

Opérades colorées et configurations non croisées bicolorées

Samuele Giraud, LIGM, Université Paris-Est Marne-la-Vallée

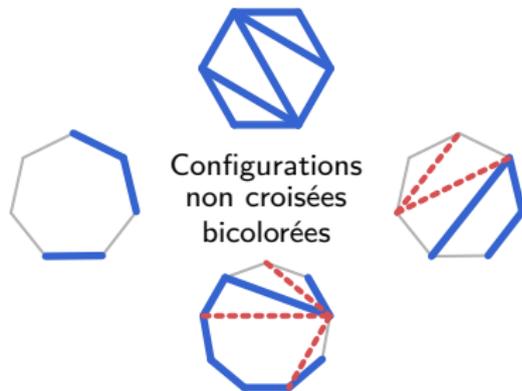
—

Travail en commun avec
Frédéric Chapoton, ICJ, Université Claude Bernard Lyon 1

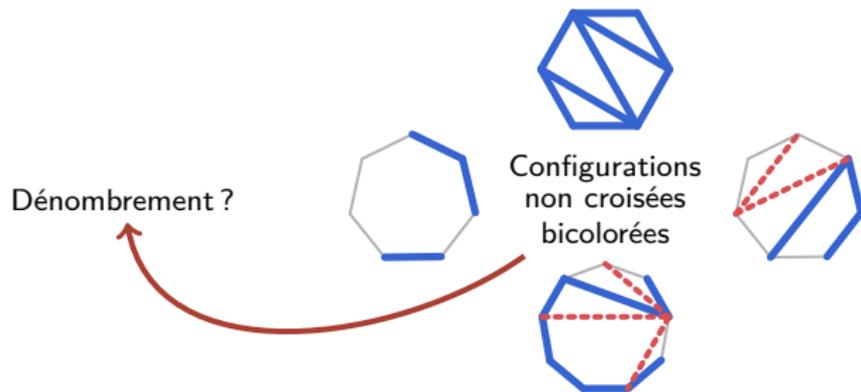
Séminaire de l'équipe Combinatoire et algorithmes du LITIS

23 mai 2013

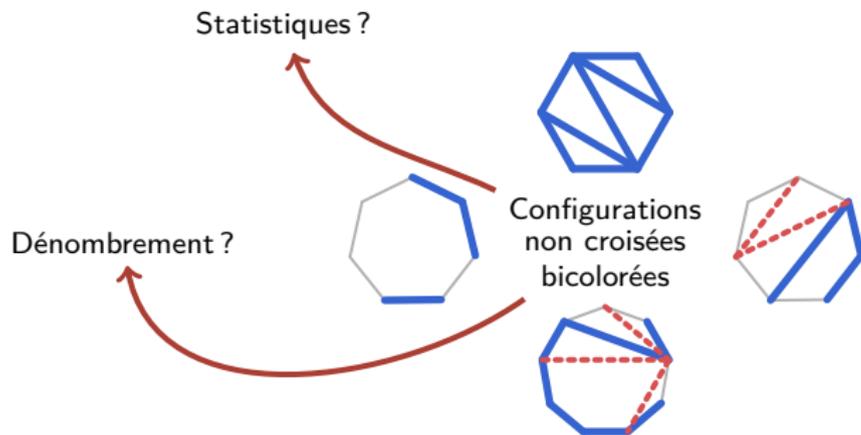
Vue d'ensemble



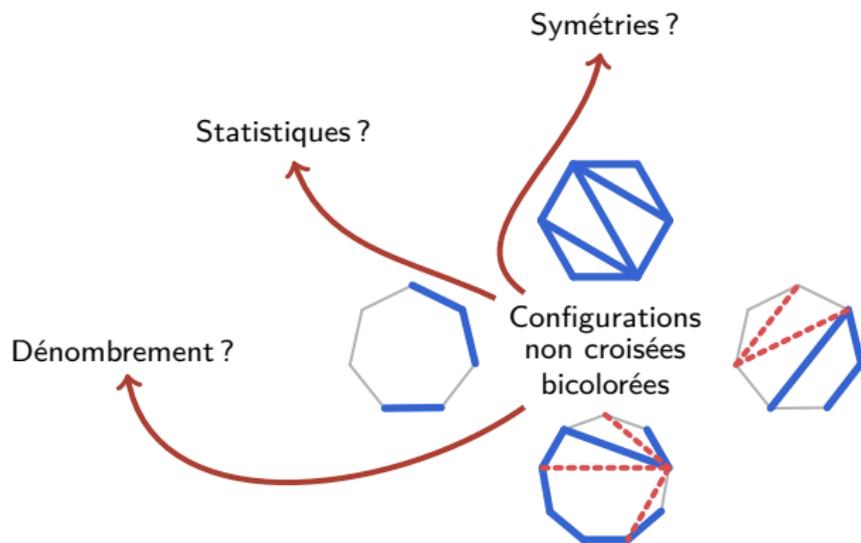
Vue d'ensemble



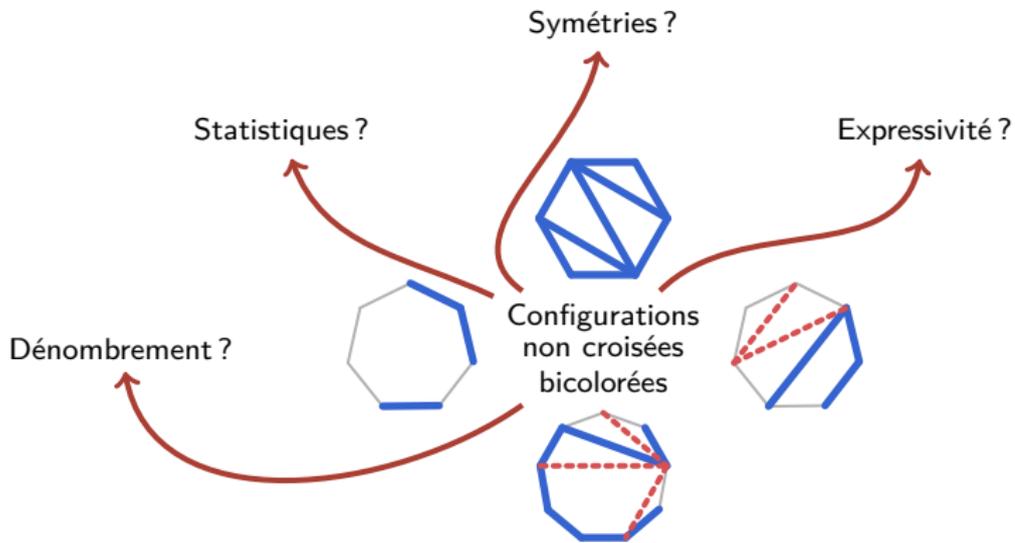
Vue d'ensemble



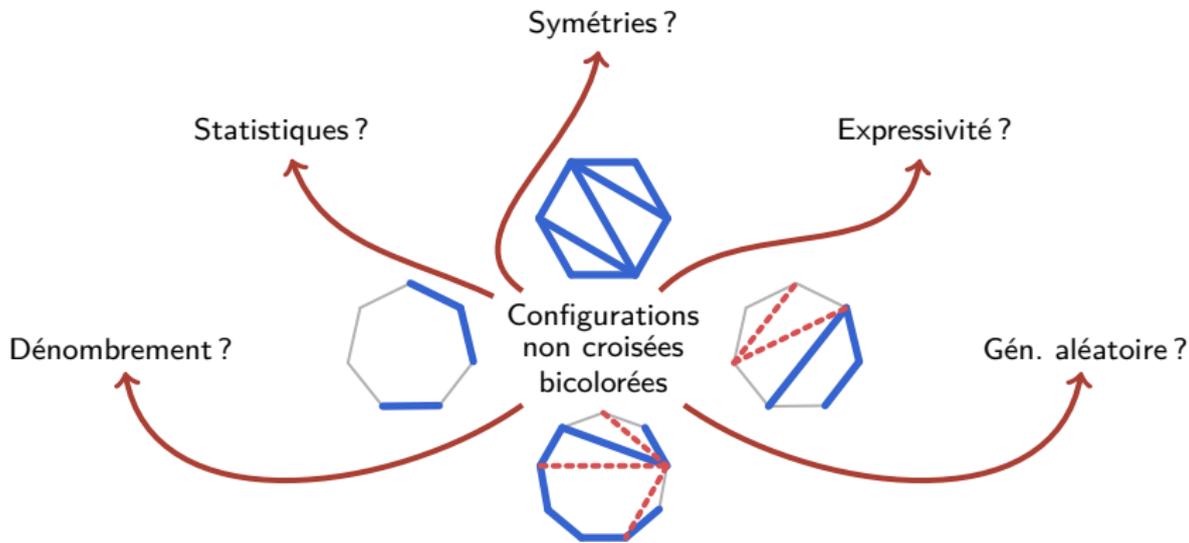
Vue d'ensemble



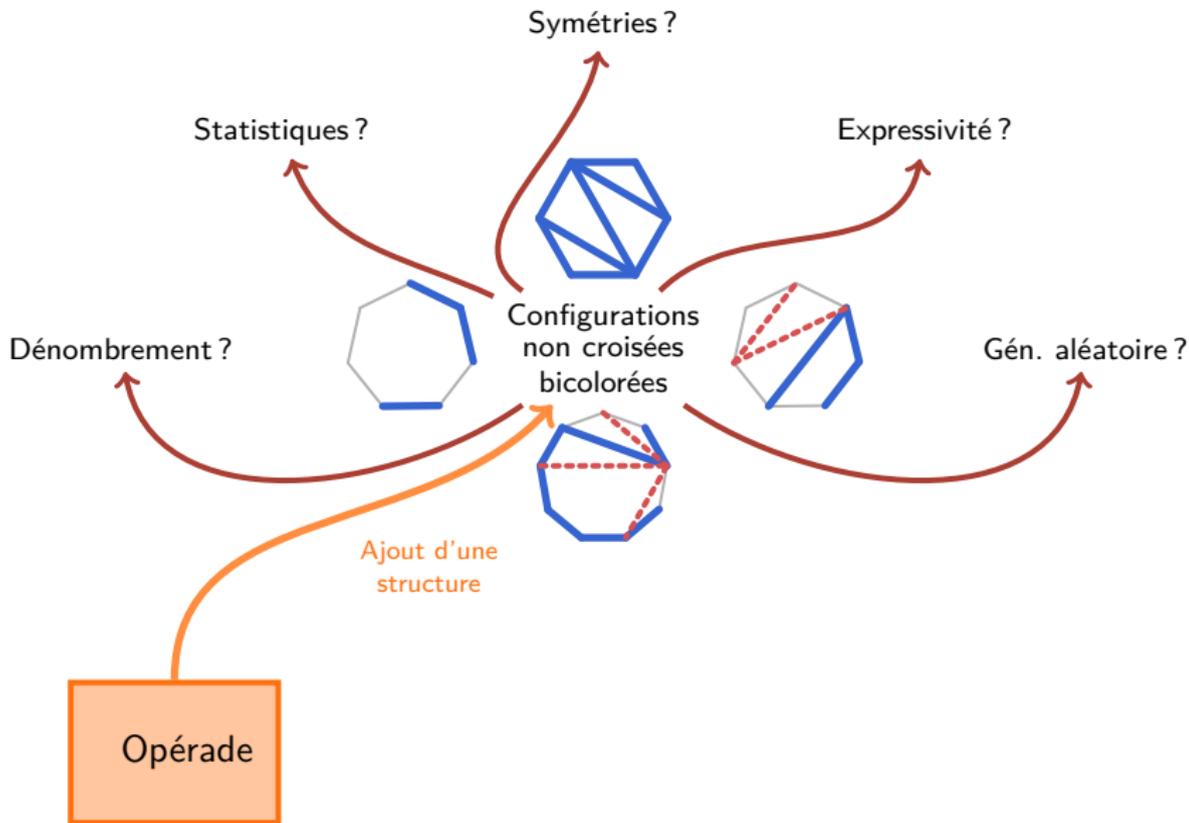
Vue d'ensemble



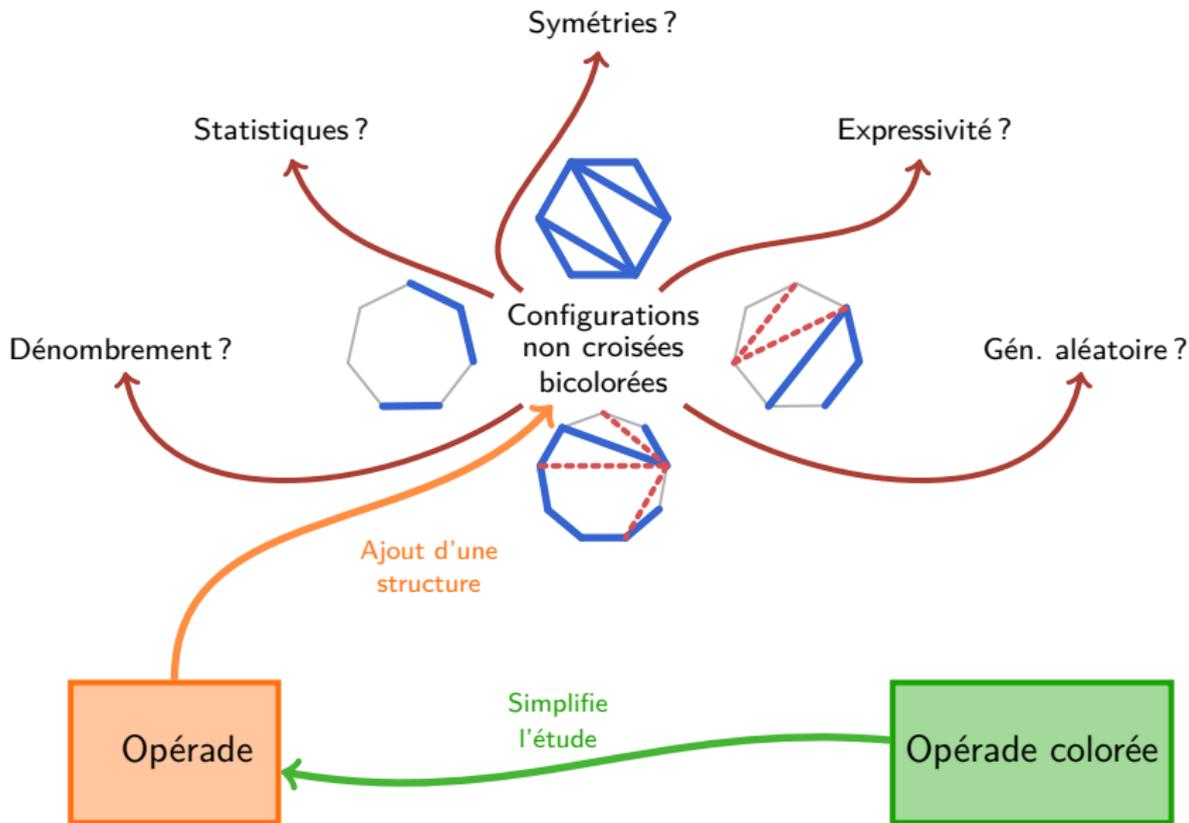
Vue d'ensemble



Vue d'ensemble



Vue d'ensemble



Plan

Configurations non croisées bicolorées

- Configurations non croisées bicolorées
- Motivations

Opérades

- Définitions et exemples
- Opérades libres, quotients et présentations

Opérades colorées et opérades enveloppantes

- Opérades colorées
- Opérades enveloppantes

Opérade des configurations non croisées bicolorées

- Structure d'opérade
- Propriétés de l'opérade
- Sous-opérades

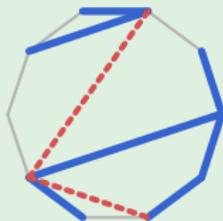
Annexe

Configurations non croisées bicolorées

Configuration non croisée bicolorée (CNCB) : polygone régulier muni d'arêtes bleues — et d'arêtes rouges vérifiant :

1. aucune arête ne croise une autre ;
2. aucune arête rouge n'est sur un côté.

Exemple



est une CNCB de taille 9 (nombre de côtés du polygone moins un).

Motivations

Généralisation des triangulations et des arbres non croisés [Noy, 1998].



Existence d'opéades sur des CNCBs particulières [Chapoton, 2007].

Liens avec la théorie des moules [Ecalte, XX^e siècle].

Question

Dénombrement des CNCBs ?

Question

Codage d'objets combinatoires par des CNCBs munis de contraintes ?

Question

Génération aléatoire et uniforme de CNCBs ?

Plan

Configurations non croisées bicolorées

Configurations non croisées bicolorées

Motivations

Opérades

Définitions et exemples

Opérades libres, quotients et présentations

Opérades colorées et opérades enveloppantes

Opérades colorées

Opérades enveloppantes

Opérade des configurations non croisées bicolorées

Structure d'opérade

Propriétés de l'opérade

Sous-opérades

Annexe

Opérades

Opérade : triplet $(\mathcal{P}, \circ_i, \mathbf{1})$ où

1. \mathcal{P} est un **ensemble gradué**

$$\mathcal{P} := \bigsqcup_{n \geq 1} \mathcal{P}(n) ;$$

2. \circ_i est une **application de greffe**

$$\circ_i : \mathcal{P}(n) \times \mathcal{P}(m) \rightarrow \mathcal{P}(n + m - 1), \quad n, m \geq 1, i \in [n] ;$$

3. $\mathbf{1}$ est un élément de $\mathcal{P}(1)$, appelé **unité**.

Ces données doivent vérifier des axiomes.

Axiomes des opérades

Pour tous $x \in \mathcal{P}(n)$, $y \in \mathcal{P}(m)$ et $z \in \mathcal{P}(k)$, les relations suivantes doivent être vérifiées.

Associativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{i+j-1} z = x \circ_i (y \circ_j z), \quad i \in [n], j \in [m].$$

Commutativité :

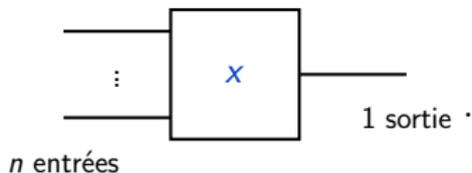
$$(x \circ_i y) \circ_{j+m-1} z = (x \circ_j z) \circ_i y, \quad 1 \leq i < j \leq n.$$

Unitarité :

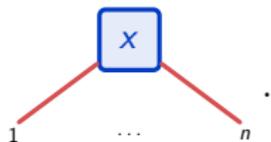
$$\mathbf{1} \circ_1 x = x = x \circ_i \mathbf{1}, \quad i \in [n].$$

Arbres et éléments d'une opérade

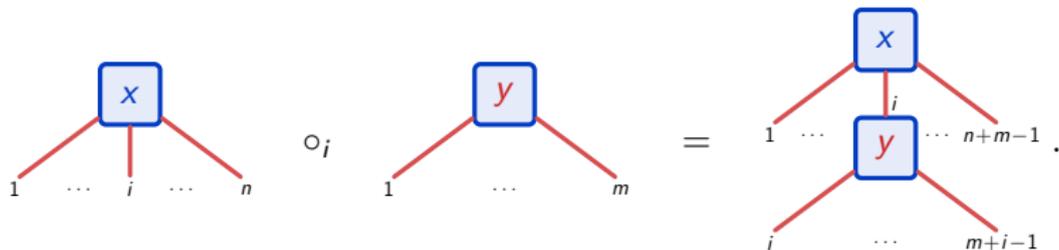
Élément de $\mathcal{P}(n) \rightsquigarrow$ opérateur d'arité n :



Opérateur à n entrées \rightsquigarrow **arbre plan enraciné** à n feuilles :



Application de greffe \rightsquigarrow **greffe d'arbres** :



Arbres et relations dans une opérade

Associativité :

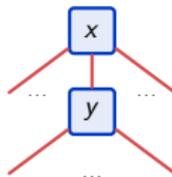
Commutativité :

Unitarité :

Arbres et relations dans une opérade

Associativité :

$$(x \circ_i y)$$



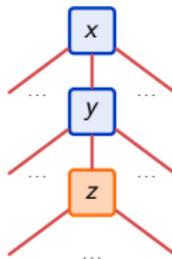
Commutativité :

Unitarité :

Arbres et relations dans une opérade

Associativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{i+j-1} z$$



Commutativité :

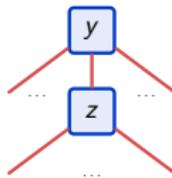
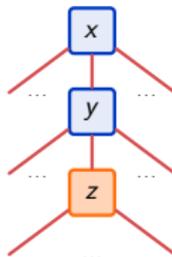
Unitarité :

Arbres et relations dans une opérade

Associativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{i+j-1} z$$

$$(y \circ_j z)$$



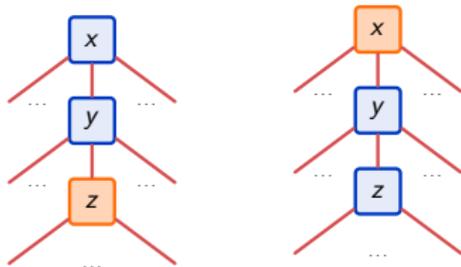
Commutativité :

Unitarité :

Arbres et relations dans une opérade

Associativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{i+j-1} z \quad x \circ_i (y \circ_j z)$$



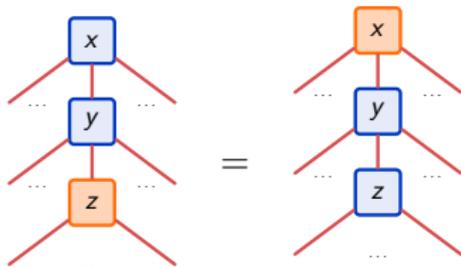
Commutativité :

Unitarité :

Arbres et relations dans une opérade

Associativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{i+j-1} z = x \circ_i (y \circ_j z)$$



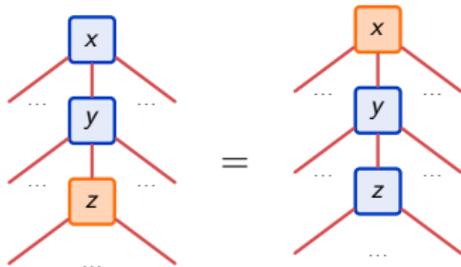
Commutativité :

Unitarité :

Arbres et relations dans une opérade

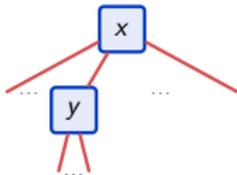
Associativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{i+j-1} z = x \circ_i (y \circ_j z)$$



Commutativité :

$$(x \circ_i y)$$

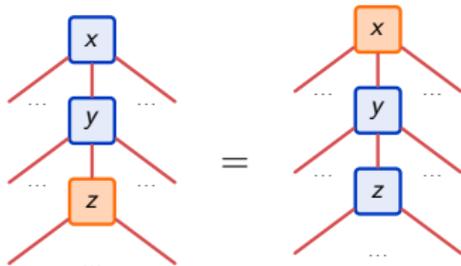


Unitarité :

Arbres et relations dans une opérade

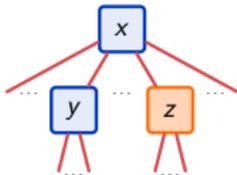
Associativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{i+j-1} z = x \circ_i (y \circ_j z)$$



Commutativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{j+m-1} z$$

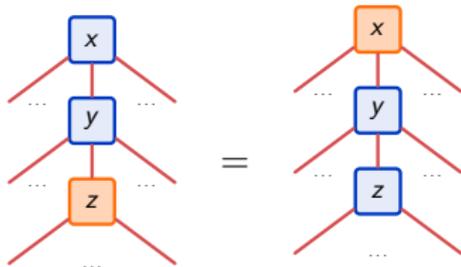


Unitarité :

Arbres et relations dans une opérade

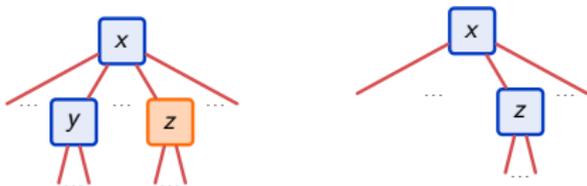
Associativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{i+j-1} z = x \circ_i (y \circ_j z)$$



Commutativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{j+m-1} z = (x \circ_j z)$$

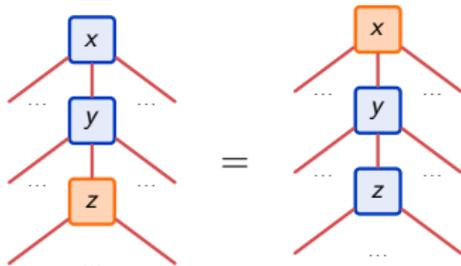


Unitarité :

Arbres et relations dans une opérade

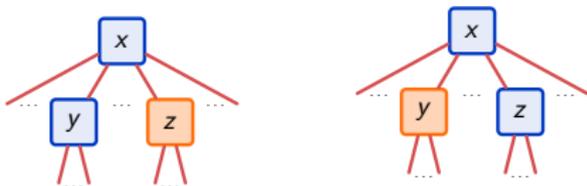
Associativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{i+j-1} z = x \circ_i (y \circ_j z)$$



Commutativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{j+m-1} z = (x \circ_j z) \circ_i y$$

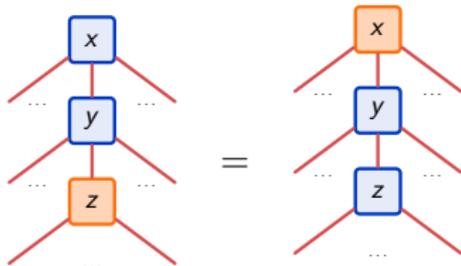


Unitarité :

Arbres et relations dans une opérade

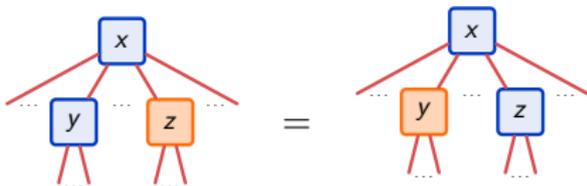
Associativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{i+j-1} z = x \circ_i (y \circ_j z)$$



Commutativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{j+m-1} z = (x \circ_j z) \circ_i y$$

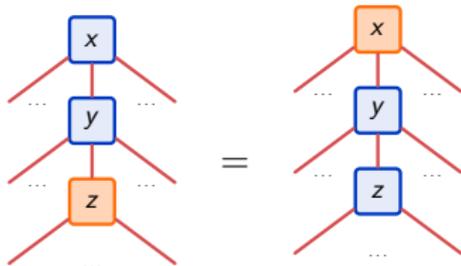


Unitarité :

Arbres et relations dans une opérade

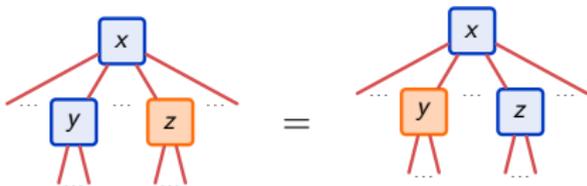
Associativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{i+j-1} z = x \circ_i (y \circ_j z)$$



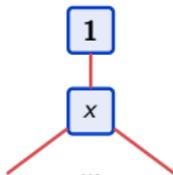
Commutativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{j+m-1} z = (x \circ_j z) \circ_i y$$



Unitarité :

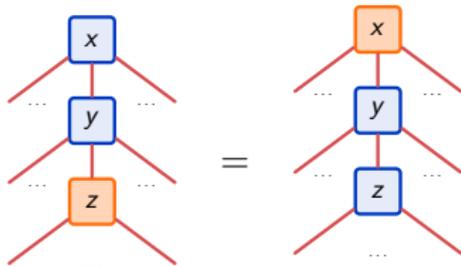
$$\mathbf{1} \circ_1 x$$



Arbres et relations dans une opérade

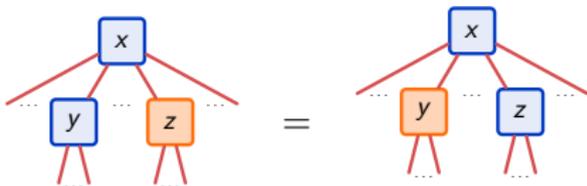
Associativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{i+j-1} z = x \circ_i (y \circ_j z)$$



Commutativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{j+m-1} z = (x \circ_j z) \circ_i y$$



Unitarité :

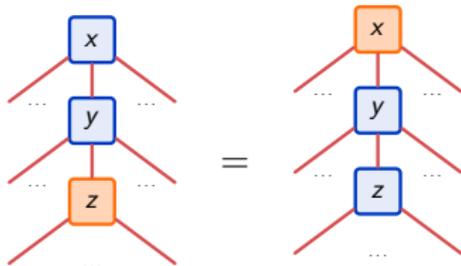
$$\mathbf{1} \circ_1 x = x$$



Arbres et relations dans une opérade

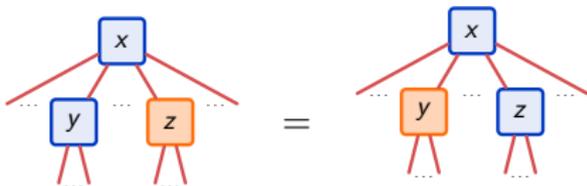
Associativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{i+j-1} z = x \circ_i (y \circ_j z)$$



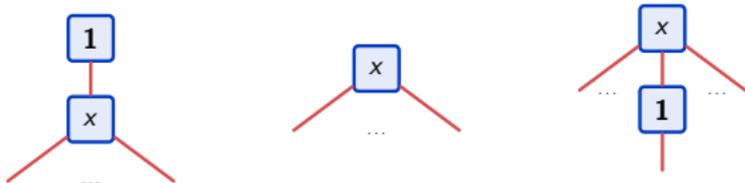
Commutativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{j+m-1} z = (x \circ_j z) \circ_i y$$



Unitarité :

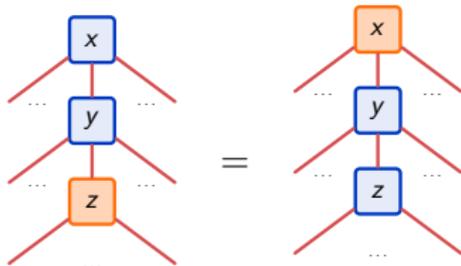
$$\mathbf{1} \circ_1 x \quad x \quad x \circ_i \mathbf{1}$$



Arbres et relations dans une opérade

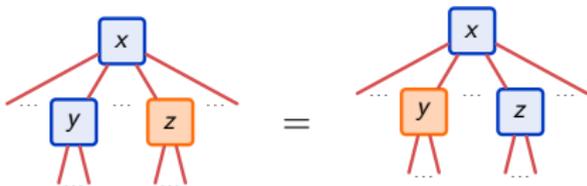
Associativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{i+j-1} z = x \circ_i (y \circ_j z)$$



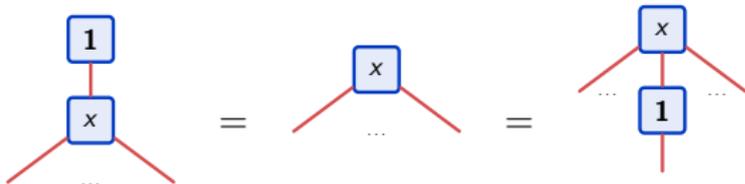
Commutativité :

$$(x \circ_i y) \circ_{j+m-1} z = (x \circ_j z) \circ_i y$$



Unitarité :

$$\mathbf{1} \circ_1 x = x = x \circ_i \mathbf{1}$$



Exemple : l'opérade associative

Opérade associative $(\text{Assoc}, \circ_i, \mathbf{a}_1)$ définie par

$$\text{Assoc}(n) := \{\mathbf{a}_n\}, \quad n \geq 1$$

et

$$\mathbf{a}_n \circ_i \mathbf{a}_m := \mathbf{a}_{n+m-1}, \quad n, m \geq 1, i \in [n].$$

Exemple

$$\mathbf{a}_4 \circ_2 \mathbf{a}_3 = \mathbf{a}_6, \quad \mathbf{a}_1 \circ_1 \mathbf{a}_1 = \mathbf{a}_1, \quad \mathbf{a}_4 \circ_4 \mathbf{a}_1 = \mathbf{a}_4$$

Exemple : l'opérate des compositions d'entiers

Opérate des compositions d'entiers $(\text{Comp}, \circ_i, \blacksquare)$ définie par

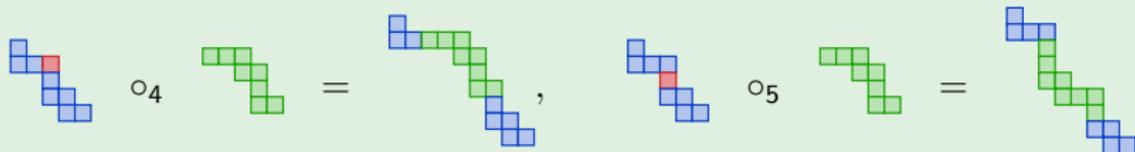
$$\text{Comp}(n) := \{D : D \text{ ruban d'une composition de } n\}, \quad n \geq 1$$

et

$$C \circ_i D := \begin{cases} C \leftarrow_i D & \text{si rien au dessus de la } i^{\text{e}} \text{ case de } C, \\ C \leftarrow_i D^t & \text{sinon,} \end{cases}$$

pour tous $n \geq 1$, $i \in [n]$, $C \in \text{Comp}(n)$ et $D \in \text{Comp}$.

Exemple



Questions sur les opérades

L'étude d'une opérade \mathcal{P} comprend la recherche de :

1. sa **série de Hilbert** $F(t) := \sum_{n \geq 1} \#\mathcal{P}(n) t^n$;
2. son **ensemble de générateurs** ;
3. les **relations non triviales** entre ses générateurs ;
4. ses **symétries**, *i.e.*, ses automorphismes et ses antiautomorphismes ;
5. ses **sous-opérades** et ses **quotients**.

Exemple : l'opérade associative

1. Série de Hilbert :

$$F(t) = t + t^2 + t^3 + t^4 + \dots = \frac{t}{1-t}.$$

2. Famille génératrice : $\{a_2\}$. En effet,

$$a_3 = a_2 \circ_1 a_2, \quad a_4 = a_3 \circ_1 a_2, \quad a_5 = a_4 \circ_1 a_2, \quad \text{etc.}$$

3. Relations non triviales :

$$a_2 \circ_1 a_2 = a_2 \circ_2 a_2 \quad \simeq \quad \begin{array}{c} \textcircled{a_2} \\ \diagup \quad \diagdown \\ \textcircled{a_2} \end{array} = \begin{array}{c} \textcircled{a_2} \\ \diagdown \quad \diagup \\ \textcircled{a_2} \end{array}.$$

4. Symétries : l'automorphisme trivial seulement.

Exemple : l'opérade des compositions d'entiers

1. Série de Hilbert :

$$F(t) = t + 2t^2 + 4t^3 + 8t^4 + \dots = \frac{t}{1 - 2t}.$$

2. Famille génératrice : $\{\square, \square\}$.

3. Relations non triviales :

$$\begin{aligned} \square \circ_1 \square &= \square \circ_2 \square, & \square \circ_1 \square &= \square \circ_2 \square, \\ \square \circ_1 \square &= \square \circ_2 \square, & \square \circ_1 \square &= \square \circ_2 \square. \end{aligned}$$

4. Symétries : l'automorphisme trivial seulement.

Opérades libres

Opérate libre engendrée par $G := \uplus_{n \geq 2} G(n)$: opérade $(\mathcal{F}(G), \circ_i, \square)$ où

$$\mathcal{F}(G)(n) := \{T : T \text{ arb. plan enrac. } G\text{-étiq. à } n \text{ feuilles}\}, \quad n \geq 1$$

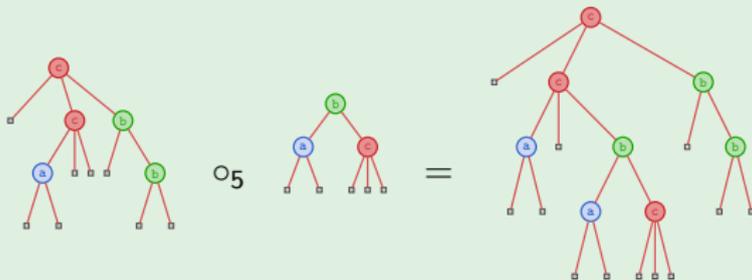
et

$$S \circ_i T := S \leftarrow_i T, \quad n \geq 1, i \in [n], S \in \mathcal{F}(G)(n), T \in \mathcal{F}(G).$$

Exemple

Soit $G := G(2) \uplus G(3)$ avec $G(2) := \{a, b\}$ et $G(3) := \{c\}$.

$$\mathcal{F}(G)(3) = \left\{ \begin{array}{l} \text{Diagram 1: } \square \begin{array}{c} a \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \end{array} \\ \text{Diagram 2: } \square \begin{array}{c} a \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \end{array} \\ \text{Diagram 3: } \square \begin{array}{c} a \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \end{array} \\ \text{Diagram 4: } \square \begin{array}{c} a \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \end{array} \\ \text{Diagram 5: } \square \begin{array}{c} c \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \end{array} \\ \text{Diagram 6: } \square \begin{array}{c} b \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \end{array} \\ \text{Diagram 7: } \square \begin{array}{c} b \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \end{array} \\ \text{Diagram 8: } \square \begin{array}{c} b \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \end{array} \\ \text{Diagram 9: } \square \begin{array}{c} b \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \\ \swarrow \searrow \\ \square \quad \square \end{array} \end{array} \right\}$$



Évaluations et expressions en arbre

Soit \mathcal{P} une opérade.

Évaluation : application

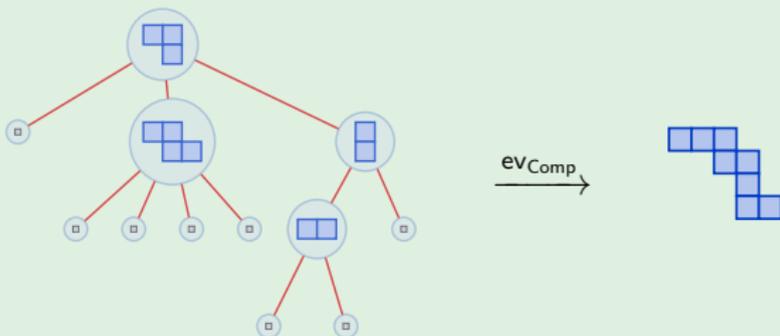
$$\text{ev}_{\mathcal{P}} : \mathcal{F}(\mathcal{P}) \rightarrow \mathcal{P}.$$

$\text{ev}_{\mathcal{P}}(x)$: évaluation dans \mathcal{P} de l'arbre syntaxique $x \in \mathcal{F}(\mathcal{P})$.

L'arbre $x \in \mathcal{F}(\mathcal{P})$ est une **expression en arbre** de $\text{ev}_{\mathcal{P}}(x) \in \mathcal{P}$.

Exemple

Dans Comp :



Congruences d'opérades libres

Congruence de $\mathcal{F}(G)$: relation d'équivalence \equiv sur $\mathcal{F}(G)$ telle que

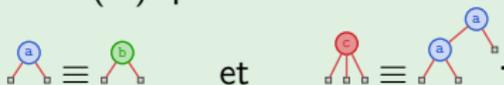
$$x \equiv x' \quad \text{implique} \quad |x| = |x'|$$

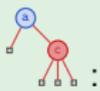
et

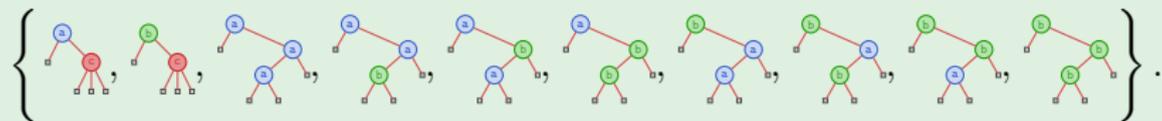
$$x \equiv x' \text{ et } y \equiv y' \quad \text{impliquent} \quad x \circ_i y \equiv x' \circ_i y', \quad i \in [|x|].$$

Exemple

Soit $G := G(2) \uplus G(3)$ avec $G(2) := \{a, b\}$ et $G(3) := \{c\}$. Soit \equiv la plus fine congruence de $\mathcal{F}(G)$ qui vérifie



Classe d'équivalence de  :



Quotients d'opérades libres

Quotient de $\mathcal{F}(G)$ par la congruence \equiv : opérade $(\mathcal{F}(G)/\equiv, \circ_i^{\equiv}, [\square]_{\equiv})$ où

$$\mathcal{F}(G)/\equiv(n) := \{[x]_{\equiv} : x \in \mathcal{F}(G)(n)\}, \quad n \geq 1$$

et

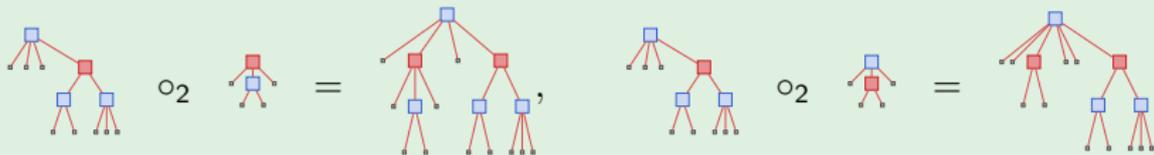
$$[x]_{\equiv} \circ_i^{\equiv} [y]_{\equiv} := [x \circ_i y]_{\equiv}, \quad n \geq 1, i \in [n], x \in \mathcal{F}(G)(n), y \in \mathcal{F}(G).$$

Exemple

Soit $G := G(2)$ avec $G(2) := \{a, b\}$. Soit \equiv la plus fine congruence de $\mathcal{F}(G)$ qui vérifie



$\mathcal{F}(G)/\equiv$ est l'opérade 2as [Loday, Ronco, 2006].

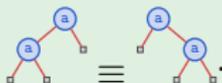


Présentations par générateurs et relations

Présentation d'une opérade \mathcal{P} : couple (G, \equiv) tel que $\mathcal{P} \simeq \mathcal{F}(G)/\equiv$.

Exemple

$\text{Assoc} \simeq \mathcal{F}(\{a\})/\equiv$ où a est binaire et \equiv vérifie



Exemple

$\text{Comp} \simeq \mathcal{F}(\{a, b\})/\equiv$ où a et b sont binaires et \equiv vérifie



Plan

Configurations non croisées bicolorées

Configurations non croisées bicolorées

Motivations

Opérades

Définitions et exemples

Opérades libres, quotients et présentations

Opérades colorées et opérades enveloppantes

Opérades colorées

Opérades enveloppantes

Opérade des configurations non croisées bicolorées

Structure d'opérade

Propriétés de l'opérade

Sous-opérades

Annexe

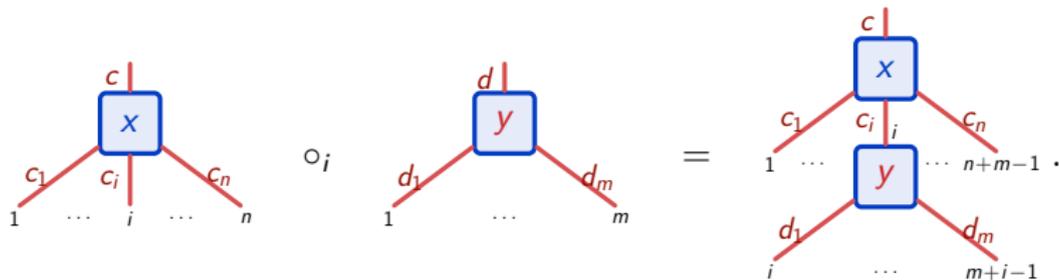
Opérades colorées

Opérate k -colorée : quintuplet $(\mathcal{C}, \circ_i, \mathbf{1}_c, \mathbf{in}, \mathbf{out})$ où $(\mathcal{C}, \circ_i, \mathbf{1}_c)$ est une opérade avec \circ_i partiellement définie et

$$\mathbf{in} : \mathcal{C}(n) \rightarrow [k]^n \quad \text{et} \quad \mathbf{out} : \mathcal{C}(n) \rightarrow [k]$$

applications qui associent à tout $x \in \mathcal{C}$ des couleurs d'entrées (**in**) et une couleur de sortie (**out**).

Greffe $x \circ_i y$ définie ssi $\mathbf{out}(y) = \mathbf{in}(x)_i$ (i.e., $d = c_i$) :



Remarque : toute opérade est une opérade 1-colorée.

Exemple : une version colorée de l'opétrade associative

Soit $(\text{Assoc}_C, \circ_i, \mathbf{1}_C)$ l'opétrade 2-colorée définie par

$$\text{Assoc}_C(n) := \{\mathbf{b}_n\}, \quad n \geq 1$$

où

$$\mathbf{in}(\mathbf{b}_n) := 12^{n-1} \quad \text{et} \quad \mathbf{out}(\mathbf{b}_n) := 1$$

et

$$\mathbf{b}_n \circ_i \mathbf{b}_m := \mathbf{b}_{n+m-1}, \quad n, m \geq 1, i \in [n]$$

lorsque les couleurs correspondent.

Exemple

$$\mathbf{b}_4 \circ_1 \mathbf{b}_3 = \mathbf{b}_6, \quad \mathbf{b}_5 \circ_3 \mathbf{1}_2 = \mathbf{b}_5, \quad \mathbf{b}_5 \circ_1 \mathbf{1}_1 = \mathbf{b}_5$$

$$\mathbf{b}_4 \circ_2 \mathbf{b}_3, \quad \mathbf{b}_5 \circ_2 \mathbf{1}_1, \quad \mathbf{b}_5 \circ_1 \mathbf{1}_2 \quad \text{non définies.}$$

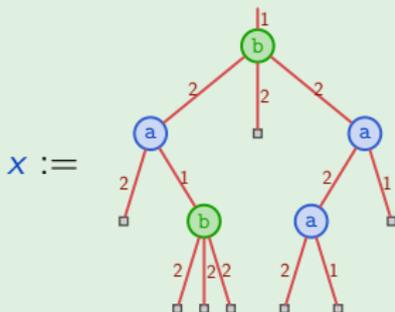
Opérades colorées

Les notions de liberté, d'évaluation, de congruence, de quotient et de présentation se généralisent de manière naturelle aux opérades colorées.

Opérade colorée libre engendrée par G : notée $\mathcal{F}_C(G)$.

Exemple

Soit $G := G(2) \uplus G(3)$ avec $G(2) := \{a\}$, $G(3) := \{b\}$ où $\mathbf{in}(a) := 21$, $\mathbf{out}(a) := 2$, $\mathbf{in}(b) := 222$ et $\mathbf{out}(b) := 1$. Alors,



est un élément d'arité 8 de $\mathcal{F}_C(G)$ vérifiant $\mathbf{in}(x) = 22222211$ et $\mathbf{out}(x) = 1$.

Opérate enveloppante d'une opérade colorée

Soit \mathcal{C} une opérade colorée.

Opérade enveloppante $\mathcal{H}(\mathcal{C})$ de \mathcal{C} : plus petite opérade non colorée qui contient \mathcal{C} .

Plus formellement,

$$\mathcal{H}(\mathcal{C}) := \mathcal{F}(\mathcal{C}^+) / \equiv,$$

où

$$\mathcal{C}^+ := \mathcal{C} \setminus \mathcal{C}(1)$$

et \equiv est la plus fine congruence de $\mathcal{F}(\mathcal{C}^+)$ vérifiant

$$x \equiv y \quad \text{si} \quad \text{ev}_{\mathcal{C}}(x) \text{ et } \text{ev}_{\mathcal{C}}(y) \text{ sont définis dans } \mathcal{C} \text{ et } \text{ev}_{\mathcal{C}}(x) = \text{ev}_{\mathcal{C}}(y).$$

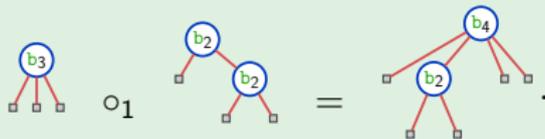
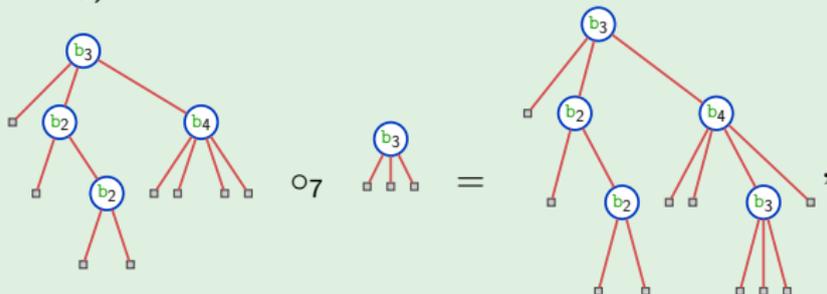
Opérateurs enveloppante d'une opérade colorée

Intuitivement, tout élément $x \in \mathcal{H}(C)$ est un arbre de $\mathcal{F}(C^+)$ sans aucune correspondance de couleurs. On les appelle **arbres anticolorés**.

Greffe : greffe d'arbres puis évaluation lorsque correspondance de couleurs.

Exemple

Dans $\mathcal{H}(\text{Assoc}_C)$,



Décompositions en bulles

Soient \mathcal{P} une opérade et \mathcal{C} une opérade colorée.

\mathcal{C} est une **décomposition en bulles** de \mathcal{P} si $\mathcal{P} = \mathcal{H}(\mathcal{C})$.

Intérêts : l'étude de \mathcal{P} est reportée sur l'étude en \mathcal{C} . En effet, on déduit de l'étude de \mathcal{C} :

1. la série de Hilbert de \mathcal{P} ;
2. les générateurs de \mathcal{P} ;
3. les relations entre générateurs de \mathcal{P} ;
4. les symétries de \mathcal{P} .

La structure d'opérade colorée est plus contrainte que celle d'opérade. De ce fait, l'étude de \mathcal{C} est souvent beaucoup plus simple que celle de \mathcal{P} .

Conséquence sur les séries de Hilbert

Soit \mathcal{C} une opérade k -colorée. On pose pour tout $c \in [k]$,

$$B_c(z_1, \dots, z_k) := \sum_{\substack{x \in \mathcal{C}^+ \\ \text{out}(x) = c}} z_1^{|\text{in}(x)|_1} \dots z_k^{|\text{in}(x)|_k}.$$

Exemple

Dans Assoc_C ,

$$B_1(z_1, z_2) = z_1 z_2 + z_1 z_2^2 + z_1 z_2^3 + \dots \quad \text{et} \quad B_2(z_1, z_2) = 0.$$

Proposition

La série de Hilbert $F(t)$ d'une opérade \mathcal{P} qui admet l'opérade k -colorée \mathcal{C} comme décomposition en bulles est solution du système d'équations

$$\begin{aligned} F(t) &= t + F_1 + \dots + F_k, \\ F_c(t) &= B_c(F - F_1, \dots, F - F_k), \quad c \in [k]. \end{aligned}$$

Plan

Configurations non croisées bicolores

- Configurations non croisées bicolores
- Motivations

Opérades

- Définitions et exemples
- Opérades libres, quotients et présentations

Opérades colorées et opérades enveloppantes

- Opérades colorées
- Opérades enveloppantes

Opérade des configurations non croisées bicolores

- Structure d'opérade
- Propriétés de l'opérade
- Sous-opérades

Annexe

Retour sur les CNCBs

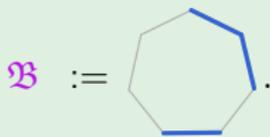
Base d'une CNCB : son côté le plus bas.

CNCB **basée** : si base bleue.

Autres côtés numérotés de 1 à n de gauche à droite à partir de la base.

Bulle : CNCB de taille supérieure à 2 sans diagonale.

Exemple



bord $b(\mathfrak{C})$ d'une CNCB \mathfrak{C} : mot u tel $u_i = 2$ si le i^{e} côté de \mathfrak{C} est bleu et $u_i = 1$ sinon.

Exemple

$$b(\mathfrak{B}) = 111221$$

L'opéade des CNCBs

Opéade des CNCBs ($\mathbf{CNCB}, \circ_i, _$) définie par

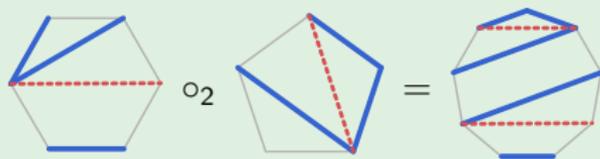
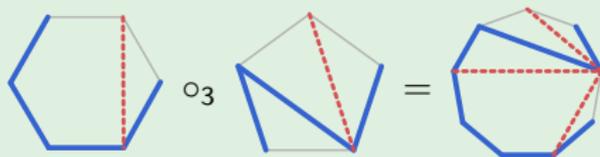
$$\mathbf{CNCB}(n) := \{ \mathcal{C} : \mathcal{C} \text{ CNCB de taille } n \}, \quad n \geq 1$$

et pour tous $n \geq 1$, $i \in [n]$, $\mathcal{C} \in \mathbf{CNCB}(n)$ et $\mathcal{D} \in \mathbf{CNCB}$, $\mathcal{C} \circ_i \mathcal{D}$ est la CNCB obtenue en collant la base de \mathcal{D} sur le i^{e} côté de \mathcal{C} puis en simplifiant les deux côtés qui se superposent selon les règles



L'opérade des CNCBs

Exemple



L'opérade colorée des bulles

Opérade 2-colorée des bulles ($\mathbf{CNCB}_C, \circ_i, \mathbf{1}_C, \mathbf{in}, \mathbf{out}$) définie par

$$\mathbf{CNCB}_C(n) := \{\mathfrak{B} : \mathfrak{B} \text{ bulle de taille } n\}, \quad n \geq 1$$

où

$$\mathbf{in}(\mathfrak{B}) := b(\mathfrak{B}) \quad \text{et} \quad \mathbf{out}(\mathfrak{B}) := \begin{cases} 1 & \text{si } \mathfrak{B} \text{ basée,} \\ 2 & \text{sinon.} \end{cases}$$

Greffe : celle de \mathbf{CNCB} lorsque définie.

Exemple

$$\mathfrak{B}_1 := \text{hexagone} \text{ (à gauche) }, \quad \mathbf{in}(\mathfrak{B}_1) = 22112, \quad \mathbf{out}(\mathfrak{B}_1) = 1$$

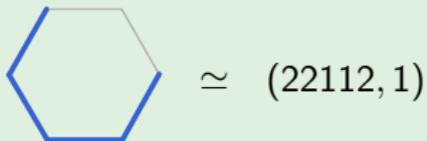
$$\mathfrak{B}_2 := \text{pentagone} \text{ (à gauche) }, \quad \mathbf{in}(\mathfrak{B}_2) = 2112, \quad \mathbf{out}(\mathfrak{B}_2) = 2$$

Greffes définies : $\mathfrak{B}_1 \circ_1 \mathfrak{B}_2, \mathfrak{B}_1 \circ_2 \mathfrak{B}_2, \mathfrak{B}_1 \circ_5 \mathfrak{B}_2, \mathfrak{B}_2 \circ_2 \mathfrak{B}_1, \mathfrak{B}_2 \circ_3 \mathfrak{B}_1$.

L'opérade colorée des bulles

Toute bulle \mathfrak{B} est entièrement spécifiée par le couple $(\mathbf{in}(\mathfrak{B}), \mathbf{out}(\mathfrak{B}))$.

Exemple



Ainsi, \mathbf{CNCB}_C est l'opérade 2-colorée des couples de $[2]^n \times [2]$ dont la greffe est la substitution.

Exemple



$$(22211, 1) \circ_3 (2112, 2) = (22211211, 1)$$

Décomposition en bulles

Théorème

L'opérateur **CNCB** est l'opérateur enveloppante de **CNCB_C**.

Sa démonstration se base sur les deux lemmes suivants.

Lemme

L'application qui envoie une CNCB vers son arbre dual est une bijection.

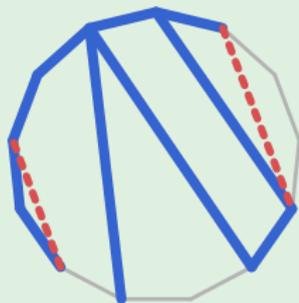
Lemme

Les éléments de $\mathcal{H}(\mathbf{CNCB}_C)$ sont des arbres duaux de CNCBs.

Décomposition en bulles

Arbre dual d'une CNCB \mathcal{C} : arbre plan enraciné des faces de \mathcal{C} dont la relation de parenté est l'adjacence.

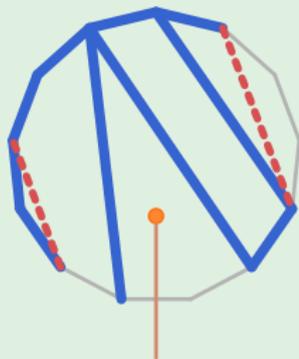
Exemple



Décomposition en bulles

Arbre dual d'une CNCB \mathcal{C} : arbre plan enraciné des faces de \mathcal{C} dont la relation de parenté est l'adjacence.

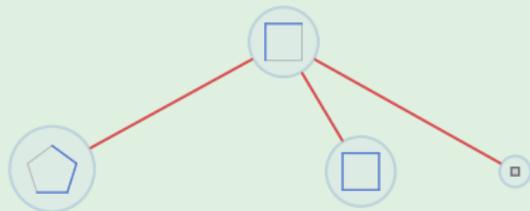
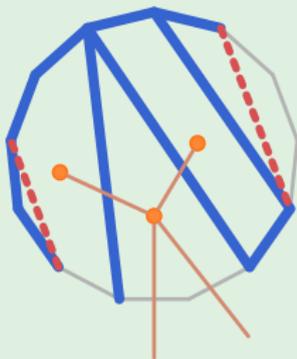
Exemple



Décomposition en bulles

Arbre dual d'une CNCB \mathcal{C} : arbre plan enraciné des faces de \mathcal{C} dont la relation de parenté est l'adjacence.

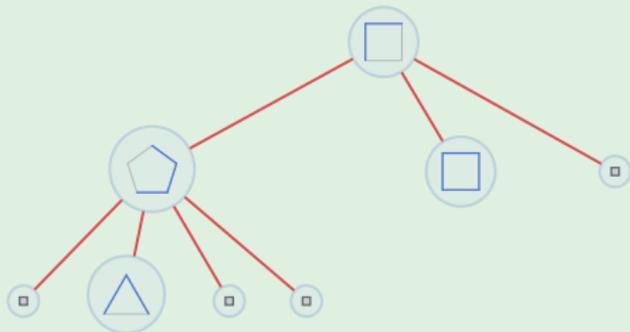
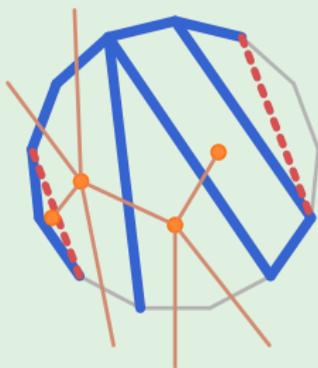
Exemple



Décomposition en bulles

Arbre dual d'une CNCB \mathcal{C} : arbre plan enraciné des faces de \mathcal{C} dont la relation de parenté est l'adjacence.

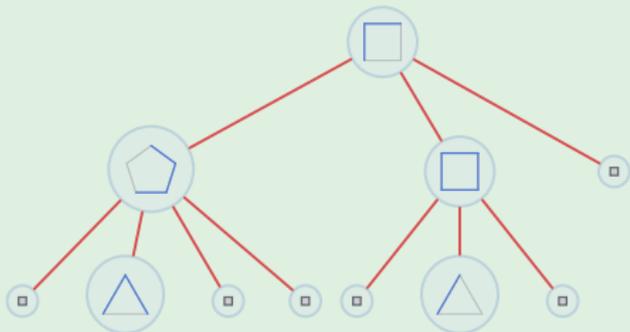
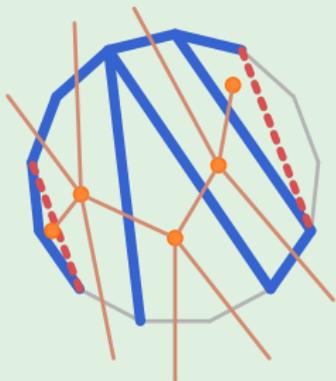
Exemple



Décomposition en bulles

Arbre dual d'une CNCB \mathcal{C} : arbre plan enraciné des faces de \mathcal{C} dont la relation de parenté est l'adjacence.

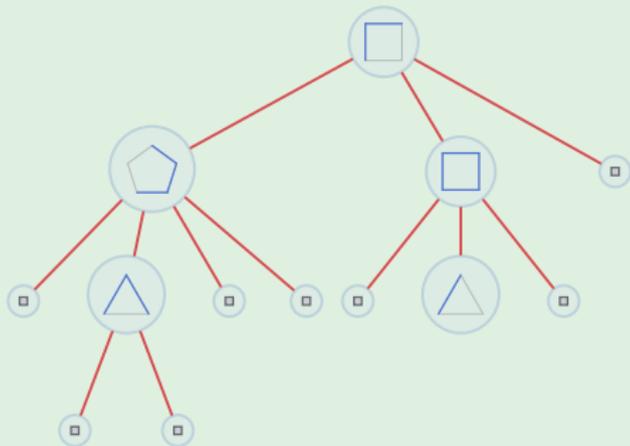
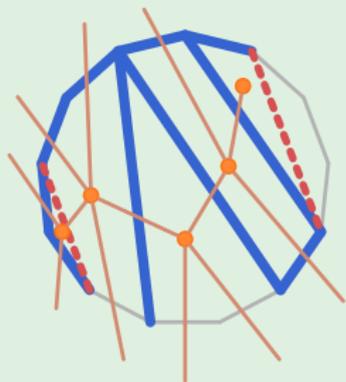
Exemple



Décomposition en bulles

Arbre dual d'une CNCB \mathcal{C} : arbre plan enraciné des faces de \mathcal{C} dont la relation de parenté est l'adjacence.

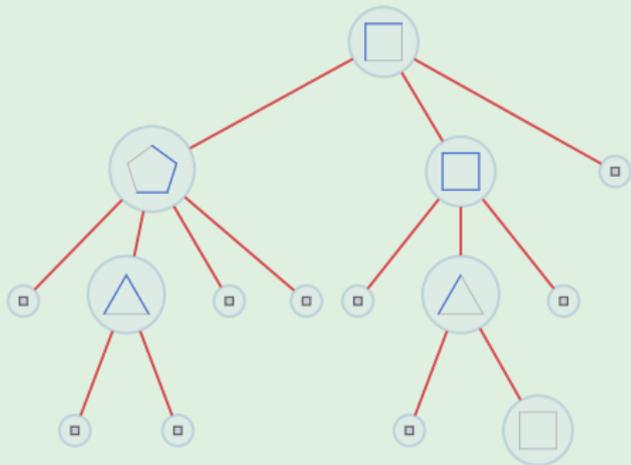
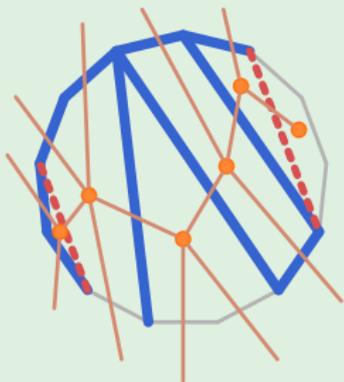
Exemple



Décomposition en bulles

Arbre dual d'une CNCB \mathcal{C} : arbre plan enraciné des faces de \mathcal{C} dont la relation de parenté est l'adjacence.

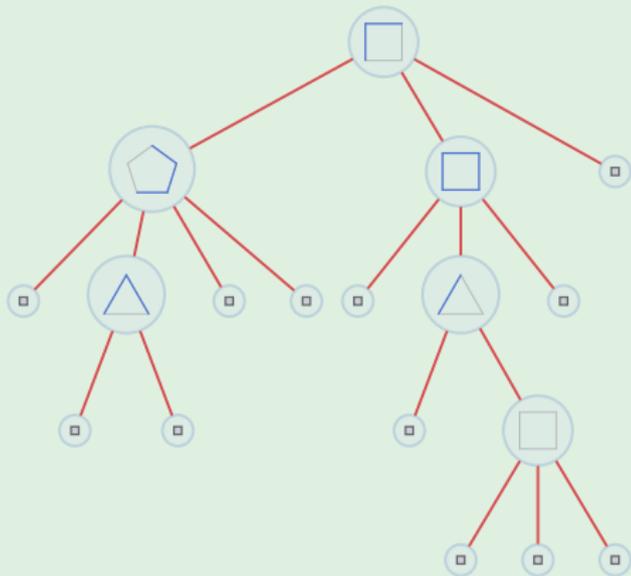
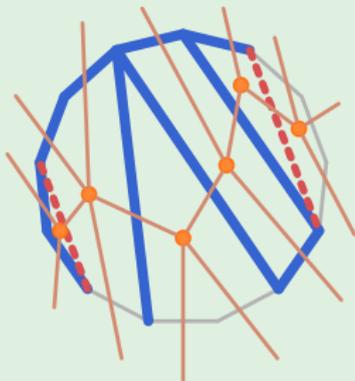
Exemple



Décomposition en bulles

Arbre dual d'une CNCB \mathcal{C} : arbre plan enraciné des faces de \mathcal{C} dont la relation de parenté est l'adjacence.

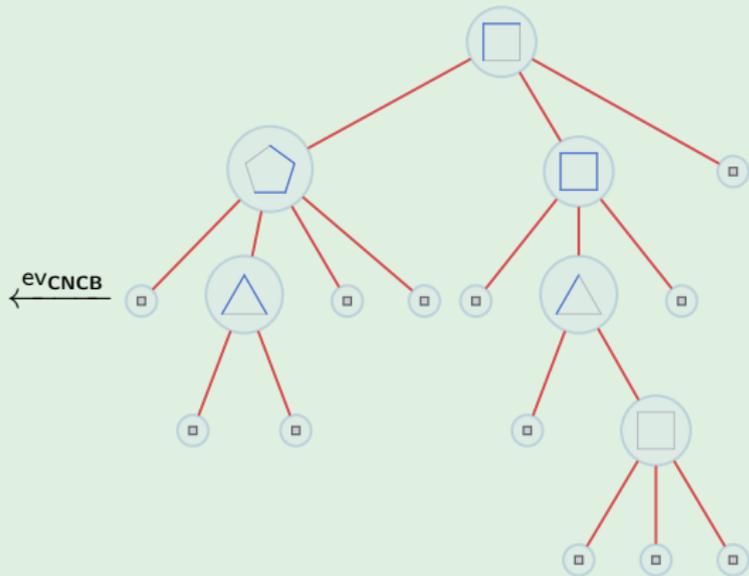
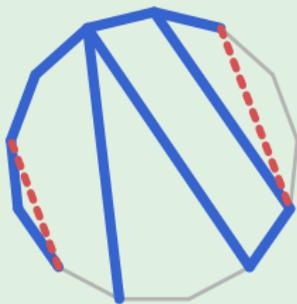
Exemple



Décomposition en bulles

Arbre dual d'une CNCB \mathcal{C} : arbre plan enraciné des faces de \mathcal{C} dont la relation de parenté est l'adjacence.

Exemple



Série de Hilbert

Comme il n'y a pas de contrainte sur les bulles, on a dans **CNCB_C**

$$B_1(z_1, z_2) = B_2(z_1, z_2) = \frac{(z_1 + z_2)^2}{1 - z_1 - z_2}.$$

Proposition

La série de Hilbert **F** de **CNCB** vérifie

$$-t - t^2 + (1 - 4t)F - 3F^2 = 0.$$

Démonstration.

Comme **CNCB** = $\mathcal{H}(\text{CNCB}_C)$, **F** est solution du système

$$\begin{aligned} F &= t + F_1 + F_2, \\ F_1 &= F_2 = \frac{(t + F_2 + t + F_1)^2}{1 - (t + F_2) - (t + F_1)}. \end{aligned}$$

F(t) est de la forme □

$$F(t) = t + 8t^2 + 992t^3 + 13760t^4 + 204416t^5 + 3180800t^6 + \dots$$

Dénombrement raffiné des CNCBs

Série dénombrant les CNCBs par **taille** et par **nombre de faces** :

$$F(t, z) := \sum_{\mathfrak{c} \in \text{CNCB}} t^{|\mathfrak{c}|} z^{\text{faces}(\mathfrak{c})}.$$

En modifiant le système précédent en

$$\begin{aligned} F &= t + F_1 + F_2, \\ F_1 &= F_2 = z \frac{(t + F_2 + t + F_1)^2}{1 - (t + F_2) - (t + F_1)}, \end{aligned}$$

on obtient l'expression algébrique

$$-t + (1 - 2z)t^2 + (1 - 4zt)F + (-1 - 2z)F^2 = 0.$$

$F(t, z)$ est de la forme

$$\begin{aligned} F(t, z) &= t + 8zt^2 + (16z + 64z^2)t^3 + (32z + 320z^2 + 640z^3)t^4 \\ &\quad + (64z + 1152z^2 + 5376z^3 + 7168z^4)t^5 + \dots \end{aligned}$$

Famille génératrice

Proposition

L'opérade 2-colorée \mathbf{CNCB}_C est engendrée par les huit bulles



de taille deux.

Démonstration.

Par récurrence sur l'arité de la bulle à engendrer.

Proposition

L'opérade \mathbf{CNCB} est engendrée par les huit CNCBs



de taille deux.

Démonstration.

Impliqué par le fait que $\mathbf{CNCB} = \mathcal{H}(\mathbf{CNCB}_C)$.

Présentation par générateurs et relations

Théorème

L'opérade **CNCB** admet la présentation

$$\mathbf{CNCB} = \mathcal{F}(\{\triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle\}) / \equiv,$$

où \equiv est la congruence d'opérade vérifiant

$$\begin{array}{ll} \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle, & \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle, \\ \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle, & \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle, \\ \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle, & \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle, \\ \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle, & \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle, \\ \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle, & \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle, \\ \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle, & \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle, \\ \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle, & \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle, \\ \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle, & \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle. \end{array}$$

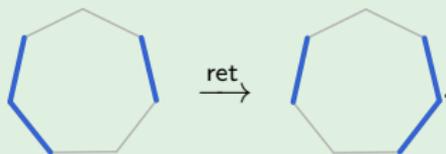
Démonstration.

Comme $\mathbf{CNCB} = \mathcal{H}(\mathbf{CNCB}_C)$, il suffit de montrer que ces relations sont les seules non triviales dans \mathbf{CNCB}_C . \square

Symétries

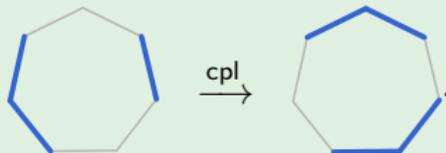
$\text{ret}(\mathfrak{B})$: retourne \mathfrak{B} selon l'axe vertical.

Exemple



$\text{cpl}(\mathfrak{B})$: complémente \mathfrak{B} en échangeant ses côtés bleus et vides.

Exemple



Proposition

$\text{cpl} : \mathbf{CNCB}_C \rightarrow \mathbf{CNCB}_C$ est un automorphisme d'opérades colorées.

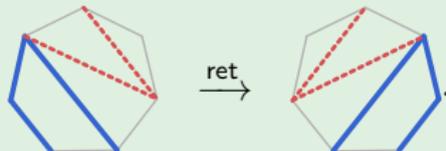
$\text{ret} : \mathbf{CNCB}_C \rightarrow \mathbf{CNCB}_C$ est un antiautomorphisme d'opérades colorées.

Symétries

Comme $\mathbf{CNCB} = \mathcal{H}(\mathbf{CNCB}_C)$, cpl et ret sont aussi des symétries de \mathbf{CNCB} . Elles s'y expriment de la manière suivante.

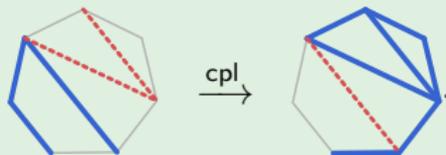
$\text{ret}(\mathcal{C})$ retourne \mathcal{C} selon l'axe vertical.

Exemple



$\text{cpl}(\mathcal{C})$ échange ses diagonales bleues et rouges, et ses côtés bleus et vides.

Exemple



Sous-opérades binaires de **CNCB**

$2^8 = 256$ sous-opérades binaires de **CNCB**.

Symétries induites par ret et cpl : seulement 88 orbites à étudier.

Sous-opérades de **CNCB** dont les dimensions sont des suites connues :

Générateurs	Objets	Dimensions	OEIS
\emptyset	–	1, 0, 0	A000007
\triangle	–	1, 1, 1	A000012
\triangle	Arb. b.	1, 1, 2, 5, 14	A000108
\triangle, \triangle	Arb. Schr.	1, 2, 6, 22, 90	A006318
\triangle, \triangle	–	1, 2, 7, 30, 143	A006013
\triangle, \triangle	Arb. b. hybrides	1, 2, 7, 31, 154	A007863
\triangle, \triangle	Arb. b. bicol.	1, 2, 8, 40, 224	A052701
$\triangle, \triangle, \triangle$	Forêts n. c.	1, 3, 13, 68, 395	A200757
$\triangle, \triangle, \triangle$	Plantes n. c.	1, 3, 14, 80, 510	A121873
$\triangle, \triangle, \triangle$	Chem. Schr. part.	1, 3, 15, 93, 645	A103210
$\triangle, \triangle, \triangle$	Arcs élém.	1, 3, 16, 105, 768	A085614
$\triangle, \triangle, \triangle, \triangle$	Chem. Schr. part.	1, 4, 24, 176, 1440	A156017

Sous-opérades binaires de **CNCB** sur deux générateurs

$\binom{8}{2} = 28$ sous-opérades binaires de **CNCB** sur deux générateurs.

Symétries induites par ret et cpl : seulement onze orbites à étudier.

Les onze orbites :

Générateurs	Objets	Dimensions	Opérate
\triangle, \triangle	Arb. bin. bicol.	1, 2, 8, 40, 224, 1344	libre
\triangle, \triangle	?	1, 2, 8, 40, 216, 1246	au moins quartique
\triangle, \triangle \triangle, \triangle \triangle, \triangle	?	1, 2, 8, 38, 200, 1124	cubique
\triangle, \triangle	Arb. b. hybrides	1, 2, 7, 31, 154, 820	quadratique
\triangle, \triangle	–	1, 2, 7, 30, 143, 728	L-opérate [Leroux, 2011]
\triangle, \triangle \triangle, \triangle \triangle, \triangle \triangle, \triangle	Arb. Schr.	1, 2, 6, 22, 90, 394	2as [Loday, Ronco, 2006] quadratique quadratique quadratique

La sous-opérade engendrée par \triangle et \triangle

CNCB $_{\triangle\triangle}$: sous-opérade de **CNCB** engendrée par \triangle et \triangle .

Éléments d'arité 1 :



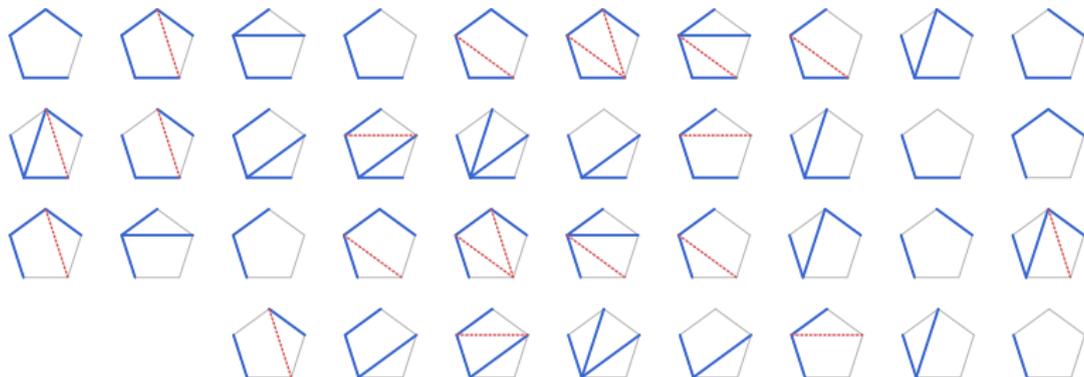
Éléments d'arité 2 :



Éléments d'arité 3 :



Éléments d'arité 4 :



Bulles de $\mathbf{CNCB}_{\triangle\triangle}$

$\mathbf{CNCB}_{C\triangle\triangle}$: sous-opérate colorée de \mathbf{CNCB}_C engendrée par \triangle et \triangle .

Lemme

L'opérate $\mathbf{CNCB}_{\triangle\triangle}$ est l'opérate enveloppante de $\mathbf{CNCB}_{C\triangle\triangle}$.

Lemme

Toute bulle de $\mathbf{CNCB}_{C\triangle\triangle}$ est de la forme



où $- - -$ désigne un côté bleu ou vide.

Ainsi, dans $\mathbf{CNCB}_{C\triangle\triangle}$,

$$B_1(z_1, z_2) = B_2(z_1, z_2) = \frac{z_1 z_2}{1 - z_1 - z_2}.$$

Dimensions de $\mathbf{CNCB}_{\triangle\triangle}$

Proposition

La série de Hilbert F de $\mathbf{CNCB}_{\triangle\triangle}$ vérifie

$$2t - t^2 + (2t - 2)F + 3F^2 = 0.$$

Démonstration.

Comme $\mathbf{CNCB}_{\triangle\triangle} = \mathcal{H}(\mathbf{CNCB}_{C\triangle\triangle})$, F est solution du système

$$F = t + F_1 + F_2,$$
$$F_1 = F_2 = \frac{(t + F_2)(t + F_1)}{1 - (t + F_2) - (t + F_1)}.$$



$F(t)$ est de la forme

$$F(t) = t + 2t^2 + 8t^3 + 38t^4 + 200t^5 + 1124t^6 + 6608t^7 + 40142t^8 + \dots$$

Présentation de $\mathbf{CNCB}_{\triangle\triangle}$

Théorème

L'opéade $\mathbf{CNCB}_{\triangle\triangle}$ admet la présentation

$$\mathbf{CNCB} = \mathcal{F}(\{\triangle, \triangle\}) / \equiv,$$

où \equiv est la congruence d'opéade vérifiant

$$(\triangle \circ_2 \triangle) \circ_2 \triangle \equiv (\triangle \circ_1 \triangle) \circ_2 \triangle,$$

$$(\triangle \circ_2 \triangle) \circ_2 \triangle \equiv (\triangle \circ_1 \triangle) \circ_2 \triangle.$$

Démonstration.

Comme $\mathbf{CNCB}_{\triangle\triangle} = \mathcal{H}(\mathbf{CNCB}_{C\triangle\triangle})$, il suffit de montrer que ces relations sont les seules non triviales dans $\mathbf{CNCB}_{C\triangle\triangle}$. □

Plan

Configurations non croisées bicolorées

Configurations non croisées bicolorées

Motivations

Opérades

Définitions et exemples

Opérades libres, quotients et présentations

Opérades colorées et opérades enveloppantes

Opérades colorées

Opérades enveloppantes

Opérade des configurations non croisées bicolorées

Structure d'opérade

Propriétés de l'opérade

Sous-opérades

Annexe

Démonstration de la présentation de Comp

Idée : construire un isomorphisme d'opéades

$$\phi : \mathcal{F}(\{\mathbf{a}, \mathbf{b}\}) / \equiv \rightarrow \text{Comp.}$$

On pose $\phi(\mathbf{a}) := \text{■}$ et $\phi(\mathbf{b}) := \text{■}$.

Comme

$$\begin{aligned} \text{ev}_{\text{Comp}} \left(\begin{array}{c} \text{○} \\ \text{■} \text{---} \text{○} \\ \text{■} \end{array} \right) &= \text{ev}_{\text{Comp}} \left(\begin{array}{c} \text{○} \\ \text{○} \text{---} \text{■} \\ \text{■} \end{array} \right), & \text{ev}_{\text{Comp}} \left(\begin{array}{c} \text{○} \\ \text{■} \text{---} \text{○} \\ \text{■} \end{array} \right) &= \text{ev}_{\text{Comp}} \left(\begin{array}{c} \text{○} \\ \text{○} \text{---} \text{■} \\ \text{■} \end{array} \right), \\ \text{ev}_{\text{Comp}} \left(\begin{array}{c} \text{○} \\ \text{■} \text{---} \text{○} \\ \text{■} \end{array} \right) &= \text{ev}_{\text{Comp}} \left(\begin{array}{c} \text{○} \\ \text{○} \text{---} \text{■} \\ \text{■} \end{array} \right), & \text{ev}_{\text{Comp}} \left(\begin{array}{c} \text{○} \\ \text{■} \text{---} \text{○} \\ \text{■} \end{array} \right) &= \text{ev}_{\text{Comp}} \left(\begin{array}{c} \text{○} \\ \text{○} \text{---} \text{■} \\ \text{■} \end{array} \right), \end{aligned}$$

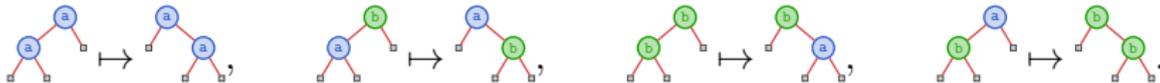
ϕ est bien défini en tant que morphisme d'opéades.

De plus, comme ■ et ■ sont les générateurs de Comp, ϕ est surjectif.

Démonstration de la présentation de Comp

Pour montrer que ϕ est injective, on oriente \equiv en une **règle de réécriture**.

Soit \mapsto la règle de réécriture sur les arbres de $\mathcal{F}(\{a, b\})$ définie par



\mapsto admet des **formes normales** et sont les peignes droits de $\mathcal{F}(\{a, b\})$.

Il y a ainsi 2^{n-1} normales formes d'arité n . Ceci implique

$$\#\mathcal{F}(\{a, b\})/\equiv(n) \leq \#\text{Comp}(n) = 2^{n-1}$$

et que ϕ est une bijection.

Démonstration de la présentation de **CNCB**

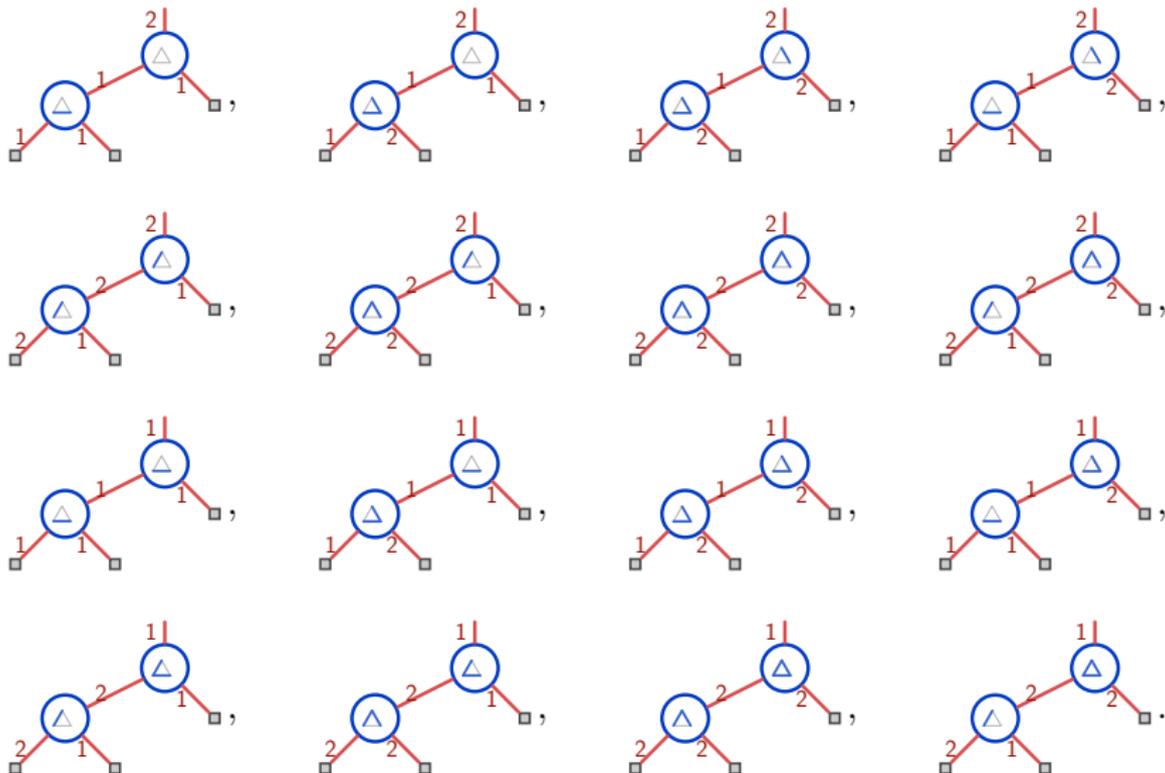
Comme **CNCB** = $\mathcal{H}(\mathbf{CNCB}_C)$, il suffit de montrer que les relations données sont les uniques relations non triviales entre les générateurs de **CNCB**_C.

\mapsto : règle de réécriture sur $\mathcal{F}_C(\{\triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle\})$ consistant à réécrire chaque élément d'une classe d'équivalence en celui encadré :

$\triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle} \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle,$	$\triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle} \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle,$
$\triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle},$	$\triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle},$
$\triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle} \equiv \triangle \circ_2 \triangle,$	$\triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle} \equiv \triangle \circ_2 \triangle,$
$\triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle} \equiv \triangle \circ_1 \triangle,$	$\triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle} \equiv \triangle \circ_1 \triangle,$
$\triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle} \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle,$	$\triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle} \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle,$
$\triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle},$	$\triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle},$
$\triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle} \equiv \triangle \circ_2 \triangle,$	$\triangle \circ_1 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle} \equiv \triangle \circ_2 \triangle,$
$\triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle} \equiv \triangle \circ_1 \triangle,$	$\triangle \circ_2 \triangle \equiv \triangle \circ_2 \triangle \equiv \boxed{\triangle \circ_1 \triangle} \equiv \triangle \circ_1 \triangle.$

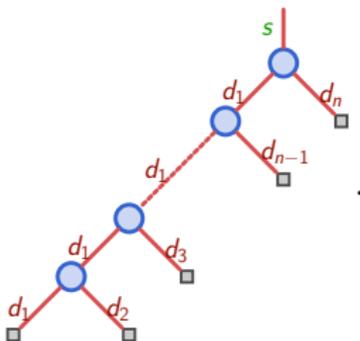
Démonstration de la présentation de CNCB

En termes d'arbres 2-colorés, tous les motifs d'arbre d'arité trois de $\mathcal{F}_C(\{\triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle\})$ sont interdits, sauf les seize suivants :



Démonstration de la présentation de **CNCB**

Formes normales d'arité n de \mapsto : arbres 2-colorés de $\mathcal{F}_C(\{\triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle, \triangle\})$ de la forme



Pour tout $(d, s) \in [2]^n \times [n]$, il existe une unique forme normale T telle que $\mathbf{in}(T) = d$ et $\mathbf{out}(T) = s$.

Il y a donc 2^n formes normales d'arité n de couleur de sortie s . C'est aussi le nombre de bulles d'arité n de couleur de sortie s .

Ceci implique la présentation de **CNCB**.