3-cocycles pour les tables de Laver

Théorème (Dehornoy-L., '14)

① $B_{\mathbb{R}}^2(A_n, \mathbb{Z}) \simeq \mathbb{Z}^{2^n - 1}$, base : pour $1 \leq q < 2^n$,

$$\phi_{q,n}(a, b) = \begin{cases} 1 & \text{si } q \in \text{Colonne}(b), q \notin \text{Colonne}(a \triangleright b), \\ 0 & \text{sinon.} \end{cases}$$

② $B_{\mathbb{R}}^3(A_n) \simeq \mathbb{Z}^{2^{2n} - 2^n}$, base : cobords explicites, valeurs dans $\{0, \pm 1\}$.

③ $H_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq \mathbb{Z}$, base : $[f_{\text{const}} : \bar{a} \mapsto 1]$ ($k \leq 3$).

④ $Z_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq B_{\mathbb{R}}^k(A_n) \oplus H_{\mathbb{R}}^k(A_n)$ ($k \leq 3$).

Remarque : Les $\phi_{q,n}$ captent la combinatoire des A_n (e.g., les périodes).

Divisibilité à droite pour les tables de Laver

Un ingrédient clé de la preuve : un changement de base, qui utilise la **divisibilité à droite** :

$$a \mid_d b \iff b = c \triangleright a \text{ pour un certain } c$$

Divisibilité à droite pour les tables de Laver

Un ingrédient clé de la preuve : un changement de base, qui utilise la **divisibilité à droite** :

$$a \mid_d b \iff b = c \triangleright a \text{ pour un certain } c$$

Théorème (Dehornoy-L., 14)

- ① \mid_d est un **ordre partiel** sur A_n .
- ② $a \mid_d b \iff \text{Colonne}(a) \supseteq \text{Colonne}(b)$.

Divisibilité à droite pour les tables de Laver

Un ingrédient clé de la preuve : un changement de base, qui utilise la **divisibilité à droite** :

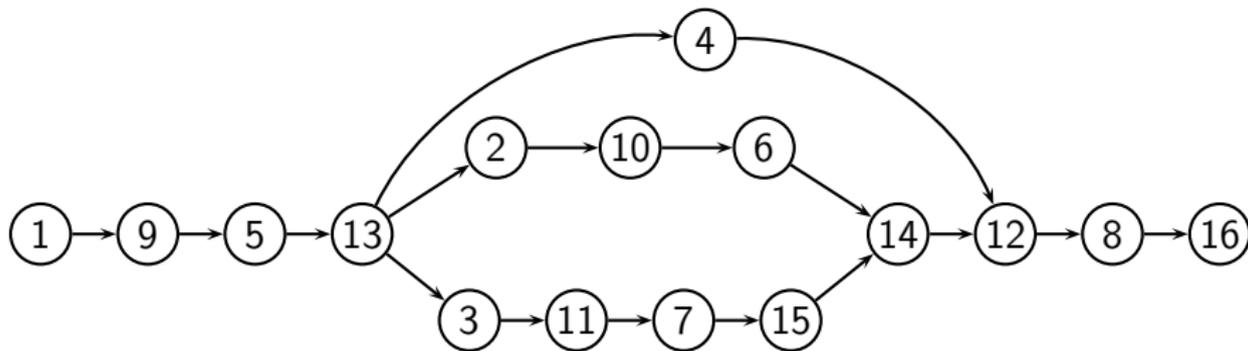
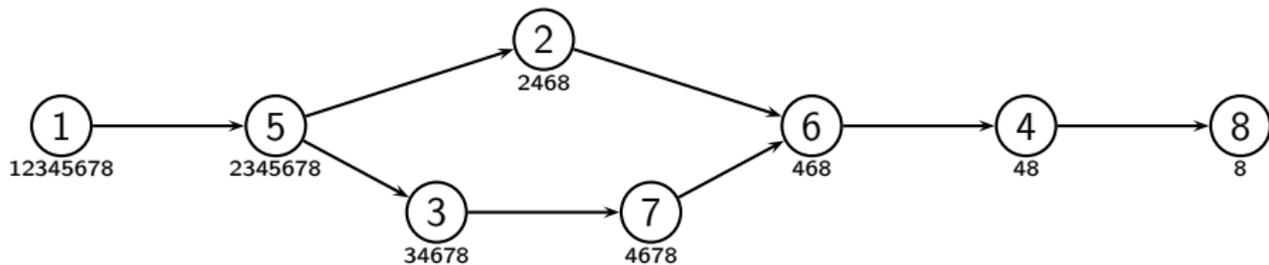
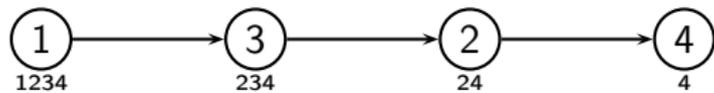
$$a \mid_d b \iff b = c \triangleright a \text{ pour un certain } c$$

Théorème (Dehornoy-L., 14)

- ① \mid_d est un **ordre partiel** sur A_n .
- ② $a \mid_d b \iff \text{Colonne}(a) \supseteq \text{Colonne}(b)$.

Propriétés :

- * Élément minimal : 1.
- * Élément maximal : 2^n .
- * **Non-linéaire** pour $n \geq 3$.
- * **N'est pas un treillis** pour $n \geq 5$.



Transitivité de la relation $|_d$

Théorème (Laver, Drápal, '95)

L'opération $p \circ q = p \triangleright (q + 1) - 1$ sur A_n satisfait à

$$(a \circ b) \triangleright c = a \triangleright (b \triangleright c),$$

$$(a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c),$$

$$a \triangleright (b \circ c) = (a \triangleright b) \circ (a \triangleright c),$$

$$2^n \circ a = a,$$

$$a \circ b = (a \triangleright b) \circ a,$$

$$a \circ 2^n = a.$$

A_3, \triangleright	1	2	3	4	5	6	7	8	A_3, \circ	1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	4	6	8	2	4	6	8	1	3	5	7	1	3	5	7	1
2	3	4	7	8	3	4	7	8	2	3	6	7	2	3	6	7	2
3	4	8	4	8	4	8	4	8	3	7	3	7	3	7	3	7	3
4	5	6	7	8	5	6	7	8	4	5	6	7	4	5	6	7	4
5	6	8	6	8	6	8	6	8	5	7	5	7	5	7	5	7	5
6	7	8	7	8	7	8	7	8	6	7	6	7	6	7	6	7	6
7	8	8	8	8	8	8	8	8	7	7	7	7	7	7	7	7	7
8	1	2	3	4	5	6	7	8	8	1	2	3	4	5	6	7	8

Transitivité de la relation $|_d$

Théorème (Laver, Drápal, '95)

L'opération $p \circ q = p \triangleright (q + 1) - 1$ sur A_n satisfait à

$$(a \circ b) \triangleright c = a \triangleright (b \triangleright c),$$

$$(a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c),$$

$$a \triangleright (b \circ c) = (a \triangleright b) \circ (a \triangleright c),$$

$$2^n \circ a = a,$$

$$a \circ b = (a \triangleright b) \circ a,$$

$$a \circ 2^n = a.$$

A_3, \triangleright	1	2	3	4	5	6	7	8	A_3, \circ	1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	4	6	8	2	4	6	8	1	3	5	7	1	3	5	7	1
2	3	4	7	8	3	4	7	8	2	3	6	7	2	3	6	7	2
3	4	8	4	8	4	8	4	8	3	7	3	7	3	7	3	7	3
4	5	6	7	8	5	6	7	8	4	5	6	7	4	5	6	7	4
5	6	8	6	8	6	8	6	8	5	7	5	7	5	7	5	7	5
6	7	8	7	8	7	8	7	8	6	7	6	7	6	7	6	7	6
7	8	8	8	8	8	8	8	8	7	7	7	7	7	7	7	7	7
8	1	2	3	4	5	6	7	8	8	1	2	3	4	5	6	7	8

$$a |_d b |_d c \Rightarrow c = e \triangleright \underbrace{(d \triangleright a)}_b = (e \circ d) \triangleright a \Rightarrow a |_d c.$$

Digression : tresses bifurquées

Théorème (Laver, Drápal, '95)

L'opération $p \circ q = p \triangleright (q + 1) - 1$ sur A_n satisfait à

$$(a \circ b) \triangleright c = a \triangleright (b \triangleright c),$$

$$(a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c),$$

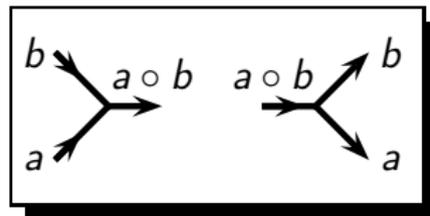
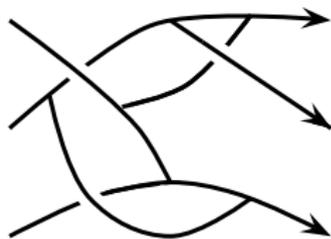
$$a \triangleright (b \circ c) = (a \triangleright b) \circ (a \triangleright c),$$

$$2^n \circ a = a,$$

$$a \circ b = (a \triangleright b) \circ a,$$

$$a \circ 2^n = a.$$

Application : coloriage de **tresses bifurquées** positives.



Digression : tresses bifurquées

Théorème (Laver, Drápal, '95)

L'opération $p \circ q = p \triangleright (q + 1) - 1$ sur A_n satisfait à

$$(a \circ b) \triangleright c = a \triangleright (b \triangleright c),$$

$$(a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c),$$

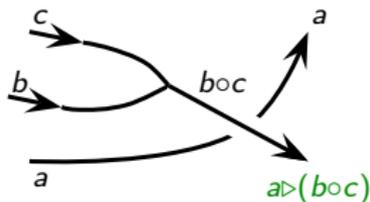
$$a \triangleright (b \circ c) = (a \triangleright b) \circ (a \triangleright c),$$

$$2^n \circ a = a,$$

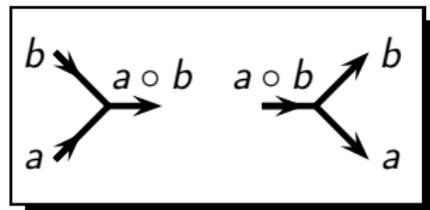
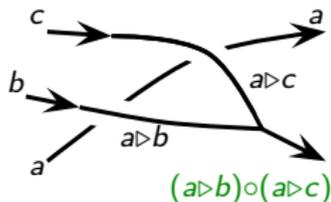
$$a \circ b = (a \triangleright b) \circ a,$$

$$a \circ 2^n = a.$$

Application : coloriage de **tresses bifurquées** positives.



RIV



Digression : tresses bifurquées

Théorème (Laver, Drápal, '95)

L'opération $p \circ q = p \triangleright (q + 1) - 1$ sur A_n satisfait à

$$(a \circ b) \triangleright c = a \triangleright (b \triangleright c),$$

$$(a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c),$$

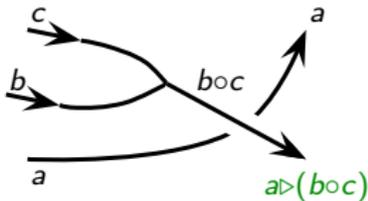
$$a \triangleright (b \circ c) = (a \triangleright b) \circ (a \triangleright c),$$

$$2^n \circ a = a,$$

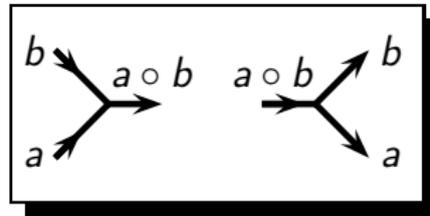
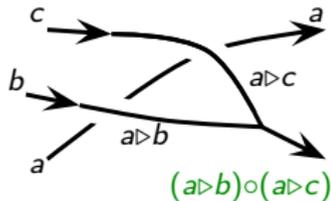
$$a \circ b = (a \triangleright b) \circ a,$$

$$a \circ 2^n = a.$$

Application : coloriage de **tresses bifurquées** positives.



RIV



invariants de tresses bifurquées positives \rightsquigarrow coloriage A_n

Digression : tresses bifurquées

Théorème (Laver, Drápal, '95)

L'opération $p \circ q = p \triangleright (q + 1) - 1$ sur A_n satisfait à

$$(a \circ b) \triangleright c = a \triangleright (b \triangleright c),$$

$$(a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c),$$

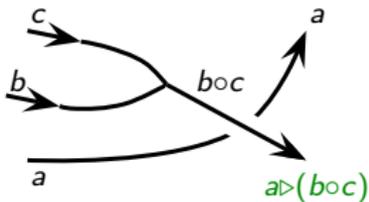
$$a \triangleright (b \circ c) = (a \triangleright b) \circ (a \triangleright c),$$

$$2^n \circ a = a,$$

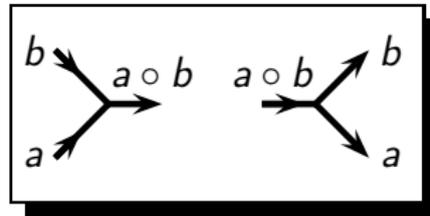
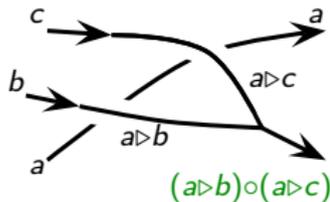
$$a \circ b = (a \triangleright b) \circ a,$$

$$a \circ 2^n = a.$$

Application : coloriage de **tresses bifurquées** positives.



RIV



invariants de tresses bifurquées positives \rightsquigarrow coloriage A_n

⚠ Cela ne marche pas pour \mathcal{F}_1 !

Diverses relations de divisibilité

	$a \mid_d b$ si $b = c \triangleright a$	$a \mid_g b$ si $b = a \triangleright c$
A_n	est un ordre partiel \rightsquigarrow une bonne base de $Z_{\mathbb{R}}^2(A_n, \mathbb{Z})$	
\mathcal{F}_1		induit un ordre total \rightsquigarrow un ordre sur les tresses

Diverses relations de divisibilité

	$a \mid_d b$ si $b = c \triangleright a$	$a \mid_g b$ si $b = a \triangleright c$
A_n	est un ordre partiel \rightsquigarrow une bonne base de $Z_{\mathbb{R}}^2(A_n, \mathbb{Z})$	induit une relation triviale
\mathcal{F}_1		induit un ordre total \rightsquigarrow un ordre sur les tresses

Diverses relations de divisibilité

	$a \mid_d b$ si $b = c \triangleright a$	$a \mid_g b$ si $b = a \triangleright c$
A_n	est un ordre partiel \leadsto une bonne base de $Z_{\mathbb{R}}^2(A_n, \mathbb{Z})$	induit une relation triviale
\mathcal{F}_1	induit un ordre partiel	induit un ordre total \leadsto un ordre sur les tresses

Profondeur $d: \mathcal{F}_1 \rightarrow \mathbb{N}$, $d(\gamma) = 1$, $d(c \triangleright a) = d(a) + 1$.

$$a \mid_d b \implies d(b) = d(a) + 1$$

Diverses relations de divisibilité

	$a \mid_d b$ si $b = c \triangleright a$	$a \mid_g b$ si $b = a \triangleright c$
A_n	est un ordre partiel \leadsto une bonne base de $Z_{\mathbb{R}}^2(A_n, \mathbb{Z})$	induit une relation triviale
\mathcal{F}_1	induit un ordre partiel	induit un ordre total \leadsto un ordre sur les tresses

Profondeur $d: \mathcal{F}_1 \rightarrow \mathbb{N}$, $d(\gamma) = 1$, $d(c \triangleright a) = d(a) + 1$.

$$a \mid_d b \implies d(b) = d(a) + 1$$

* \mid_d est anti-symétrique, mais pas transitive sur \mathcal{F}_1 .

Diverses relations de divisibilité

	$a \mid_d b$ si $b = c \triangleright a$	$a \mid_g b$ si $b = a \triangleright c$
A_n	est un ordre partiel \leadsto une bonne base de $Z_{\mathbb{R}}^2(A_n, \mathbb{Z})$	induit une relation triviale
\mathcal{F}_1	induit un ordre partiel	induit un ordre total \leadsto un ordre sur les tresses

Profondeur $d: \mathcal{F}_1 \rightarrow \mathbb{N}$, $d(\gamma) = 1$, $d(c \triangleright a) = d(a) + 1$.

$$a \mid_d b \implies d(b) = d(a) + 1$$

* \mid_d est anti-symétrique, mais pas transitive sur \mathcal{F}_1 .

* \mid_d est plus fine que d : $a \mid_d b \not\Leftarrow d(b) = d(a) + 1$.

Diverses relations de divisibilité

	$a \mid_d b$ si $b = c \triangleright a$	$a \mid_g b$ si $b = a \triangleright c$
A_n	est un ordre partiel \leadsto une bonne base de $Z_{\mathbb{R}}^2(A_n, \mathbb{Z})$	induit une relation triviale
\mathcal{F}_1	induit un ordre partiel	induit un ordre total \leadsto un ordre sur les tresses

Profondeur $d: \mathcal{F}_1 \rightarrow \mathbb{N}$, $d(\gamma) = 1$, $d(c \triangleright a) = d(a) + 1$.

$$a \mid_d b \implies d(b) = d(a) + 1$$

* \mid_d est anti-symétrique, mais pas transitive sur \mathcal{F}_1 .

* \mid_d est plus fine que d : $a \mid_d b \not\Leftarrow d(b) = d(a) + 1$.

$$b = \gamma \triangleright (\gamma \triangleright \gamma), \quad d(b) = 3,$$

$$a = \left((\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \left((\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \gamma \right) \right) \triangleright \gamma, \quad d(a) = 2.$$

Diverses relations de divisibilité

	$a \mid_d b$ si $b = c \triangleright a$	$a \mid_g b$ si $b = a \triangleright c$
A_n	est un ordre partiel \leadsto une bonne base de $Z_{\mathbb{R}}^2(A_n, \mathbb{Z})$	induit une relation triviale
\mathcal{F}_1	induit un ordre partiel	induit un ordre total \leadsto un ordre sur les tresses

Profondeur $d: \mathcal{F}_1 \rightarrow \mathbb{N}$, $d(\gamma) = 1$, $d(c \triangleright a) = d(a) + 1$.

$$a \mid_d b \implies d(b) = d(a) + 1$$

* \mid_d est anti-symétrique, mais pas transitive sur \mathcal{F}_1 .

* \mid_d est plus fine que d : $a \mid_d b \not\Leftarrow d(b) = d(a) + 1$.

$$b = \gamma \triangleright (\gamma \triangleright \gamma), \quad d(b) = 3,$$

$$a = \left((\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \left((\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \gamma \right) \right) \triangleright \gamma, \quad d(a) = 2.$$

Si $a \mid_d b$ dans \mathcal{F}_1 , alors $\left((1 \triangleright 1) \triangleright \left((1 \triangleright 1) \triangleright 1 \right) \right) \triangleright 1 \mid_d 1 \triangleright (1 \triangleright 1)$
dans tous les A_n .

Diverses relations de divisibilité

	$a \mid_d b$ si $b = c \triangleright a$	$a \mid_g b$ si $b = a \triangleright c$
A_n	est un ordre partiel \leadsto une bonne base de $Z_{\mathbb{R}}^2(A_n, \mathbb{Z})$	induit une relation triviale
\mathcal{F}_1	induit un ordre partiel	induit un ordre total \leadsto un ordre sur les tresses

Profondeur $d: \mathcal{F}_1 \rightarrow \mathbb{N}$, $d(\gamma) = 1$, $d(c \triangleright a) = d(a) + 1$.

$$a \mid_d b \implies d(b) = d(a) + 1$$

* \mid_d est anti-symétrique, mais pas transitive sur \mathcal{F}_1 .

* \mid_d est plus fine que d : $a \mid_d b \not\Leftarrow d(b) = d(a) + 1$.

$$b = \gamma \triangleright (\gamma \triangleright \gamma), \quad d(b) = 3,$$

$$a = \left((\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \left((\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \gamma \right) \right) \triangleright \gamma, \quad d(a) = 2.$$

Si $a \mid_d b$ dans \mathcal{F}_1 , alors $\left((1 \triangleright 1) \triangleright \left((1 \triangleright 1) \triangleright 1 \right) \right) \triangleright 1 \mid_d 1 \triangleright (1 \triangleright 1)$
dans tous les A_n . Mais $8 \not\mid_d 4$ dans A_3 !

Diverses relations de divisibilité

	$a \mid_d b$ si $b = c \triangleright a$	$a \mid_g b$ si $b = a \triangleright c$
A_n	est un ordre partiel \leadsto une bonne base de $Z_{\mathbb{R}}^2(A_n, \mathbb{Z})$	induit une relation triviale
\mathcal{F}_1	induit un ordre partiel \leadsto ?	induit un ordre total \leadsto un ordre sur les tresses

Profondeur $d: \mathcal{F}_1 \rightarrow \mathbb{N}$, $d(\gamma) = 1$, $d(c \triangleright a) = d(a) + 1$.

$$a \mid_d b \implies d(b) = d(a) + 1$$

* \mid_d est anti-symétrique, mais pas transitive sur \mathcal{F}_1 .

* \mid_d est plus fine que d : $a \mid_d b \not\Leftarrow d(b) = d(a) + 1$.

$$b = \gamma \triangleright (\gamma \triangleright \gamma), \quad d(b) = 3,$$

$$a = \left((\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \left((\gamma \triangleright \gamma) \triangleright \gamma \right) \right) \triangleright \gamma, \quad d(a) = 2.$$

Si $a \mid_d b$ dans \mathcal{F}_1 , alors $\left((1 \triangleright 1) \triangleright \left((1 \triangleright 1) \triangleright 1 \right) \right) \triangleright 1 \mid_d 1 \triangleright (1 \triangleright 1)$
dans tous les A_n . Mais $8 \not\mid_d 4$ dans A_3 !

Compléments sur la cohomologie des tables de Laver

Théorème (L., '14)

- ① $B_{\mathbb{R}}^k(A_n, \mathbb{Z}) \simeq \mathbb{Z}^{P_k(2^n)}$, $P_k(x) = \frac{x^k - x^{k \bmod 2}}{x + 1}$.
- ② $H_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq \mathbb{Z}$, base : $[f_{\text{const}}]$.
- ③ $Z_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq B_{\mathbb{R}}^k(A_n) \oplus H_{\mathbb{R}}^k(A_n)$.

Compléments sur la cohomologie des tables de Laver

Théorème (L., '14)

- ① $B_{\mathbb{R}}^k(A_n, \mathbb{Z}) \simeq \mathbb{Z}^{P_k(2^n)}$, $P_k(x) = \frac{x^k - x^{k \bmod 2}}{x + 1}$.
- ② $H_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq \mathbb{Z}$, base : $[f_{\text{const}}]$.
- ③ $Z_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq B_{\mathbb{R}}^k(A_n) \oplus H_{\mathbb{R}}^k(A_n)$.

Conjecture

Tous les shelves monogènes finis ont ce comportement cohomologique.

Compléments sur la cohomologie des tables de Laver

Théorème (L., '14)

- ① $B_{\mathbb{R}}^k(A_n, \mathbb{Z}) \simeq \mathbb{Z}^{P_k(2^n)}$, $P_k(x) = \frac{x^k - x^{k \bmod 2}}{x + 1}$.
- ② $H_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq \mathbb{Z}$, base : $[f_{const}]$.
- ③ $Z_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq B_{\mathbb{R}}^k(A_n) \oplus H_{\mathbb{R}}^k(A_n)$.

Conjecture

Tous les shelves monogènes finis ont ce comportement cohomologique.

- * $\boxed{H_{\mathbb{R}}^k(S, \mathbb{Q}) \simeq \mathbb{Q}[f_{const}]}$ pour une large classe de shelves
(généralisation du cas des racks finis, Etingof-Graña '03).

Compléments sur la cohomologie des tables de Laver

Théorème (L., '14)

- ① $B_{\mathbb{R}}^k(A_n, \mathbb{Z}) \simeq \mathbb{Z}^{P_k(2^n)}$, $P_k(x) = \frac{x^k - x^{k \bmod 2}}{x + 1}$.
- ② $H_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq \mathbb{Z}$, base : $[f_{const}]$.
- ③ $Z_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq B_{\mathbb{R}}^k(A_n) \oplus H_{\mathbb{R}}^k(A_n)$.

Conjecture

Tous les shelves monogènes finis ont ce comportement cohomologique.

- * $H_{\mathbb{R}}^k(S, \mathbb{Q}) \simeq \mathbb{Q}[f_{const}]$ pour une large classe de shelves
(généralisation du cas des racks finis, Etingof-Graña '03).
- * Vraie pour les **shelves cycliques** $C_{r,m} = \{-r, \dots, m-2, m-1\}$,
 $a \triangleright b = b + 1$ (avec $(m-1) + 1 = 0$).
- ⚠ $[f_{const}]$ n'engendre plus $H_{\mathbb{R}}^k(C_{r,m}, \mathbb{Z})$.

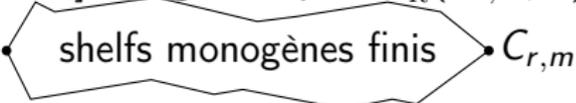
Compléments sur la cohomologie des tables de Laver

Théorème (L., '14)

- ① $B_{\mathbb{R}}^k(A_n, \mathbb{Z}) \simeq \mathbb{Z}^{P_k(2^n)}$, $P_k(x) = \frac{x^k - x^{k \bmod 2}}{x + 1}$.
- ② $H_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq \mathbb{Z}$, base : $[f_{const}]$.
- ③ $Z_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq B_{\mathbb{R}}^k(A_n) \oplus H_{\mathbb{R}}^k(A_n)$.

Conjecture

Tous les shelves monogènes finis ont ce comportement cohomologique.

- * $H_{\mathbb{R}}^k(S, \mathbb{Q}) \simeq \mathbb{Q}[f_{const}]$ pour une large classe de shelves
(généralisation du cas des racks finis, Etingof-Graña '03).
- * Vraie pour les **shelves cycliques** $C_{r,m} = \{-r, \dots, m-2, m-1\}$,
 $a \triangleright b = b + 1$ (avec $(m-1) + 1 = 0$).
- ⚠ $[f_{const}]$ n'engendre plus $H_{\mathbb{R}}^k(C_{r,m}, \mathbb{Z})$.
- * A_n  $C_{r,m}$ (A. Drápal)

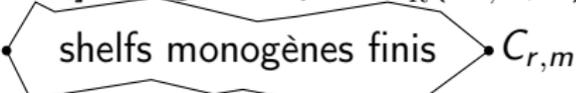
Compléments sur la cohomologie des tables de Laver

Théorème (L., '14)

- ① $B_{\mathbb{R}}^k(A_n, \mathbb{Z}) \simeq \mathbb{Z}^{P_k(2^n)}$, $P_k(x) = \frac{x^k - x^{k \bmod 2}}{x + 1}$.
- ② $H_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq \mathbb{Z}$, base : $[f_{const}]$.
- ③ $Z_{\mathbb{R}}^k(A_n) \simeq B_{\mathbb{R}}^k(A_n) \oplus H_{\mathbb{R}}^k(A_n)$.

Conjecture

Tous les shelves monogènes finis ont ce comportement cohomologique.

- * $H_{\mathbb{R}}^k(S, \mathbb{Q}) \simeq \mathbb{Q}[f_{const}]$ pour une large classe de shelves
(généralisation du cas des racks finis, Etingof-Graña '03).
- * Vraie pour les **shelves cycliques** $C_{r,m} = \{-r, \dots, m-2, m-1\}$,
 $a \triangleright b = b + 1$ (avec $(m-1) + 1 = 0$).
- ⚠ $[f_{const}]$ n'engendre plus $H_{\mathbb{R}}^k(C_{r,m}, \mathbb{Z})$.
- * A_n  $C_{r,m}$ (A. Drápal)

Question : La cohomologie de \mathcal{F}_1 ?

A suivre...

