



## CORRIGÉ

EXAMEN DU JEUDI 21 DÉCEMBRE 2017



Soit  $\mathbb{K}$  un corps de caractéristique nulle. Pour  $n \geq 1$ , on considère le  $\mathbb{K}$ -espace vectoriel  $\mathcal{P}(n) := \mathbb{K}\{e_n^1, \dots, e_n^n\}$  de dimension  $n$  engendré par les  $e_n^1, \dots, e_n^n$ . On pose  $\mathcal{P}(0) := 0$ . On les munit de l'action naturelle à droite du groupe symétrique donnée par

$$(e_n^k)^\sigma := e_n^{\sigma^{-1}(k)}, \quad \text{pour } \sigma \in \mathbb{S}_n.$$

On définit les produits de composition partiels par la formule

$$e_n^k \circ_i e_m^l := \begin{cases} e_{n+m-1}^{k+m-1} & \text{si } i < k, \\ e_{n+m-1}^{k+l-1} & \text{si } i = k, \\ e_{n+m-1}^k & \text{si } i > k. \end{cases}$$

- (1) Vérifiez l'axiome séquentiel et un des deux axiomes d'équivariance pour la structure d'opérade (symétrique) de  $\mathcal{P} := (\{\mathcal{P}(n)\}_{n \in \mathbb{N}}, \circ_i, e_1^1)$ .

Pour  $i \leq j \leq i + m - 1$ , on calcule d'abord  $(e_n^k \circ_i e_m^l) \circ_j e_p^o$  qui, en fonction des cas, vaut :

pour  $k < i$  :  $e_{n+m+p-2}^k$ ,

pour  $k > i$  :  $e_{n+m+p-2}^{k+m+p-2}$ ,

pour  $k = i$  :

pour  $j < k + l - 1$  :  $e_{n+m+p-2}^{k+l+p-2}$ ,

pour  $j = k + l - 1$  :  $e_{n+m+p-2}^{k+l+o-2}$ ,

pour  $j > k + l - 1$  :  $e_{n+m+p-2}^{k+l-1}$ .

On fait de même avec  $e_n^k \circ_i (e_m^l \circ_{j-i+1} e_p^o)$  qui, en fonction des cas, vaut :

pour  $k < i$  :  $e_{n+m+p-2}^k$ ,

pour  $k > i$  :  $e_{n+m+p-2}^{k+m+p-2}$ ,

pour  $k = i$  :

pour  $j - k + 1 < l$  :  $e_{n+m+p-2}^{k+l+p-2}$ ,

pour  $j - k + 1 = l$  :  $e_{n+m+p-2}^{k+l+o-2}$ ,

pour  $j - k + 1 > l$  :  $e_{n+m+p-2}^{k+l-1}$ .

L'axiome séquentiel est donc vérifié.

Soit  $\sigma \in \mathbb{S}_m$ . On calcule d'abord  $e_n^k \circ_i (e_m^l)^\sigma := e_n^k \circ_i e_m^{\sigma^{-1}(l)}$  qui, en fonction des cas, vaut :

pour  $k < i$  :  $e_{n+m-1}^k$  ,  
pour  $k = i$  :  $e_{n+m-1}^{k+\sigma^{-1}(l)-1}$  ,  
pour  $k > i$  :  $e_{n+m-1}^{k+m-1}$  .

On considère la permutation  $\tilde{\sigma} \in \mathbb{S}_{n+m-1}$  définie par :

pour  $x < i$  :  $\tilde{\sigma}(x) = x$  ,  
pour  $i \leq x \leq i+m-1$  :  $\tilde{\sigma}(x) = \sigma(x-i+1) + i - 1$  ,  
pour  $x > i+m-1$  :  $\tilde{\sigma}(x) = x$  .

On calcule ensuite  $(e_n^k \circ_i e_m^l)^{\tilde{\sigma}}$  qui, en fonction des cas, vaut :

pour  $k < i$  :  $(e_{n+m-1}^k)^{\tilde{\sigma}} = e_{n+m-1}^{\tilde{\sigma}^{-1}(k)} = e_{n+m-1}^k$  ,  
pour  $k = i$  :  $(e_{n+m-1}^{k+l-1})^{\tilde{\sigma}} = e_{n+m-1}^{\tilde{\sigma}^{-1}(k+l-1)} = e_{n+m-1}^{\sigma^{-1}(l)+k-1}$  ,  
pour  $k > i$  :  $(e_{n+m-1}^{k+m-1})^{\tilde{\sigma}} = e_{n+m-1}^{\tilde{\sigma}^{-1}(k+m-1)} = e_{n+m-1}^{k+m-1}$  .

(2) Quelle est l'opérade non-symétrique obtenue à partir de  $\mathcal{P}$  après oubli de l'action des groupes symétriques ?

L'opérade non-symétrique obtenue à partir de  $\mathcal{P}$  après oubli de l'action des groupes symétriques est l'opérade Dias qui code les algèbres diassociatives.

(3) On note par  $e_n$  l'élément de base d'arité  $n$  de l'opérade Com qui code les algèbres commutatives. Montrer que l'application  $\mathcal{P} \rightarrow \text{Com}$  définie par  $e_n^i \mapsto e_n$  est un morphisme d'opérades.

On note  $f$  cette application. Elle préserve les produits de composition partiels :

$$\begin{array}{ccc} e_n^k \otimes e_m^l & \xrightarrow{f \otimes f} & e_n \otimes e_m \\ \downarrow \circ_i & & \downarrow \circ_i \\ e_{n+m-1}^x & \xrightarrow{f} & e_{n+m-1} \end{array}$$

Et elle préserve les actions des groupes symétriques :

$$\begin{array}{ccc} e_n^k & \xrightarrow{f} & e_n \\ \downarrow \cdot \sigma & & \downarrow \cdot \sigma \\ e_n^{\sigma^{-1}(k)} & \xrightarrow{f} & e_n \end{array}$$

On rappelle que l'opérade (symétrique) Ass est définie par les représentations régulières des groupes symétriques  $\text{Ass}(n) := \mathbb{K}[\mathbb{S}_n]$  munies des produits de composition partiel  $\sigma \circ_i \tau$  définis par

pour  $1 \leq n \leq i-1$ :

$$(\sigma \circ_i \tau)(n) := \begin{cases} \sigma(n) & \text{si } \sigma(n) < \sigma(i) , \\ \sigma(n) + l - 1 & \text{si } \sigma(n) > \sigma(i) , \end{cases}$$

pour  $i \leq n \leq i+l-1$ :

$$(\sigma \circ_i \tau)(n) := \tau(n-i+1) + \sigma(i) - 1 ,$$

pour  $i+l \leq n \leq k+l-1$ :

$$(\sigma \circ_i \tau)(n) := \begin{cases} \sigma(n-l+1) & \text{si } \sigma(n-l+1) < \sigma(i) , \\ \sigma(n-l+1) + l - 1 & \text{si } \sigma(n-l+1) > \sigma(i) , \end{cases}$$

pour  $\sigma \in \mathbb{S}_k$  et  $\tau \in \mathbb{S}_l$  .

(4) Montrer que l'application  $\text{Ass} \rightarrow \mathcal{P}$  définie par  $\sigma \mapsto e_n^{\sigma^{-1}(1)}$  est un morphisme d'opérades.

On note  $g$  cette application. Elle préserve les actions des groupes symétriques :

$$\begin{array}{ccc} \sigma & \xrightarrow{g} & e_n^{\sigma^{-1}(1)} \\ \downarrow \cdot \tau & & \downarrow \cdot \tau \\ \sigma\tau & \xrightarrow{g} & e_n^{\tau^{-1}(\sigma^{-1}(1))} . \end{array}$$

Pour montrer qu'elle préserve les produits de composition partiels, il suffit de vérifier que les deux quantités suivantes sont égales :

$$g(\sigma) \circ_i g(\tau) = e_n^{\sigma^{-1}(1)} \circ_i e_m^{\tau^{-1}(1)} \quad \text{et} \quad g(\sigma \circ_i \tau) = e_{n+m-1}^{(\sigma \circ_i \tau)^{-1}(1)} ,$$

pour  $\sigma \in \mathbb{S}_n$  et  $\tau \in \mathbb{S}_m$ . On calcule ces deux valeurs dans les trois cas :

pour  $i < \sigma^{-1}(1)$  : la première vaut  $e_{n+m-1}^{\sigma^{-1}(1)+m-1}$  et la seconde vaut  $e_{n+m-1}^{\sigma^{-1}(1)+m-1}$  ,

pour  $i = \sigma^{-1}(1)$  : la première vaut  $e_{n+m-1}^{\tau^{-1}(1)+i-1}$  et la seconde vaut  $e_{n+m-1}^{\tau^{-1}(1)+i-1}$  ,

pour  $i > \sigma^{-1}(1)$  : la première vaut  $e_{n+m-1}^{\sigma^{-1}(1)}$  et la seconde vaut  $e_{n+m-1}^{\sigma^{-1}(1)}$  .

Une algèbre *permutative* est un  $\mathbb{K}$ -espace vectoriel  $A$  muni d'une opération binaire  $\diamond : A^{\otimes 2} \rightarrow A$  vérifiant

$$(x \diamond y) \diamond z = x \diamond (y \diamond z) = x \diamond (z \diamond y) .$$

On note Perm l'opérade quadratique codant ce type d'algèbres.

(5) Donner un morphisme non-trivial d'opérades Perm  $\rightarrow \mathcal{P}$ .

On considère l'unique morphisme d'opérades  $h : \mathcal{T} \left( \begin{array}{c} \diagup \diagdown \\ \diagdown \diagup \end{array} , \begin{array}{c} \diagup \diagdown \\ \diagdown \diagup \end{array}^{(12)} \right) \rightarrow \mathcal{P}$  caractérisé par

$$\begin{array}{c} \diagup \diagdown \\ \diagdown \diagup \end{array} \mapsto e_2^1 \quad \text{et} \quad \begin{array}{c} \diagup \diagdown \\ \diagdown \diagup \end{array}^{(12)} \mapsto e_2^2 ,$$

où on note opéradiquement l'opération  $\diamond$  par  $\begin{array}{c} \diagup \diagdown \\ \diagdown \diagup \end{array}$ . Pour montrer qu'il induit un morphisme d'opérades  $\tilde{h} : \text{Perm} \rightarrow \mathcal{P}$ , il suffit de montrer que les relations de l'opérade Perm sont envoyées sur 0 par  $h$  :

$$\begin{array}{c} \diagup \diagdown \\ \diagdown \diagup \end{array} - \begin{array}{c} \diagdown \diagup \\ \diagup \diagdown \end{array} = \begin{array}{c} \diagup \diagdown \\ \diagdown \diagup \end{array} \circ_1 \begin{array}{c} \diagup \diagdown \\ \diagdown \diagup \end{array} - \begin{array}{c} \diagdown \diagup \\ \diagup \diagdown \end{array} \circ_2 \begin{array}{c} \diagup \diagdown \\ \diagdown \diagup \end{array} \mapsto e_2^1 \circ_1 e_2^1 - e_2^1 \circ_2 e_2^1 = e_3^1 - e_3^1 = 0 \quad \text{et}$$

$$\begin{array}{c} \diagup \diagdown \\ \diagdown \diagup \end{array} - \begin{array}{c} \diagdown \diagup \\ \diagup \diagdown \end{array}^{(23)} = \begin{array}{c} \diagup \diagdown \\ \diagdown \diagup \end{array} \circ_1 \begin{array}{c} \diagup \diagdown \\ \diagdown \diagup \end{array} - \begin{array}{c} \diagdown \diagup \\ \diagup \diagdown \end{array} \circ_2 \begin{array}{c} \diagup \diagdown \\ \diagdown \diagup \end{array}^{(12)} \mapsto e_2^1 \circ_1 e_2^1 - e_2^1 \circ_2 e_2^2 = e_3^1 - e_3^1 = 0 .$$

(6) Décrire l'algèbre permutative libre Perm( $V$ ) sur un  $\mathbb{K}$ -espace vectoriel  $V$ .

On considère le module  $\bigoplus_{n \geq 1} V \otimes S^{n-1}(V)$ , où  $S^k(V) := V^{\otimes k} / \mathbb{S}_k$  est l'espace des polynômes symétriques homogènes de degré  $k$ . On note ses éléments sous la forme  $\overline{xx_1 \cdots x_k}$ . On le munit du produit bilinéaire  $\diamond$  défini par

$$\overline{xx_1 \cdots x_k} \diamond \overline{yy_1 \cdots y_l} := \overline{xx_1 \cdots x_k yy_1 \cdots y_l} ,$$

dont on vérifie qu'il satisfait les relations d'une algèbre permutative :

$$(x \diamond y) \diamond z = x \diamond (y \diamond z) = x \diamond (z \diamond y) = \overline{xx_1 \cdots x_k yy_1 \cdots y_l zz_1 \cdots z_m} .$$

Il reste à montrer que cette algèbre permutative est libre sur le module  $V$ . Soit  $\varphi : V \rightarrow (A, \diamond)$  une application vers une algèbre permutative. Supposons qu'il existe une extension  $\tilde{\varphi}$  de  $\varphi$  en morphisme d'algèbres permutatives :

$$\begin{array}{ccc}
 V & \longrightarrow & \bigoplus_{n \geq 1} V \otimes S^{n-1}(V) \\
 & \searrow \varphi & \downarrow \tilde{\varphi} \\
 & & A .
 \end{array}$$

On montre que nécessairement

$$\begin{aligned}
 \tilde{\varphi}(\overline{x x_1 \cdots x_k}) &= \tilde{\varphi}(x \diamond (x_1 \diamond (\cdots (x_{k-1} \diamond x_k) \cdots))) = \varphi(x) \diamond (\varphi(x_1) \diamond (\cdots (\varphi(x_{k-1}) \diamond \varphi(x_k)) \cdots)) \\
 &= \varphi(x) \diamond \varphi(x_1) \diamond \cdots \diamond \varphi(x_{k-1}) \diamond \varphi(x_k) .
 \end{aligned}$$

Réciproquement, une telle formule est bien définie dans l'algèbre permutative  $A$ , car symétrique en  $\varphi(x_1), \dots, \varphi(x_k)$  : on montre, par une récurrence facile que dans toute algèbre permutative, on a

$$a \diamond a_1 \diamond \cdots \diamond a_k = a \diamond a_{\sigma(1)} \diamond \cdots \diamond a_{\sigma(k)} ,$$

pour toute permutation  $\sigma \in \mathbb{S}_k$ . Il reste à montrer que si on définit l'application  $\tilde{\varphi}$  ainsi, alors c'est un morphisme d'algèbres permutatives :

$$\begin{aligned}
 \tilde{\varphi}(\overline{x x_1 \cdots x_k} \diamond \overline{y y_1 \cdots y_l}) &= \tilde{\varphi}(\overline{x x_1 \cdots x_k y y_1 \cdots y_l}) = \varphi(x) \diamond \varphi(x_1) \diamond \cdots \diamond \varphi(x_k) \diamond \varphi(y) \diamond \varphi(y_1) \diamond \cdots \diamond \varphi(y_l) \\
 &= \tilde{\varphi}(\overline{x x_1 \cdots x_k}) \diamond \tilde{\varphi}(\overline{y y_1 \cdots y_l}) .
 \end{aligned}$$

(7) Donner un isomorphisme d'opérades  $\text{Perm} \xrightarrow{\cong} \mathcal{P}$ .

On montre que le morphisme d'opérades  $\tilde{h} : \text{Perm} \rightarrow \mathcal{P}$  de la question (5) est un isomorphisme.

Le morphisme  $h : \mathcal{T} \left( \begin{array}{c} \text{Y} \\ \text{Y}^{(12)} \end{array} \right) \rightarrow \mathcal{P}$  est surjectif :

$$\begin{aligned}
 e_n^k &= \underbrace{e_2^1 \circ_1 (e_2^1 \circ_1 \cdots (e_2^1 \circ_1 (e_2^2 \circ_1 \underbrace{e_2^1 (\circ_1 \cdots (e_2^1 \circ_1 e_2^1) \cdots)}_{k-2 \text{ fois } e_2^1}) \cdots))}_{n-k \text{ fois } e_2^1} \\
 &= h \left( \underbrace{\text{Y} \circ_1 (\text{Y} \circ_1 \cdots (\text{Y} \circ_1 (\text{Y}^{(12)} \circ_1 \underbrace{\text{Y} (\circ_1 \cdots (\text{Y} \circ_1 \text{Y}) \cdots)}_{k-2 \text{ fois } \text{Y}})) \cdots)}_{n-k \text{ fois } \text{Y}} \right) .
 \end{aligned}$$

Donc le morphisme  $\tilde{h}$  est surjectif. Or, le calcul de l'algèbre permutation libre effectué à la question précédente montre que  $\dim \text{Perm}(n) = n = \dim \mathcal{P}(n)$ , ce qui conclut la question.

(8) Retrouver les résultats des questions (3) et (4) directement avec la présentation quadratique de Perm.

Le morphisme  $f : \text{Perm} \rightarrow \text{Com}$  est donné à l'aide de la donnée quadratique par

$$\begin{array}{c} \text{Y} \end{array} \mapsto \begin{array}{c} \text{Y} \\ \circ \end{array} \quad \text{et} \quad \begin{array}{c} \text{Y}^{(12)} \end{array} \mapsto \begin{array}{c} \text{Y} \\ \circ \end{array}$$

et le morphisme  $g : \text{Ass} \rightarrow \text{Perm}$  est donné à l'aide de la donnée quadratique par

$$\begin{array}{c} \text{Y} \\ \circ \end{array} \mapsto \begin{array}{c} \text{Y} \end{array} \quad \text{et} \quad \begin{array}{c} \text{Y}^{(12)} \\ \circ \end{array} \mapsto \begin{array}{c} \text{Y}^{(12)} \end{array} ,$$

où  $\begin{array}{c} \text{Y} \\ \circ \end{array}$  et  $\begin{array}{c} \text{Y} \\ \circ \end{array}$  note respectivement les générateurs des opérades Com et Ass. On vérifie que les relations de l'opérade de gauche sont envoyées sur 0. XXXXXX

On rappelle qu'une algèbre pré-Lie est un  $\mathbb{K}$ -espace vectoriel  $A$  muni d'une opération binaire  $\star : A^{\otimes 2} \rightarrow A$  vérifiant

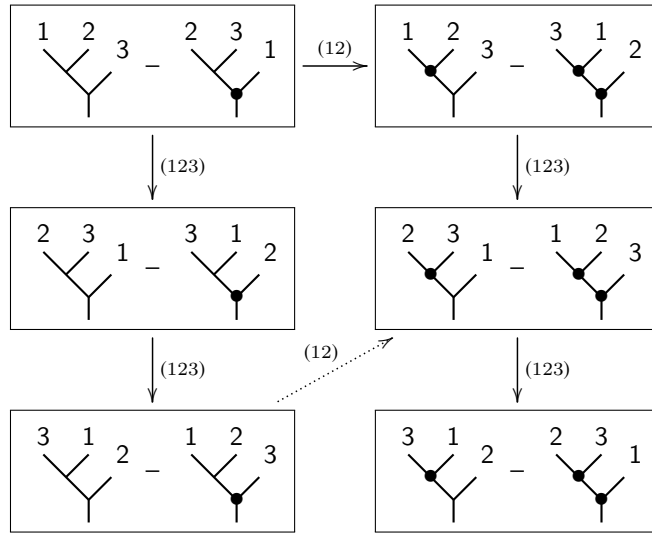
$$(x \star y) \star z - x \star (y \star z) = (x \star z) \star y - x \star (z \star y).$$

(9) Calculer l'opérade duale de Koszul de l'opérade Perm et montrer qu'il s'agit de l'opérade PreLie qui code les algèbres pré-Lie.

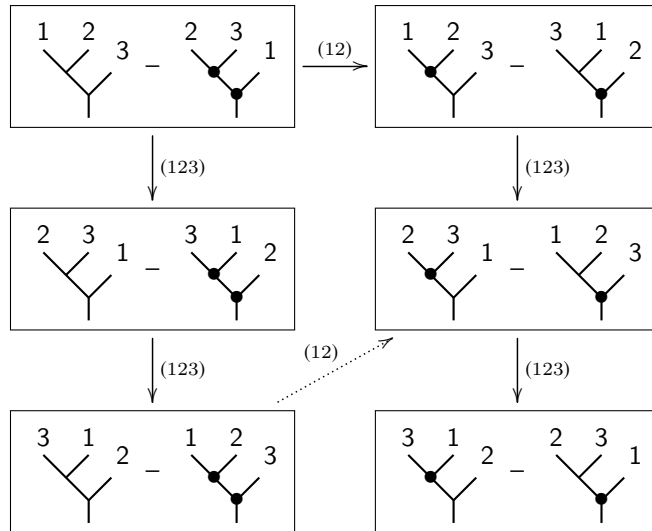
L'opérade binaire quadratique Perm est engendrée linéairement par deux opérations que l'on note respectivement par

$$\begin{array}{c} \diagup \\ \diagdown \end{array} \quad \text{et} \quad \begin{array}{c} \bullet \\ \diagup \\ \diagdown \end{array} := \left( \begin{array}{c} \diagup \\ \diagdown \end{array} \right)^{(12)}.$$

Le  $\mathbb{K}[\mathbb{S}_3]$ -module des relations  $R_{\text{Perm}}$  dans  $\mathcal{T} \left( \begin{array}{c} \diagup \\ \diagdown \end{array}, \begin{array}{c} \bullet \\ \diagup \\ \diagdown \end{array} \right) (3)$  est engendré sur  $\mathbb{K}$  par



et



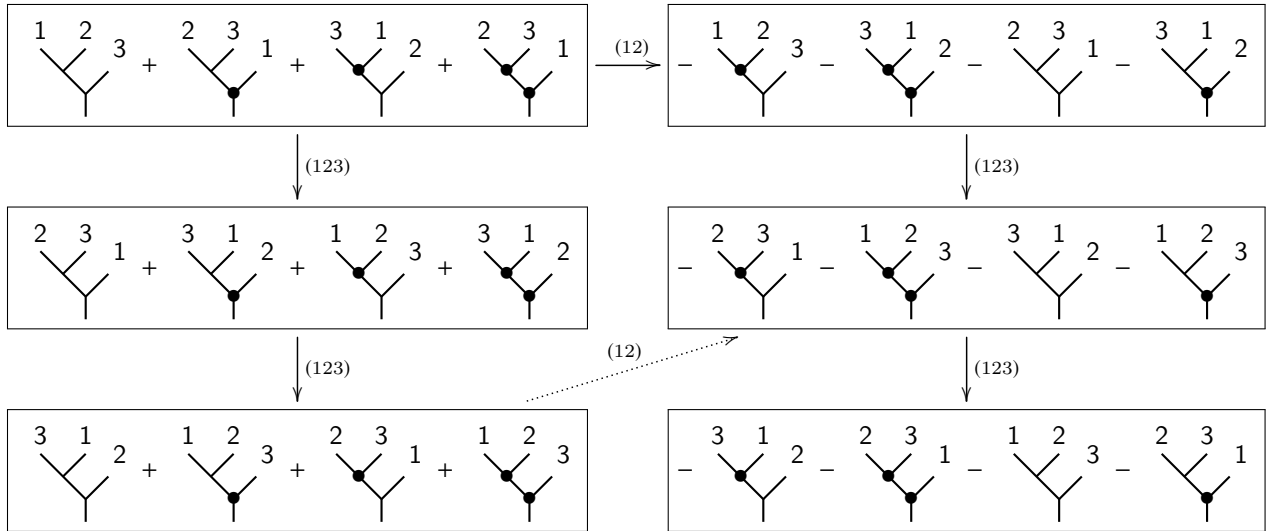
Il admet donc pour base les six premiers éléments et les trois éléments qui forment la première colonne du bas ; il est donc de dimension  $\dim R_{\text{Perm}} = 9$ .

On considère l'opérade binaire quadratique  $\mathcal{PL}$  engendrée linéairement par deux opérations que l'on note respectivement par

$$\begin{array}{c} \diagup \\ \diagdown \end{array} \quad \text{et} \quad \begin{array}{c} \bullet \\ \diagup \\ \diagdown \end{array} = - \left( \begin{array}{c} \diagup \\ \diagdown \end{array} \right)^{(12)},$$

5

avec pour relations le  $\mathbb{S}_3$ -module  $R_{\mathcal{P}\mathcal{L}}$  engendré linéairement par



Il admet donc pour base les trois éléments qui forment la première colonne ; il est donc de dimension  $\dim R_{\mathcal{P}\mathcal{L}} = 3$ .

On vérifie les  $9 \cdot 3 = 27$  calculs qui montrent que  $R_{\mathcal{P}\mathcal{L}} = R_{\text{Perm}}^\perp$  pour le produit scalaire défini sur  $\mathcal{T}(\mathcal{Y}, \mathcal{Y}^\bullet)(3)$ . (Nous n'avons pas écrit  $*$  sur les générateurs de l'opérade  $\mathcal{P}\mathcal{L}$  pour alléger les notations.)

Au final, l'opérade binaire quadratique PreLie est engendrée linéairement par deux opérations que l'on note respectivement par

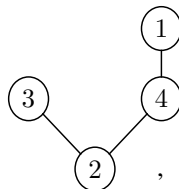
$$\mathcal{Y} \quad \text{et} \quad \mathcal{Y}^\bullet = \left( \mathcal{Y} \right)^{(12)} .$$

Le morphisme d'opérades binaires quadratiques  $\text{PreLie} \rightarrow \mathcal{P}\mathcal{L}$  défini par

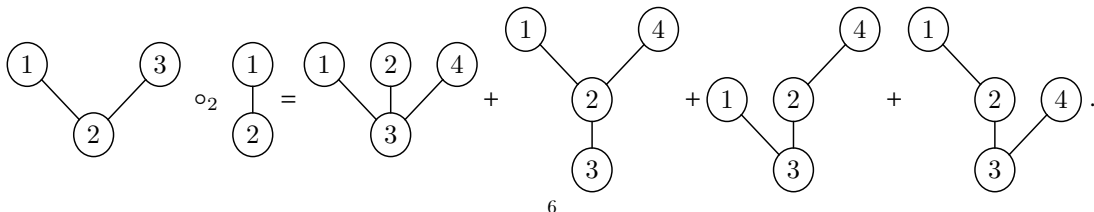
$$\mathcal{Y} \mapsto \mathcal{Y} \quad \text{et} \quad \mathcal{Y}^\bullet \mapsto -\mathcal{Y}^\bullet$$

est un isomorphisme ce qui montre que  $\text{Perm}^1 \cong \text{PreLie}$ .

On rappelle que l'opérade PreLie admet pour base les arbres enracinés à  $n$  sommets de la forme



où le sommet le plus en bas est la racine. La composition opéradique partielle  $t \circ_i s$  est donnée par l'insertion de l'arbre  $s$  à la place du  $i^{\text{e}}$  sommet de l'arbre  $t$ . Les sous-arbres se trouvant attachés au-dessus du  $i^{\text{e}}$  sommet de  $t$  sont recollés de toutes les manières possible sur les sommets de l'arbre  $s$  :

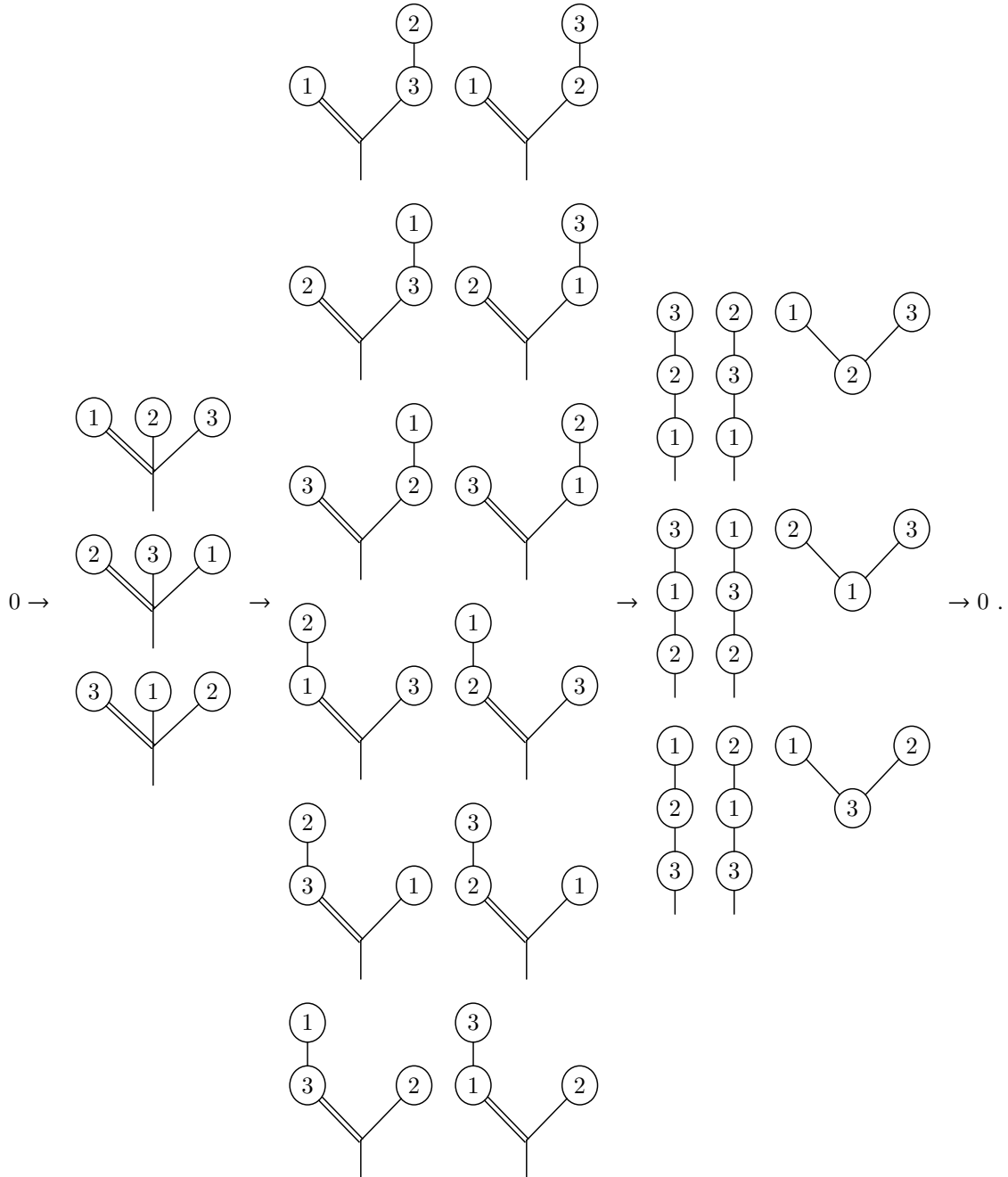


(10) Décrire la partie d'arité 3 du complexe de Koszul  $(\text{PreLie}^i \circ_{\kappa} \text{PreLie})(3)$ .

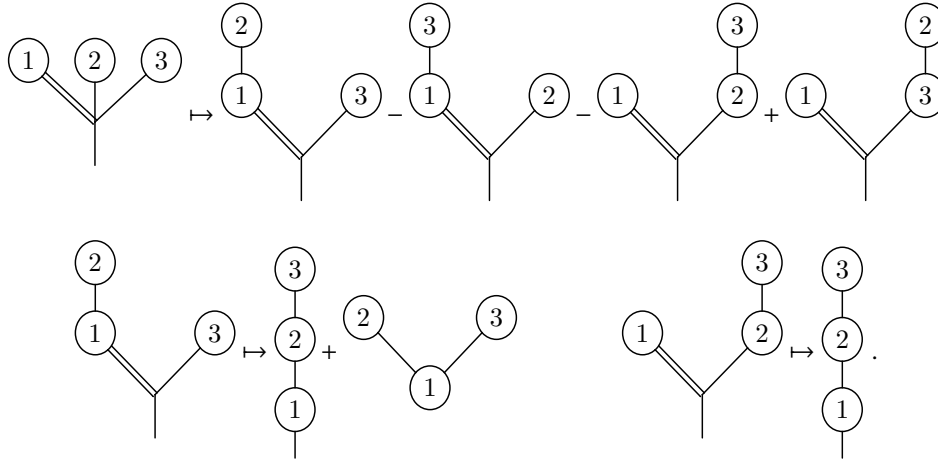
La partie d'arité 3 du complexe de Koszul est donnée par

$$(\text{PreLie}^i \circ_{\kappa} \text{PreLie})(3) \cong ((\text{End}_{\mathbb{K}\langle S \rangle}^c \otimes_H \text{Perm}) \circ_{\kappa} \text{PreLie})(3),$$

c'est-à-dire par les "arbres" à deux niveaux où le sommet du premier niveau est indicé par une corolle avec une feuillée particulièrement décorée, représentée la plus à gauche, et où le second niveau est formé d'arbres enracinés provenant de la base de  $\text{PreLie}$ . Ce complexe de chaînes est concentré en degrés homologiques 2, 1 et 0 et a la forme suivante



La différentielle est donnée par



(11) Montrer que le complexe de chaînes  $(\text{PreLie}^i \circ_{\kappa} \text{PreLie})(3)$  est acyclique.

En utilisant les notations suivantes

$$0 \rightarrow (\text{PreLie}^i \circ_{\kappa} \text{PreLie})(3)_2 \xrightarrow{d_2} (\text{PreLie}^i \circ_{\kappa} \text{PreLie})(3)_1 \xrightarrow{d_1} (\text{PreLie}^i \circ_{\kappa} \text{PreLie})(3)_0 \rightarrow 0,$$

et les formules données à la question précédent, on voit rapidement que  $d_2$  est injective et que  $d_1$  est surjective. Comme les dimensions respectives sont égales à

$\dim(\text{PreLie}^i \circ_{\kappa} \text{PreLie})(3)_2 = 3$ ,  $\dim(\text{PreLie}^i \circ_{\kappa} \text{PreLie})(3)_1 = 12$ ,  $\dim(\text{PreLie}^i \circ_{\kappa} \text{PreLie})(3)_0 = 9$ , on conclut l'acyclicité de ce complexe de chaînes.

On admettra pour l'instant que les opérades Perm et PreLie sont de Koszul.

(12) Décrire la notion d'algèbre pré-Lie à homotopie sur un corps de caractéristique 2, c'est-à-dire à signe près.

Une algèbre pré-Lie à homotopie près est un complexe de chaînes  $(A, d)$  muni d'opérations  $\mu_n : A^{\otimes n} \rightarrow A$  de degré  $|\mu_n| = n - 2$ , pour tout  $n \geq 2$  vérifiant la symétrie suivante

$$\mu_n^{\sigma} = \mu_n, \quad \forall \sigma \in \mathbb{S}_n \text{ tel que } \sigma(1) = 1$$

et les relations

$$\partial(\mu_n) = \sum_{\substack{k+l=n-1 \\ \sigma \in \text{Sh}_{k+1, l} | \sigma(1)=1}} (\pm(\mu_{k+1} \circ_1 \mu_{l+1})^{\sigma} + \pm(\mu_{l+2} \circ_2 \mu_k)^{\sigma}).$$

**QUESTION BONUS ♣.** Montrer que les opérades Perm et PreLie sont de Koszul.

On renvoie à l'article de Frédéric Chapoton et Muriel Livernet, *Pre-Lie algebras and the rooted trees operad*, Internat. Math.Res.Notices(2001), no.8, 395–408.