

Preuves de koszulité par réécriture

Sous la direction de Philippe Malbos

Florence Clerc

Objectifs

Preuves de koszulité
par réécriture

Florence Clerc

Introduction

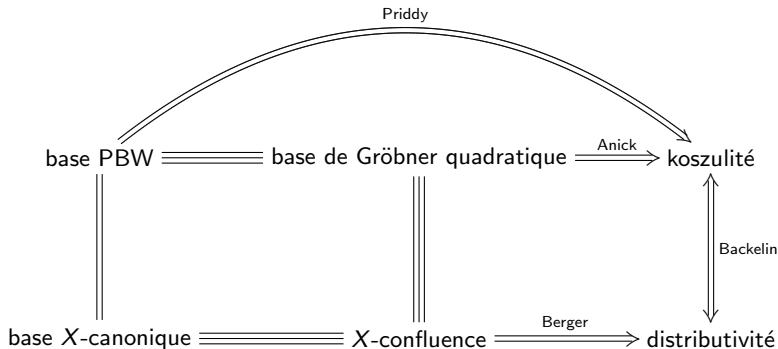
Système de réécriture
linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de
Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas
quadratique



Organisation

Preuves de koszulité
par réécriture

Florence Clerc

Introduction

Système de réécriture
linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de
Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas
quadratique

Système de réécriture linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas quadratique

Outline

Système de réécriture linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas quadratique

Preuves de koszulité
par réécriture

Florence Clerc

Introduction

Système de réécriture
linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de
Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas
quadratique

Système de réécriture abstrait

Preuves de koszulité
par réécriture

Florence Clerc

Introduction

Système de réécriture
linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de
Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas
quadratique

Un SRA est $(\mathcal{V}, \rightarrow)$ avec

- ▶ \mathcal{V} un ensemble
- ▶ \rightarrow relation binaire sur \mathcal{V}

Confluence des systèmes de réécriture abstraits

Preuves de koszulité
par réécriture

Florence Clerc

Introduction

Système de réécriture
linéaire

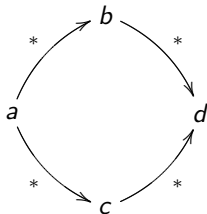
Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de
Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas
quadratique

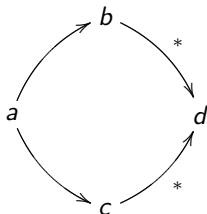
► Confluence



- Confluence locale
- Terminaison
- Convergence

Confluence des systèmes de réécriture abstraits

- Confluence
- Confluence locale



- Terminaison
- Convergence

Confluence des systèmes de réécriture abstraits

Preuves de koszulité
par réécriture

Florence Clerc

Introduction

Système de réécriture
linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de
Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas
quadratique

- ▶ Confluence
- ▶ Confluence locale
- ▶ Terminaison
- ▶ Convergence

lemme de Newman

Sous l'hypothèse de terminaison, un SRA est confluent ssi il est localement confluent.

Système de réécriture monomial linéaire compatible avec un ordre monomial

Système de réécriture linéaire (X, R)

- ▶ alphabet X
- ▶ ensemble R de relations (dans $\mathbb{K}\langle X \rangle \times \mathbb{K}\langle X \rangle$)

monomial

$$R \subset X^* \times \mathbb{K}\langle X \rangle$$

Système de réécriture monomial linéaire compatible avec un ordre monomial

compatible avec un ordre monomial $<$

Si $(l, r) \in R \subset X^* \times \mathbb{K}\langle X \rangle$, alors $l > H(r)$

ordre monomial $<$

bon ordre strict sur X^* compatible avec le produit associatif

- ▶ pas de suite infinie décroissante
- ▶ si $m < n$, alors $m_1 m m_2 < m_1 n m_2$ pour tous monômes m_1, m_2

Exemple

ordre deglex : $m <_{deglex} n$ si n est plus long que m ou s'ils sont de même longueur $m <_{lex} n$

Convergence des systèmes de réécriture linéaires

Preuves de koszulité
par réécriture

Florence Clerc

Introduction

Système de réécriture
linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de
Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas
quadratique

- ▶ À un SRL (X, R) , on associe un SRA $(\mathbb{K}\langle X \rangle, \Rightarrow_R)$.
- ▶ On dit que $w \Rightarrow_R w'$ si

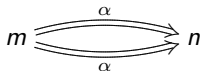
$$w = \lambda mm_1 n + g \quad , \quad w' = \lambda mfn + g \quad \text{et} \quad (m_1, f) \in R$$

(et tel que $mm_1 n$ n'apparaisse pas dans g)

- ▶ Les propriétés du SRL s'énoncent sur le SRA.
- ▶ En particulier, les SRLMC sont terminants

Paires de réduction

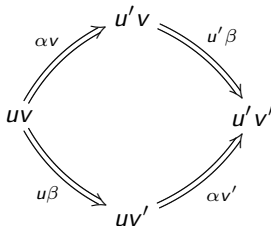
- Cas asphérique : de la forme $(m \Rightarrow^\alpha n, m \Rightarrow^\alpha n)$.
Paire confluente :



- Paire de Peiffer
- Branchement de superposition

Paires de réduction

- Cas asphérique
- Paire de Peiffer : $(uv \Rightarrow^{\alpha v} u'v, uv \Rightarrow^{u\beta} uv')$ où $u \Rightarrow^{\alpha} u'$ et $v \Rightarrow^{\beta} v'$. Paire confluyente :



- Branchement de superposition

Paires de réduction

- ▶ Cas asphérique
- ▶ Paire de Peiffer
- ▶ Branchement de superposition / paire critique :
 $(uvw \Rightarrow uv', uvw \Rightarrow u'w)$

Paires de réduction

- ▶ Cas asphérique
- ▶ Paire de Peiffer
- ▶ Branchement de superposition / paire critique :
 $(uvw \Rightarrow uv', uvw \Rightarrow u'w)$

Conséquence

Un SRL est confluent ssi ses paires critiques sont confluentes.

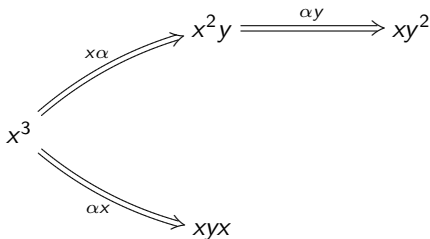
Base de Gröbner G d'un idéal

- ▶ famille génératrice de l'idéal telle que la relation de réécriture \Rightarrow_G soit confluente
- ▶ algorithme de Buchberger : permet de rendre confluente un ensemble de relations

Exemple

$$(\{x, y\}, x^2 \xrightarrow{\alpha} xy)$$

une paire critique de source x^3 :

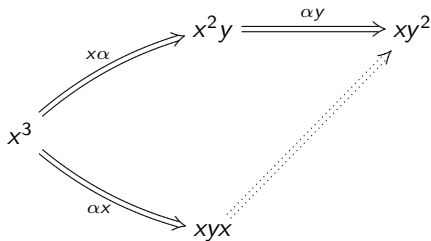


Base de Gröbner G d'un idéal

Exemple

$$(\{x, y\}, x^2 \xrightarrow{\alpha} xy)$$

une paire critique de source x^3 :

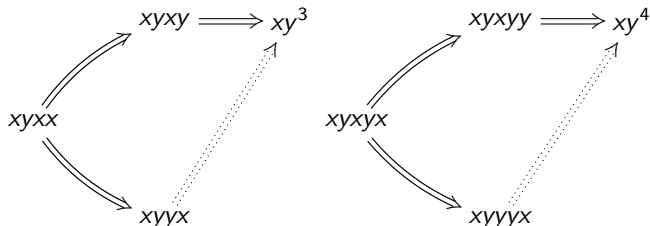


Base de Gröbner G d'un idéal

Exemple

$$(\{x, y\}, x^2 \Rightarrow xy, xyx \Rightarrow xy^2)$$

paires critiques de source $xyxx$, $xyyx$ et $xyxyx$:



Par induction, on obtient la base de Gröbner de l'idéal engendré par la relation $x^2 \Rightarrow xy$:

$$G = \{xy^n x \Rightarrow xy^{n+1} \mid n \geq 0\}$$

Présentation d'algèbre

Une algèbre \mathbf{A} peut s'écrire

$$\mathbf{A} = \mathbb{K}\langle X \rangle / I(R)$$

Le système de réécriture linéaire (X, R) présente l'algèbre \mathbf{A} , notée $\mathbf{A}(X, R)$

Autre point de vue

On peut également considérer $\mathbf{A}(V, E)$:

- ▶ V espace vectoriel engendré par X
- ▶ E sous-espace de $T(V)$ engendré par R .

Les deux points de vue sont équivalents

$$\mathbf{A} = T(\mathbb{K}X) / I(R) = T(V) / I(E)$$

Trois approches considérées

- ▶ Anick : résolution calculée via les systèmes de réécriture linéaires
- ▶ Berger : projections sur l'espace des termes réduits
- ▶ Poincaré-Birkhoff-Witt : du point de vue de l'algèbre

Outline

Système de réécriture linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas quadratique

Preuves de koszulité
par réécriture

Florence Clerc

Introduction

Système de réécriture
linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de
Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas
quadratique

Théorème

Soit $(\mathbf{A}(X, R), \epsilon)$ une \mathbb{K} -algèbre augmentée, telle que le système de réécriture (X, R) soit convergent. Pour tout entier n , soit \mathcal{C}_n l'ensemble des n -chaînes associé au système de réécriture (X, R) . Alors il existe une résolution libre de \mathbb{K} comme \mathbf{A} -module à droite :

$$\cdots \longrightarrow \mathcal{A}_n \xrightarrow{\delta_n} \mathcal{A}_{n-1} \longrightarrow \cdots \longrightarrow \mathcal{A}_0 \xrightarrow{\delta_0} \mathcal{A}_{-1} \xrightarrow{\epsilon} \mathbb{K} \longrightarrow 0$$

où

$$\mathcal{A}_n = \mathbb{K}\langle \mathcal{C}_n \rangle \otimes \mathbf{A}$$

avec, pour x élément de X :

$$\delta_0(x \otimes 1) = x - \eta\epsilon(x)$$

et pour $n \geq 1$:

$$\delta_n(f|t \otimes 1) = f \otimes t + w$$

avec $LT(w) < f|t$ si $w \neq 0$.

Preuve

Construction

On donne la résolution d'Anick :

$$\delta_n(f|t \otimes 1) = f \otimes t - \sigma_{n-1}\delta_{n-1}(f \otimes t)$$

où σ_n est une homotopie contractante définie sur $\ker(\delta_{n-1})$

$$\sigma_n(U) = \lambda g v' w \otimes v + \sigma_n(U - \lambda \delta_n(g v' w \otimes v))$$

avec $U = \lambda f \otimes t + V$ et $f = g|t'$ $(n-1)$ -chaîne.

principe de la preuve

- ▶ Par induction sur n
- ▶ conditions supplémentaires à vérifier, pour $0 \leq j$ et pour $w \in \ker \delta_{j-1}$,

$$\delta_{j-1}\delta_j = 0 \quad (1)$$

$$\delta_j\sigma_j = id_{\ker \delta_{j-1}} \quad (2)$$

$$LT(\sigma_j(w)) = LT(w) \quad (3)$$

$$\mathbf{A} = \langle x, y | xy - x^2 \rangle$$

Avec l'ordre $x < y$ étendu en l'ordre deglex

- ▶ une unique relation $xy \Rightarrow xx$
- ▶ pas de paires critiques
- ▶ base de Gröbner :

$$G = \{xy \Rightarrow x^2\}$$

- ▶ $\mathcal{C}_{-1} = \{1\}$, $\mathcal{C}_0 = \{x, y\}$, $\mathcal{C}_1 = \{xy\}$ et $\mathcal{C}_n = 0$ ($n \geq 2$)
- ▶ résolution d'Anick pour l'augmentation $\epsilon(x) = \epsilon(y) = 0$

$$\delta_0(x \otimes 1) = 1 \otimes x \quad \delta_0(y \otimes 1) = 1 \otimes y$$

$$\delta_1(x|y \otimes 1) = x \otimes y - x \otimes x$$

Exemple

$$\mathbf{A} = \langle x, y | xy - x^2 \rangle$$

Avec l'ordre $y < x$ étendu en l'ordre deglex

- base de Gröbner

$$G = \{xy^n x \Rightarrow xy^{n+1} | n \geq 0\}$$

- n-chaînes : $\mathcal{C}_{-1} = \{1\}$, $\mathcal{C}_0 = \{x, y\}$ et

$$\mathcal{C}_n = \{xy^{a_1}x \dots xy^{a_n}x | a_1, \dots, a_n \geq 0\}$$

- résolution d'Anick pour la même augmentation
 $\epsilon(x) = \epsilon(y) = 0$

$$\delta_0(x \otimes 1) = 1 \otimes x \quad \delta_0(y \otimes 1) = 1 \otimes y$$

$$\delta_n(xy^{a_1}x \dots xy^{a_n}x \otimes 1) = xy^{a_1}x \dots xy^{a_{n-1}}x \otimes (y^{a_n}x - y^{a_n+1})$$

Outline

Système de réécriture linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas quadratique

Preuves de koszulité
par réécriture

Florence Clerc

Introduction

Système de réécriture
linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de
Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas
quadratique

Un rapide aperçu

- ▶ repose sur la notion d'opérateurs de réduction (projections sur l'espace des termes réduits)
- ▶ permet d'introduire la notion de X -confluence des opérateurs qui correspond à la notion de confluence des règles de réécriture
- ▶ dans le cas des algèbres quadratiques, si on a la X -confluence, on introduit la notion de base X -canonique (base de l'algèbre **A**)

Outline

Système de réécriture linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas quadratique

Preuves de koszulité
par réécriture

Florence Clerc

Introduction

Système de réécriture
linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de
Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas
quadratique

Bases de Poincaré-Birkhoff-Witt

- ▶ algèbre quadratique $\mathbf{A}(V, E)$ avec $X = \{x_1 < \dots < x_m\}$ base totalement ordonnée de V
- ▶ on introduit l'ensemble :

$$S = \{(i_1, i_2) | \overline{x_{i_1} x_{i_2}} \notin \text{Vect}(\overline{x_{j_1} x_{j_2}} | (j_1, j_2) < (i_1, i_2))\}$$

qui permet de définir

$$S^{(0)} = \emptyset$$

$$S^{(1)} = \llbracket 1, m \rrbracket$$

$$S^{(2)} = S$$

$$S^{(n)} = \{(i_1, i_2, \dots, i_n) | (i_1, i_2), (i_2, i_3), \dots, (i_{n-1}, i_n) \in S\}$$

- ▶ Si la famille $(\overline{x_\alpha})_{\alpha \in \bigcup_{n \geq 0} S^{(n)}}$ forme une base de \mathbf{A} , alors elle est appelée base de PBW de \mathbf{A} .

Exemple

$$\mathbf{A} = \langle x, y | xy - x^2 \rangle$$

Avec l'ordre $x = x_1 < x_2 = y$ étendu en l'ordre deglex



$$\begin{aligned} S &= \{(1, 1), (2, 1), (2, 2)\}, \\ S^{(n)} &= \{(\underbrace{2, \dots, 2}_k, \underbrace{1, \dots, 1}_l) \mid k + l = n \text{ et } 0 \leq k \leq n\}. \end{aligned}$$

- ▶ en particulier, pour $n = 3$:
 $S^{(3)} = \{(2, 2, 2), (2, 2, 1), (2, 1, 1), (1, 1, 1)\}.$
- ▶ l'ensemble $\{\overline{y^3}, \overline{y^2x}, \overline{yx^2}, \overline{x^3}\}$ est bien une base de \mathbf{A}_3 .
- ▶ base de PBW

$$\mathbf{A} = \langle x, y | xy - x^2 \rangle$$

Avec l'ordre $y = x_1 < x_2 = x$ étendu en l'ordre deglex

- Ensemble S :

$$\begin{aligned} S &= \{(1, 1), (1, 2), (2, 1)\} \\ S^{(3)} &= \{(1, 1, 2), (1, 1, 1), (1, 2, 1), (2, 1, 1), (2, 1, 2)\} \end{aligned}$$

- Ce n'est pas une base PBW car $\{\overline{y^2x}, \overline{y^3}, \overline{yxy}, \overline{xy^2}, \overline{xyx}\}$ n'est pas libre dans \mathbf{A}_3 :

$$\overline{xyx} = \overline{xy^2}$$

Outline

Système de réécriture linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas quadratique

Preuves de koszulité
par réécriture

Florence Clerc

Introduction

Système de réécriture
linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de
Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas
quadratique

Tor

- ▶ On se donne une résolution projective P_\bullet de \mathbb{K} comme \mathbf{A} -module

$$\mathrm{Tor}_n^{\mathbf{A}}(\mathbb{K}, \mathbb{K}) = H_n(P_\bullet \otimes_{\mathbf{A}} \mathbb{K})$$

- ▶ Peut être vu comme un module bigradué

koszulité

Une algèbre \mathbf{A} est de type koszul si pour tout $i \neq j$,

$$\mathrm{Tor}_{i,j}^{\mathbf{A}}(\mathbb{K}, \mathbb{K}) = 0$$

Koszulité dans le cas quadratique

Preuves de koszulité
par réécriture

Florence Clerc

Introduction

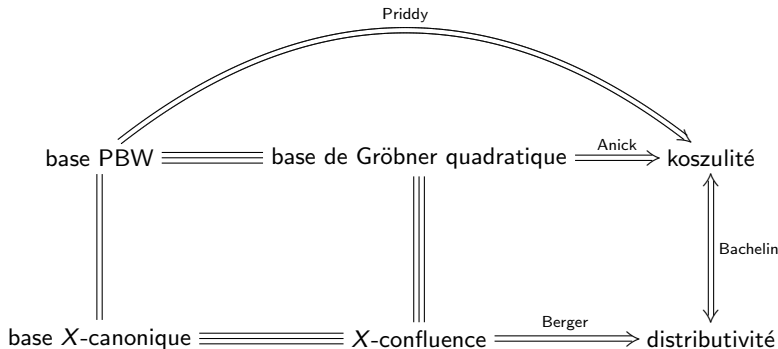
Système de réécriture
linéaire

Résolution d'Anick

Opérateurs (Berger)

Bases de
Poincaré-Birkhoff-Witt

Koszulité dans le cas
quadratique



Correspondance entre PBW et base de Gröbner

Théorème

Posons

$$G = \left\{ x_{i_1} x_{i_2} - \sum_{\substack{(j_1, j_2) < (i_1, i_2) \\ (j_1, j_2) \in S}} \lambda_{(i_1, i_2)}^{(j_1, j_2)} x_{j_1} x_{j_2} \mid (i_1, i_2) \in \llbracket 1, m \rrbracket^2 \setminus S \right\}$$

Les trois propriétés suivantes sont équivalentes :

1. L'algèbre **A** est PBW.
2. L'ensemble G est une base de Gröbner de $I(E)$.
3. La relation de réécriture \Rightarrow_G est confluente.

Théorème

Soit $\mathbf{A}(X, R)$ une algèbre telle que le système de réécriture (X, R) soit convergent et tel que les relations dans l'ensemble R soient quadratiques. L'algèbre \mathbf{A} est de type Koszul.

Proof.

La longueur des n -chaînes est $(n+1)$.

Conséquence immédiate de la résolution d'Anick



Théorème

Soit $\mathbf{A}(X, R)$ une algèbre présentée par un système de réécriture (X, R) . On pose V l'espace vectoriel engendré par X et E l'espace vectoriel engendré par R . Les quatre propriétés suivantes sont équivalentes :

1. L'idéal engendré par les relations R admet une base de Gröbner quadratique.
2. Les opérateurs $S_1 = S \otimes id_V$ et $S_2 = id_V \otimes S$ où l'opérateur S est défini par $\ker(S) = E$ sont X -confluents.
3. L'algèbre \mathbf{A} admet une base X -canonique.
4. L'algèbre \mathbf{A} admet une base de Poincaré-Birkhoff-Witt.

Si ces propriétés sont vérifiées, alors la base X -canonique et la base de Poincaré-Birkhoff-Witt sont identiques et de plus l'algèbre \mathbf{A} est Koszul.

Exemple

ordre $x < y$

- base de Gröbner :

$$G = \{xy \Rightarrow x^2\}$$

- base PBW
- de type Koszul

ordre $y < x$

- base de Gröbner :

$$G = \{xy^n x \Rightarrow xy^{n+1} \mid n \geq 0\}$$

- pas de base PBW