

Algèbres de contraction et forêts préordonnées

Anthony Mansuy

30 avril 2013

Une **algèbre** est une famille $(A, m, 1_A)$ où :

- 1 A est un K -espace vectoriel.
- 2 $m : A \times A \longrightarrow A$ est bilinéaire. On note $m(x, y) = x.y$.
- 3 $1_A \in A$.

Avec les axiomes suivants :

- 1 **Associativité** : pour tous $x, y, z \in A$, $(x.y).z = x.(y.z)$.
- 2 **Unité** : pour tout $x \in A$, $1_A.x = x.1_A = x$.

On reformule ces axiomes en termes de **diagrammes commutatifs**. Pour cela il faut linéariser m et 1_A :

$$m : \begin{cases} A \otimes A & \longrightarrow & A \\ x \otimes y & \longrightarrow & x.y \end{cases} \quad \nu : \begin{cases} K & \longrightarrow & A \\ \lambda & \longrightarrow & \lambda.1_A. \end{cases}$$

Les axiomes s'expriment alors de la manière suivante :

Associativité

$$m \circ (m \otimes \text{Id}) = m \circ (\text{Id} \otimes m)$$

$$\begin{array}{ccc} A \otimes A \otimes A & \xrightarrow{m \otimes \text{Id}} & A \otimes A \\ \text{Id} \otimes m \downarrow & & \downarrow m \\ A \otimes A & \xrightarrow{m} & A \end{array}$$

Unité

$$m \circ (\text{Id} \otimes \nu) = m \circ (\nu \otimes \text{Id}) = \text{Id}$$

$$\begin{array}{ccccc} K \otimes A & \xrightarrow{\nu \otimes \text{Id}} & A \otimes A & \xleftarrow{\text{Id} \otimes \nu} & A \otimes K \\ & \searrow \approx & \downarrow m & \swarrow \approx & \\ & & A & & \end{array}$$

Une **cogèbre** est une famille (C, Δ, ε) , où :

- 1 C est un K -espace vectoriel.
- 2 $\Delta : C \rightarrow C \otimes C$ est une application linéaire.
- 3 $\varepsilon : C \rightarrow K$ est une application linéaire.

Avec les axiomes suivants (obtenus en dualisant les axiomes pour les algèbres) :

Coassociativité

$$(\Delta \otimes Id) \circ \Delta = (Id \otimes \Delta) \circ \Delta$$

$$\begin{array}{ccc}
 C \otimes C \otimes C & \xleftarrow{\Delta \otimes Id} & C \otimes C \\
 \uparrow Id \otimes \Delta & & \uparrow \Delta \\
 C \otimes C & \xleftarrow{\Delta} & C
 \end{array}$$

Counité

$$(\varepsilon \otimes Id) \circ \Delta = (Id \otimes \varepsilon) \circ \Delta = Id$$

$$\begin{array}{ccccc}
 K \otimes C & \xleftarrow{\varepsilon \otimes Id} & C \otimes C & \xrightarrow{Id \otimes \varepsilon} & C \otimes K \\
 & \swarrow \approx & \uparrow \Delta & \searrow \approx & \\
 & & C & &
 \end{array}$$

Notations de Sweedler : pour tout $x \in C$, on écrit :

$$\Delta(x) = \sum_x x^{(1)} \otimes x^{(2)}.$$

Les axiomes de cogèbre se reformulent alors :

① **Coassociativité** : pour tout $x \in C$,

$$\sum_{x, x^{(1)}} \left(x^{(1)}\right)^{(1)} \otimes \left(x^{(1)}\right)^{(2)} \otimes x^{(2)} = \sum_{x, x^{(2)}} x^{(1)} \otimes \left(x^{(2)}\right)^{(1)} \otimes \left(x^{(2)}\right)^{(2)}.$$

② **Counité** : pour tout $x \in C$,

$$\sum_x \varepsilon \left(x^{(1)}\right) x^{(2)} = \sum_x x^{(1)} \varepsilon \left(x^{(2)}\right) = x.$$

Soient A une algèbre et C une cogèbre. Alors :

- $A \otimes A$ est une algèbre :

$$\begin{aligned} (x_1 \otimes y_1) \cdot (x_2 \otimes y_2) &= x_1 \cdot x_2 \otimes y_1 \cdot y_2, \\ 1_{A \otimes A} &= 1_A \otimes 1_A. \end{aligned}$$

- $C \otimes C$ est une cogèbre :

$$\begin{aligned} \Delta(x \otimes y) &= \sum_{x,y} \left(x^{(1)} \otimes y^{(1)} \right) \otimes \left(x^{(2)} \otimes y^{(2)} \right), \\ \varepsilon(x \otimes y) &= \varepsilon(x)\varepsilon(y). \end{aligned}$$

Soient A et B deux algèbres et $\Phi : A \rightarrow B$ une application linéaire. Alors Φ est un **morphisme d'algèbres** si

$$\begin{aligned} m_B \circ (\Phi \otimes \Phi) &= \Phi \circ m_A, \\ \Phi \circ \nu_A &= \nu_B. \end{aligned}$$

Soient C et D deux cogèbres et $\Phi : C \rightarrow D$ une application linéaire. Alors Φ est un **morphisme de cogèbres** si (en dualisant les axiomes pour les algèbres)

$$\begin{aligned} \Delta_D \circ \Phi &= (\Phi \otimes \Phi) \circ \Delta_C, \\ \varepsilon_D \circ \Phi &= \varepsilon_C. \end{aligned}$$

Lemme

Si B est à la fois une algèbre et une cogèbre, les conditions suivantes sont équivalentes :

- ① Δ et ε sont des morphismes d'algèbres.
- ② m et ν sont des morphismes de cogèbres.

Si ces conditions sont satisfaites, on dira que B est une **bigèbre**.

Autrement dit, dans une bigèbre :

$$\Delta(xy) = \Delta(x)\Delta(y) = \sum_{x,y} x^{(1)}.y^{(1)} \otimes x^{(2)}.y^{(2)},$$

$$\varepsilon(x.y) = \varepsilon(x)\varepsilon(y),$$

$$\Delta(1_A) = 1_A \otimes 1_A, \quad \varepsilon(1_A) = 1.$$

Une **algèbre de Hopf** est une bigèbre avec une condition supplémentaire (existence d'un antipode).

Exemples

- Soit G un groupe. L'**algèbre du groupe** G est une algèbre de Hopf, avec le coproduit défini par $\Delta(g) = g \otimes g$ pour tout $g \in G$. La counité est donnée par $\varepsilon(g) = 1$ pour tout $g \in G$.
- Soit \mathfrak{g} une algèbre de Lie. L'**algèbre enveloppante** de \mathfrak{g} est l'algèbre engendrée par les éléments de \mathfrak{g} et les relations :

$$x.y - y.x = [x, y] \text{ pour tous } x, y \in \mathfrak{g}.$$

Il s'agit d'une algèbre de Hopf, dont le coproduit est donné par $\Delta(x) = x \otimes 1 + 1 \otimes x$ pour tout $x \in \mathfrak{g}$. La counité est donnée par $\varepsilon(x) = 0$ pour tout $x \in \mathfrak{g}$.

Nous présentons deux exemples importants :

- Les **algèbres de Hopf de battage et de battage contractant** (voir [H]) : elles sont utilisées en théorie des algèbres de Hopf combinatoires, en analyse (intégrales itérées), en analyse complexe (fonctions multizêtas)...
- L'**algèbre de Hopf des arbres enracinés** de Connes-Kreimer (voir [CK]) : elle est utilisée en théorie des champs quantiques, des algèbres de Hopf combinatoires, des opérades, en analyse complexe (calcul moulien et arborification)...

Soit \mathcal{D} un ensemble.

L'algèbre de Hopf de battage $\mathbf{Sh}^{\mathcal{D}}$ a pour base l'ensemble des mots en l'alphabet \mathcal{D} .

- Son produit \times_{Sh} est donné par les battages des mots. Par exemple :

$$(abc) \times_{Sh} (d) = (abcd) + (abdc) + (adbc) + (dabc),$$

$$(ab) \times_{Sh} (cd) = (abcd) + (acbd) + (cabd) \\ + (acdb) + (cadb) + (cdab).$$

- Son coproduit est donné par la déconcaténation. Par exemple :

$$\Delta(abcd) = (abcd) \otimes 1 + (abc) \otimes (d) + (ab) \otimes (cd) \\ + (a) \otimes (bcd) + 1 \otimes (abcd).$$

Exemple

Soient \mathcal{D} un ensemble et $(f_a)_{a \in \mathcal{D}}$ des fonctions de $[0, 1]$ dans \mathbb{R} intégrables. Posons :

$$I(a_1 \dots a_k) = \int_0^1 f_{a_k}(x_k) dx_k \int_0^{x_k} f_{a_{k-1}}(x_{k-1}) dx_{k-1} \dots \int_0^{x_2} f_{a_1}(x_1) dx_1$$

Alors I est un caractère de $\mathbf{Sh}^{\mathcal{D}}$, c'est-à-dire :

$$I(a_1 \dots a_p) I(b_1 \dots b_q) = I((a_1 \dots a_p) \times_{Sh} (b_1 \dots b_q)).$$

Par exemple :

$$\begin{aligned} I(a)I(b) &= \int_0^1 f_a(x) dx \int_0^1 f_b(y) dy \\ &= \int_0^1 f_a(x) dx \int_0^x f_b(y) dy + \int_0^1 f_b(y) dy \int_0^y f_a(x) dx \\ &= I(ba) + I(ab). \end{aligned}$$

Supposons de plus que \mathcal{D} est muni d'un produit

$$[\cdot, \cdot] : \mathcal{D} \times \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{D}.$$

L'algèbre de Hopf de battage contractant $\mathbf{Csh}^{\mathcal{D}}$ a aussi pour base l'ensemble des mots en l'alphabet \mathcal{D} .

- Son produit \times_{Csh} est donné par les battages des mots avec contractions éventuelles des lettres. Par exemple :

$$(ab) \times_{Csh} (c) = (abc) + (acb) + (cab) + (a[b, c]) + ([a, c]b)$$

$$(ab) \times_{Csh} (cd) = (ab) \times_{Sh} (cd) + (a[b, c]d) + (c[a, d]b) + ([a, c]bd) + ([a, c]db) + (ac[b, d]) + (ca[b, d]) + ([a, c][b, d])$$

- Son coproduit est la déconcaténation, comme pour $\mathbf{Sh}^{\mathcal{D}}$.

Exemple

Soient $s_1, \dots, s_k \in \mathbb{N}^*$, $s_1 \geq 2$. On pose :

$$\zeta(s_1 \dots s_k) = \sum_{n_1 > \dots > n_k > 0} \frac{1}{n_1^{s_1} \dots n_k^{s_k}}.$$

Alors ζ est un caractère de $\mathbf{Csh}^{\mathcal{D}}$, c'est-à-dire :

$$\zeta(s_1 \dots s_p) \zeta(t_1 \dots t_q) = \zeta((s_1 \dots s_p) \times_{\mathbf{Csh}} (t_1 \dots t_q)).$$

Par exemple (avec ici $[a, b] = a + b$) :

$$\begin{aligned} \zeta(s)\zeta(t) &= \sum_{n>0, m>0} \frac{1}{n^s m^t} \\ &= \sum_{n>m>0} \frac{1}{n^s m^t} + \sum_{m>n>0} \frac{1}{n^s m^t} + \sum_{n>0} \frac{1}{n^{s+t}} \\ &= \zeta(st) + \zeta(ts) + \zeta(s+t). \end{aligned}$$

L'algèbre des arbres enracinés H_{CK} est introduite par Connes et Kreimer pour la Renormalisation en Théorie des Champs Quantiques.

- Une base de cette algèbre est donnée par les forêts enracinées :

$$1, \dots, \downarrow, \dots, \downarrow \downarrow, \downarrow \downarrow \downarrow, \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow, \dots$$

- Le produit est donné par l'union disjointe des forêts.

$$\downarrow \downarrow = \downarrow \downarrow = \downarrow \downarrow = \downarrow \downarrow.$$

- Le **coproduit** est donné par les coupes admissibles :

$$\Delta_{CK}(F) = \sum_{\mathbf{c} \text{ coupe admissible}} Lea_{\mathbf{c}}(F) \otimes Roo_{\mathbf{c}}(F).$$

coupe \mathbf{c}									totale
Admissible ?	oui	oui	oui	oui	non	oui	oui	non	oui
$Roo_{\mathbf{c}}(F)$					\times	\cdot		\times	1
$Lea_{\mathbf{c}}(F)$	1		\cdot	\cdot	\times		$\cdot\cdot$	\times	

$$\Delta_{CK}(\text{root node}) = \text{root node} \otimes 1 + 1 \otimes \text{root node} + \text{root node with left child} \otimes \text{root node with left child} + \cdot \otimes \text{root node with right child} + \cdot \otimes \text{root node with left child and right child} + \text{root node with left child and right child, left child has left child} \otimes \cdot + \text{root node with left child and right child, right child has left child} \otimes \cdot + \cdot\cdot \otimes \text{root node with left child and right child, left child has left child, right child has left child} + \dots \otimes \text{root node with left child and right child, right child has left child, left child has left child}.$$

- La counité est donné par :

$$\begin{aligned}\varepsilon(1) &= 1, \\ \varepsilon(F) &= 0 \text{ si } F \neq 1.\end{aligned}$$

Si \mathcal{D} est un alphabet, on peut construire l'algèbre de Hopf $\mathbf{H}_{CK}^{\mathcal{D}}$ des arbres enracinés décorés par \mathcal{D} . Par exemple, si $a, b, c, d \in \mathcal{D}$,

$$\begin{aligned}\Delta_{CK}\left(\begin{array}{c} c \\ | \\ b \vee_a^d \end{array}\right) &= \begin{array}{c} c \\ | \\ b \vee_a^d \end{array} \otimes 1 + 1 \otimes \begin{array}{c} c \\ | \\ b \vee_a^d \end{array} + \downarrow_c \otimes \downarrow_a^d + \cdot_c \otimes \begin{array}{c} b \vee_a^d \\ \cdot \end{array} \\ &+ \cdot_d \otimes \downarrow_a^c + \downarrow_b^c \cdot_d \otimes \cdot_a + \cdot_c \cdot_d \otimes \downarrow_a^b. \end{aligned}$$

Définition

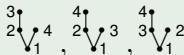
Un **ordre linéaire** sur une forêt $F \in \mathbf{H}_{CK}$ à n sommets est une application bijective $\sigma : V(F) \rightarrow \{1, \dots, n\}$ telle que si, $a, b \in V(F)$,

$$(a \rightarrow b \text{ dans } F) \implies (\sigma(a) \geq \sigma(b)).$$

On note $\mathcal{O}(F)$ l'ensemble des ordres linéaires sur F .

Exemples

- Si $F = \begin{array}{c} \bullet \\ | \\ \vee \\ / \quad \backslash \\ \bullet \quad \bullet \\ | \quad | \\ 2 \quad 4 \\ \vee_1 \end{array}$, les ordres linéaires possibles sur F sont :



Exemples

- Si $F = \vee \uparrow$, les ordres linéaires possibles sur F sont :

$${}^2\vee_1^3 \downarrow_4^5, {}^2\vee_1^4 \downarrow_3^5, {}^2\vee_1^5 \downarrow_4^3, {}^3\vee_1^4 \downarrow_5^2, {}^3\vee_1^5 \downarrow_4^2, {}^4\vee_1^5 \downarrow_3^2,$$

$${}^3\vee_2^4 \downarrow_1^5, {}^3\vee_2^5 \downarrow_4^1, {}^4\vee_2^5 \downarrow_3^1, {}^4\vee_3^5 \downarrow_2^1$$

Théorème

L'application Φ suivante définit un morphisme surjectif de l'algèbre de Hopf des forêts $\in \mathbf{H}_{CK}^D$ vers \mathbf{Sh}^D :

$$F \text{ forêt de degré } n \xrightarrow{\Phi} \sum_{\sigma \in \mathcal{O}(F)} \sigma^{-1}(n) \dots \sigma^{-1}(1),$$

où $\sigma^{-1}(i)$ est la décoration associée au sommet d'image par σ égale à i .

Exemples

$$\Phi(\bullet_a) = (a),$$

$$\Phi(\downarrow_a^b) = (ba),$$

$$\Phi(\bullet_a \bullet b) = (ab) + (ba),$$

$$\Phi(\downarrow_a^{\begin{smallmatrix} c \\ b \end{smallmatrix}}) = (cba),$$

$$\Phi(\begin{smallmatrix} b \\ \downarrow_a^c \end{smallmatrix}) = (bca) + (cba),$$

$$\Phi(\bullet_a \downarrow_b^c) = (cba) + (cab) + (acb),$$

$$\Phi(\bullet_a \bullet b \bullet c) = (abc) + (acb) + (bac) + (bca) + (cab) + (cba).$$

On a donc :

- un morphisme d'algèbres $I : \mathbf{Sh}^{\mathcal{D}} \rightarrow \mathbb{R}$,
- un morphisme d'algèbres surjectif $\Phi : \mathbf{H}_{CK}^{\mathcal{D}} \rightarrow \mathbf{Sh}^{\mathcal{D}}$.

On définit alors un morphisme d'algèbres $J : \mathbf{H}_{CK}^{\mathcal{D}} \rightarrow \mathbb{R}$.

Exemple

$$J({}^b\mathbb{V}_a^c) = \int_0^1 f_a(x) dx \int_0^x f_b(y) dy \int_0^x f_c(z) dz.$$

Applications : Convergence d'intégrales (ex : Calcul moulien avec l'arborification)

Notons $\mathbb{T}_{CK}^{\mathcal{D}}$ l'ensemble des arbres enracinés décorés par \mathcal{D} .
 Soit $\varphi : K(\mathbb{T}_{CK}^{\mathcal{D}}) \rightarrow K(\mathcal{D})$ une application linéaire.

Théorème

Il existe un unique morphisme d'algèbres de Hopf
 $\Phi : \mathbf{H}_{CK}^{\mathcal{D}} \rightarrow \mathbf{Sh}^{\mathcal{D}}$ tel que le diagramme suivant

$$\begin{array}{ccc}
 K(\mathbb{T}_{CK}^{\mathcal{D}}) & \xrightarrow{\varphi} & K(\mathcal{D}) \\
 \downarrow & & \uparrow \\
 \mathbf{H}_{CK}^{\mathcal{D}} & \xrightarrow{\Phi} & \mathbf{Sh}^{\mathcal{D}}
 \end{array}$$

soit commutatif.

On cherche à donner une description combinatoire de Φ .

Exemples

- En degré 1, $\Phi(\cdot_a) = \varphi(\cdot_a)$.
- En degré 2,

$$\Phi(\mathfrak{!}_a^b) = \varphi(\cdot_b)\varphi(\cdot_a) + \varphi(\mathfrak{!}_a^b)$$

$$\Phi(\cdot_a \cdot b) = \varphi(\cdot_a)\varphi(\cdot_b) + \varphi(\cdot_b)\varphi(\cdot_a).$$

- En degré 3,

$$\begin{aligned}\Phi(\mathfrak{!}_a^b \mathfrak{!}_a^c) &= \varphi(\cdot_b)\varphi(\cdot_c)\varphi(\cdot_a) + \varphi(\cdot_c)\varphi(\cdot_b)\varphi(\cdot_a) \\ &\quad + \varphi(\cdot_b)\varphi(\mathfrak{!}_a^c) + \varphi(\cdot_c)\varphi(\mathfrak{!}_a^b) + \varphi(\mathfrak{!}_a^b \mathfrak{!}_a^c)\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\Phi(\mathfrak{!}_a^c \mathfrak{!}_a^b) &= \varphi(\cdot_c)\varphi(\cdot_b)\varphi(\cdot_a) + \varphi(\cdot_c)\varphi(\mathfrak{!}_a^b) + \varphi(\mathfrak{!}_a^c)\varphi(\cdot_a) \\ &\quad + \varphi(\mathfrak{!}_a^c \mathfrak{!}_a^b)\end{aligned}$$

Exemples

$$\begin{aligned}
 \Phi\left(\begin{array}{c} c \\ \swarrow \downarrow \searrow \\ b \quad \downarrow \quad a \\ \quad \quad \quad \downarrow \\ \quad \quad \quad d \end{array}\right) &= \varphi(\cdot c)\varphi(\cdot b)\varphi(\cdot d)\varphi(\cdot a) + \varphi(\cdot c)\varphi(\cdot d)\varphi(\cdot b)\varphi(\cdot a) \\
 &+ \varphi(\cdot d)\varphi(\cdot c)\varphi(\cdot b)\varphi(\cdot a) + \varphi(\cdot c)\varphi(\cdot b)\varphi(\downarrow_a^d) \\
 &+ \varphi(\cdot c)\varphi(\cdot d)\varphi(\downarrow_a^b) + \varphi(\cdot d)\varphi(\cdot c)\varphi(\downarrow_a^b) \\
 &+ \varphi(\downarrow_b^c)\varphi(\cdot d)\varphi(\cdot a) + \varphi(\cdot d)\varphi(\downarrow_b^c)\varphi(\cdot a) \\
 &+ \varphi(\downarrow_b^c)\varphi(\downarrow_a^d) + \varphi(\cdot c)\varphi(\downarrow_a^b) + \varphi(\cdot d)\varphi(\downarrow_a^b) \\
 &+ \varphi\left(\begin{array}{c} c \\ \swarrow \downarrow \searrow \\ b \quad \downarrow \quad a \\ \quad \quad \quad \downarrow \\ \quad \quad \quad d \end{array}\right).
 \end{aligned}$$

Deux objets combinatoires apparaissent :

- Les **partitions** d'un arbre.
- Les **ordres linéaires** sur un arbre.

Définitions

Soit $F \in \mathbf{H}_{CK}$ une forêt non vide et \mathbf{e} une **contraction** de F , c'est-à-dire un sous-ensemble de $E(F)$.

- La **partition** de F par \mathbf{e} est la sous-forêt de F obtenue en conservant tous les sommets de F et les arêtes $\in \mathbf{e}$. On la note $Part_{\mathbf{e}}(F)$.
- Le **contracté** de F par \mathbf{e} est la forêt obtenue en contractant dans F chaque arête $\in \mathbf{e}$ et en identifiant leurs extrémités. On le note $Cont_{\mathbf{e}}(F)$.

Exemples

Considérons $T = \begin{array}{c} \vdots \\ \vee \end{array}$. Alors

contraction \mathbf{e}								
$Part_{\mathbf{e}}(T)$		$\vdots \vdots$	$\cdot \vee$	$\cdot \vdots$	$\dots \vdots$	$\dots \vdots$	$\dots \vdots$	\dots
$Cont_{\mathbf{e}}(T)$	\cdot	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vee	\vee	

où, à la première ligne, les arêtes n'appartenant pas à \mathbf{e} sont barrées.

Soit I_{CK} l'idéal de H_{CK} engendré par l'élément $\cdot - 1$. On note C_{CK} l'algèbre quotient H_{CK}/I_{CK} : on identifie dans C_{CK} les éléments 1 et ..

On définit sur C_{CK} le **coproduit de contraction** :

$$\Delta(F) = \sum_{e \subseteq E(F)} Part_e(F) \otimes Cont_e(F)$$

Exemple

$$\Delta(\dot{V}) = \cdot \otimes \dot{V} + \dot{V} \otimes \cdot + 2! \otimes V + ! \otimes ! + ! \otimes ! + V \otimes ! + !! \otimes !.$$

On retrouve le coproduit introduit par D. Calaque, K. Ebrahimi-Fard et D. Manchon dans [CEFM].

Considérons la **counité** :

$$\varepsilon : \begin{cases} \mathbf{C}_{CK} & \rightarrow \mathbb{K} \\ F \text{ forêt} & \mapsto \delta_{F, \bullet} \end{cases}$$

Théorème

$(\mathbf{C}_{CK}, \Delta, \varepsilon)$ est une **algèbre de Hopf** commutative, non cocommutative, graduée par le nombre d'arêtes.

Proposition (Description de Φ)

Soit T un arbre non vide $\in \mathbf{H}_{CK}^{\mathcal{D}}$. Alors

$$\Phi(T) = \sum_{\mathbf{e} \subseteq E(T)} \left(\sum_{\sigma \in \mathcal{O}(Cont_{\mathbf{e}}(F))} \varphi(\sigma^{-1}(k)) \dots \varphi(\sigma^{-1}(1)) \right),$$

où k est le nombre de sommets de $Cont_{\mathbf{e}}(F)$ et où $\sigma^{-1}(i)$ est la composante connexe de $Part_{\mathbf{e}}(F)$ d'image par σ égale à i .

Remarque

Supposons que $\varphi(\cdot_a) = a$ et que $\varphi(T) = 0$ lorsque T est de degré au moins deux.

Alors on retrouve le morphisme d'algèbres surjectif $\Phi : \mathbf{H}_{CK}^{\mathcal{D}} \rightarrow \mathbf{Sh}^{\mathcal{D}}$ défini dans l'introduction.

Soit $\varphi : K(\mathbb{T}_{CK}^{\mathcal{D}}) \rightarrow K(\mathcal{D})$. On suppose que \mathcal{D} est muni d'un produit associatif et commutatif $[\cdot, \cdot] : (a, b) \in \mathcal{D}^2 \mapsto [a, b] \in \mathcal{D}$.

Théorème

Il existe un unique morphisme d'algèbres de Hopf $\Phi : \mathbf{H}_{CK}^{\mathcal{D}} \rightarrow \mathbf{Csh}^{\mathcal{D}}$ tel que le diagramme suivant

$$\begin{array}{ccc}
 K(\mathbb{T}_{CK}^{\mathcal{D}}) & \xrightarrow{\varphi} & K(\mathcal{D}) \\
 \downarrow & & \uparrow \\
 \mathbf{H}_{CK}^{\mathcal{D}} & \xrightarrow{\Phi} & \mathbf{Csh}^{\mathcal{D}}
 \end{array}$$

soit commutatif.

Exemples

- En degré 1, $\Phi(\cdot_a) = \varphi(\cdot_a)$.
- En degré 2,

$$\begin{aligned}\Phi(\cdot_a \cdot b) &= \varphi(\cdot_a)\varphi(\cdot_b) + \varphi(\cdot_b)\varphi(\cdot_a) + [\varphi(\cdot_a), \varphi(\cdot_b)] \\ \Phi(\mathfrak{!}_a^b) &= \varphi(\cdot_b)\varphi(\cdot_a) + \varphi(\mathfrak{!}_a^b).\end{aligned}$$

- En degré 3,

$$\begin{aligned}\Phi(\mathfrak{!}_a^b \mathfrak{!}_a^c) &= \varphi(\cdot_b)\varphi(\cdot_c)\varphi(\cdot_a) + \varphi(\cdot_c)\varphi(\cdot_b)\varphi(\cdot_a) \\ &\quad + [\varphi(\cdot_c), \varphi(\cdot_b)]\varphi(\cdot_a) + \varphi(\cdot_b)\varphi(\mathfrak{!}_a^c) \\ &\quad + \varphi(\cdot_c)\varphi(\mathfrak{!}_a^b) + \varphi(\mathfrak{!}_a^b \mathfrak{!}_a^c) \\ \Phi(\mathfrak{!}_a^c) &= \varphi(\cdot_c)\varphi(\cdot_b)\varphi(\cdot_a) + \varphi(\cdot_c)\varphi(\mathfrak{!}_a^b) + \varphi(\mathfrak{!}_b^c)\varphi(\cdot_a) \\ &\quad + \varphi(\mathfrak{!}_a^c)\end{aligned}$$

Exemples

$$\begin{aligned}
 \Phi(\overset{c}{\underset{a}{\underset{b}{\vee}}}\overset{d}{\bullet}) &= \varphi(\cdot c)\varphi(\cdot b)\varphi(\cdot d)\varphi(\cdot a) + \varphi(\cdot c) [\varphi(\cdot b), \varphi(\cdot d)] \varphi(\cdot a) \\
 &+ \varphi(\cdot c)\varphi(\cdot d)\varphi(\cdot b)\varphi(\cdot a) + [\varphi(\cdot c), \varphi(\cdot d)] \varphi(\cdot b)\varphi(\cdot a) \\
 &+ \varphi(\cdot d)\varphi(\cdot c)\varphi(\cdot b)\varphi(\cdot a) + \varphi(\cdot c)\varphi(\cdot b)\varphi(\overset{d}{\bullet}_a) \\
 &+ \varphi(\cdot c)\varphi(\cdot d)\varphi(\overset{b}{\bullet}_a) + \varphi(\cdot d)\varphi(\cdot c)\varphi(\overset{b}{\bullet}_a) \\
 &+ \varphi(\overset{c}{\bullet}_b)\varphi(\cdot d)\varphi(\cdot a) + [\varphi(\overset{c}{\bullet}_b), \varphi(\cdot d)] \varphi(\cdot a) \\
 &+ \varphi(\cdot d)\varphi(\overset{c}{\bullet}_b)\varphi(\cdot a) + \varphi(\overset{c}{\bullet}_b)\varphi(\overset{d}{\bullet}_a) + \varphi(\cdot c)\varphi(\overset{b}{\underset{a}{\underset{b}{\vee}}}\overset{d}{\bullet}) \\
 &+ \varphi(\cdot d)\varphi(\overset{c}{\underset{a}{\underset{b}{\vee}}}\overset{d}{\bullet}) + \varphi(\overset{c}{\underset{a}{\underset{b}{\vee}}}\overset{d}{\bullet}).
 \end{aligned}$$

La notion de partitions d'un arbre apparaît encore. Par contre, ce n'est plus des ordres linéaires qui apparaissent, mais des **préordres linéaires**.

Définition

Un **préordre linéaire** sur une forêt $F \in \mathbf{H}_{CK}$ à n sommets est une application surjective $\sigma : V(F) \rightarrow \{1, \dots, k\}$, $1 \leq k \leq n$, telle que si, $a, b \in V(F)$, $a \neq b$,

$$(a \rightarrow b \text{ dans } F) \implies (\sigma(a) > \sigma(b)).$$

On note $\mathcal{O}_p(F)$ l'ensemble des préordres linéaires sur F .

Exemples

- Si $F = \begin{array}{c} \uparrow \\ \vee \end{array}$, les préordres linéaires possibles sur F sont :

$$\begin{array}{c} 3 \uparrow \\ 2 \vee 2 \\ \downarrow \\ 1 \end{array}, \begin{array}{c} 3 \uparrow \\ 2 \vee 3 \\ \downarrow \\ 1 \end{array}, \begin{array}{c} 3 \uparrow \\ 2 \vee 4 \\ \downarrow \\ 1 \end{array}, \begin{array}{c} 4 \uparrow \\ 3 \vee 2 \\ \downarrow \\ 1 \end{array}, \begin{array}{c} 4 \uparrow \\ 2 \vee 3 \\ \downarrow \\ 1 \end{array}$$

- Si $F = \uparrow \uparrow$, les préordres linéaires possibles sur F sont :

$$\uparrow_1^2 \uparrow_1^2, \uparrow_1^2 \uparrow_1^3, \uparrow_1^2 \uparrow_2^3, \uparrow_1^2 \uparrow_3^4, \uparrow_1^3 \uparrow_2^3, \uparrow_1^3 \uparrow_2^4, \uparrow_1^4 \uparrow_2^3$$

Proposition (Description de Φ)

Soit T un arbre non vide $\in \mathbf{H}_{CK}^{\mathcal{D}}$. Alors

$$\Phi(T) = \sum_{\mathbf{e} \subseteq E(T)} \left(\sum_{\substack{\sigma \in \mathcal{O}_p(\text{Cont}_{\mathbf{e}}(T)) \\ \text{Im}(\sigma) = \{1, \dots, q\}}} \varphi(\sigma^{-1}(q)) \dots \varphi(\sigma^{-1}(1)) \right).$$

où, pour tout $i \in \{1, \dots, q\}$,

- $\sigma^{-1}(i)$ est la forêt $T_1 \dots T_n$ de toutes les composantes connexes T_k de $\text{Part}_{\mathbf{e}}(F)$ telles que $\sigma(T_k) = i$.
- $\varphi(\sigma^{-1}(i)) = [\varphi(T_1), \dots, \varphi(T_n)]^{(n)}$.

Rappelons qu'un **préordre** sur un ensemble est une relation binaire, réflexive et transitive.

Définition

Une **forêt préordonnée** est une forêt enracinée $F \in \mathbf{H}_{CK}$ telle qu'on ait de façon équivalente :

- Un préordre total sur l'ensemble $V(F)$.
- Une surjection $\sigma : V(F) \rightarrow \{1, \dots, k\}$, avec k un entier inférieur au nombre de sommets de F .

Exemples

En degré ≤ 3 ,

$$\begin{aligned}
 & \bullet 1, \bullet 1 \bullet 1, \bullet 1 \bullet 2, \downarrow 1^1, \downarrow 1^2, \downarrow 2^1, \bullet 1 \bullet 1 \bullet 1, \bullet 1 \bullet 1 \bullet 2, \bullet 1 \bullet 2 \bullet 2, \bullet 1 \bullet 2 \bullet 3, \bullet 1 \downarrow 1^1, \\
 & \bullet 1 \downarrow 1^2, \bullet 1 \downarrow 2^1, \bullet 1 \downarrow 2^2, \bullet 1 \downarrow 3^3, \bullet 1 \downarrow 3^2, \bullet 2 \downarrow 1^1, \bullet 2 \downarrow 1^2, \bullet 2 \downarrow 2^1, \bullet 2 \downarrow 3^3, \bullet 2 \downarrow 3^1, \bullet 3 \downarrow 1^2, \\
 & \bullet 3 \downarrow 2^1, {}^1V_1^1, {}^1V_1^2, {}^1V_2^1, {}^2V_1^2, {}^1V_2^2, {}^2V_1^3, {}^1V_2^3, {}^1V_3^2, \downarrow 1^1, \downarrow 1^2, \\
 & \downarrow 1^1, \downarrow 2^1, \downarrow 1^2, \downarrow 2^2, \downarrow 2^1, \downarrow 3^3, \downarrow 1^2, \downarrow 3^3, \downarrow 1^2, \downarrow 3^1, \downarrow 2^1, \downarrow 3^1.
 \end{aligned}$$

Définition

Une **forêt préordonnée en tas** est une forêt préordonnée (F, σ) où $\sigma : V(F) \rightarrow \{1, \dots, k\}$ est un préordre linéaire.

Exemples

En degré ≤ 3 ,

$$\begin{aligned} & \bullet_1, \bullet_1 \bullet_1, \bullet_1 \bullet_2, \downarrow_1^2, \bullet_1 \bullet_1 \bullet_1, \bullet_1 \bullet_1 \bullet_2, \bullet_1 \bullet_2 \bullet_2, \bullet_1 \bullet_2 \bullet_3, \bullet_1 \downarrow_1^2, \bullet_1 \downarrow_2^3, \\ & \bullet_2 \downarrow_1^2, \bullet_2 \downarrow_1^3, \bullet_3 \downarrow_1^2, {}^2\vee_1^2, {}^2\vee_1^3, \downarrow_1^3. \end{aligned}$$

Voici quelques valeurs numériques du nombre f_n^{po} de forêts préordonnées et f_n^{hpo} de forêts préordonnées en tas :

n	0	1	2	3	4	5
f_n^{po}	1	1	5	38	424	6284
f_n^{hpo}	1	1	3	12	64	428

L'espace vectoriel \mathbf{H}_{po} engendré par les forêts préordonnées est une algèbre de Hopf :

- Le **produit** de F par G est obtenu en concaténant F et G et en décalant les indices des sommets de G :

$$\begin{aligned} \mathfrak{I}_{3 \cdot 2}^1 \times {}^1\mathfrak{V}_1^2 &= \mathfrak{I}_{3 \cdot 2}^1 \cdot {}^4\mathfrak{V}_4^5 \\ {}^1\mathfrak{V}_1^2 \times \mathfrak{I}_{3 \cdot 2}^1 &= {}^1\mathfrak{V}_1^2 \cdot \mathfrak{I}_{5 \cdot 4}^3 \end{aligned}$$

- Le **coproduit** de F est le coproduit de coupe avec le préordre induit par celui de F sur les branches et le tronc :

$$\begin{aligned} \Delta_{CK}({}^1\mathfrak{V}_1^3) &= {}^2\mathfrak{V}_1^3 \otimes \mathbf{1} + \mathbf{1} \otimes {}^2\mathfrak{V}_1^3 + \cdot_1 \otimes {}^2\mathfrak{V}_1^3 + \mathfrak{I}_2^1 \otimes \mathfrak{I}_1^2 \\ &\quad + \cdot_1 \otimes \mathfrak{I}_1^2 + \cdot_1 \cdot_2 \otimes \mathfrak{I}_1^2 + \mathfrak{I}_2^1 \cdot_3 \otimes \cdot_1 \cdot \end{aligned}$$

L'espace vectoriel \mathbf{H}_{hpo} engendré par les forêts préordonnées en tas est une sous-algèbre de Hopf de \mathbf{H}_{po} .

Soit $n \in \mathbb{N}^*$. On note $Surj_n$ l'ensemble des applications $\tau : \{1, \dots, n\} \rightarrow \mathbb{N}^*$, telles que $\tau(\{1, \dots, n\}) = \{1, \dots, k\}$ pour un certain k . On représente $\tau \in Surj_n$ par le mot tassé $(\tau(1) \dots \tau(n))$.

On note \mathbf{WQSymb}^* l'espace vectoriel dont une base est donnée par l'union disjointe des ensembles $Surj_n$. \mathbf{WQSymb}^* est une **algèbre de Hopf** (introduite dans [NT]) :

- Le **produit** de τ et ω est donné en décalant les lettres de ω et en réalisant le battage de ces lettres avec celles de τ :

$$\begin{aligned} (112)(21) &= (11243) + (11423) + (14123) + (41123) \\ &\quad + (11432) + (14132) + (41132) + (14312) \\ &\quad + (41312) + (43112) \end{aligned}$$

- Le **coproduit** de τ est obtenu en réalisant toutes les coupes du mot représentant τ en deux mots et en tassant ceux-ci :

$$\begin{aligned}
 & \Delta_{\mathbf{wqsym}^*}((21132)) \\
 = & 1 \otimes (21132) + pk((2)) \otimes pk((1132)) \\
 & + pk((21)) \otimes pk((132)) + pk((211)) \otimes pk((32)) \\
 & + pk((2113)) \otimes pk((2)) + (21132) \otimes 1 \\
 = & 1 \otimes (21132) + (1) \otimes (1132) + (21) \otimes (132) \\
 & + (211) \otimes (21) + (2113) \otimes (1) + (21132) \otimes 1.
 \end{aligned}$$

Définition

Soit (F, σ) une forêt préordonnée de degré n et $\tau \in \text{Surj}_n$. Alors on note $\mathbb{S}_{(F, \sigma)}^\tau$ l'ensemble des bijections $\varphi : V(F) \rightarrow \{1, \dots, n\}$ telles que :

- 1 si $v \in V(F)$, alors $\sigma(v) = \tau(\varphi(v))$,
- 2 si $v, v' \in V(F)$, $v' \rightarrow v$, alors $\varphi(v) \geq \varphi(v')$.

Exemples

Soit $F = {}^2\mathbb{V}_1^2$ et $\tau = (221)$. En notant les sommets de F par ${}^b\mathbb{V}_a^c$, on a deux éléments $\varphi_1, \varphi_2 \in \mathbb{S}_{(F, \sigma)}^\tau$:

$$\varphi_1 : \begin{cases} a \rightarrow 3 \\ b \rightarrow 2 \\ c \rightarrow 1 \end{cases} \quad \text{et} \quad \varphi_2 : \begin{cases} a \rightarrow 3 \\ b \rightarrow 1 \\ c \rightarrow 2 \end{cases}$$

Théorème

Considérons

$$\Phi : \begin{cases} \mathbf{H}_{po} & \rightarrow \mathbf{WQSym}^* \\ (F, \sigma) \text{ forêt de degré } n & \mapsto \sum_{\tau \in \text{Surj}_n} \text{card}(\mathbb{S}_{(F, \sigma)}^\tau) \tau. \end{cases}$$

Alors :

- $\Phi : \mathbf{H}_{po} \rightarrow \mathbf{WQSym}^*$ est un morphisme d'algèbres de Hopf homogène de degré 0.
- La restriction de Φ à \mathbf{H}_{hpo} est une injection d'algèbres de Hopf.

Exemples

- En degré 1 : $\Phi(\cdot_1) = (1)$.

- En degré 2 :

$$\Phi(\cdot_1 \cdot_1) = 2(11), \quad \Phi(\cdot_1 \cdot_2) = (12) + (21), \quad \Phi(\uparrow_b^a) = (ab).$$

- En degré 3 :

$$\Phi(\cdot_1 \cdot_1 \cdot_1) = 6(111) \quad \Phi(\uparrow_2^1) = (122) + (212)$$







$$\Phi(\uparrow_1^2) = (231) \quad \Phi(\uparrow_1^2) = 2(221)$$

$$\Phi(\uparrow_1^2 \cdot_2) = (212) + 2(221)$$

$$\Phi(\cdot_2 \uparrow_3^1) = (213) + (123) + (132)$$

$$\Phi(\cdot_1 \uparrow_3^2) = (123) + (213) + (231)$$

$$\Phi(\cdot_1 \cdot_1 \cdot_2) = 2[(112) + (121) + (211)]$$

-  D. Calaque, K. Ebrahimi-Fard, and D. Manchon, *Two interacting Hopf algebras of trees*, *Advances in Appl. Math.* **47** (2011), 282-308, arXiv :0806.2238.
-  A. Connes and D. Kreimer, *Hopf algebras, Renormalization and Noncommutative geometry*, *Comm. Math. Phys* **199** (1998), no. 1, 203-242, arXiv :hep-th/98 08042.
-  J. Ecalle and B. Vallet, *The arborification-coarborification transform : analytic, combinatorial, and algebraic aspects*, *Ann. Fac. Sc. Toulouse* **13** (2004), 4, 575-657.
-  M.E. Hoffman, *Quasi-shuffle products*, *Journal of Algebraic Combinatorics* **11** (2000), 49-68, arXiv :math/9907173.
-  L. Foissy and J. Unterberger, *Ordered forests, permutations and iterated integrals* (2010), arXiv :1004.5208.
-  J.-C. Novelli and J.-Y. Thibon, *Polynomial realizations of some trialgebras*, arXiv :math/0605061.