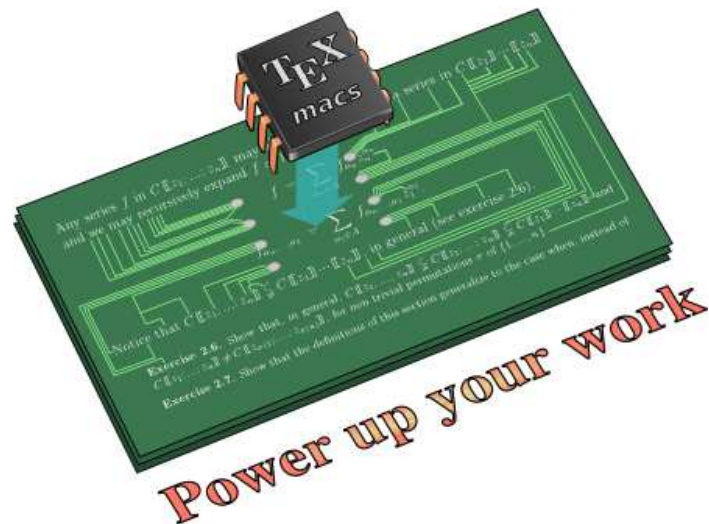


Autour du calcul numérique de groupes de Galois différentiels

Joris van der Hoeven

CNRS



$\mathbb{K} = \bar{\mathbb{Q}} \subseteq \mathbb{C}$ (ou sous corps de \mathbb{C} avec $\mathbb{K} = \bar{\mathbb{K}}$ pour certains résultats)

$\mathbb{K} = \bar{\mathbb{Q}} \subseteq \mathbb{C}$ (ou sous corps de \mathbb{C} avec $\mathbb{K} = \bar{\mathbb{K}}$ pour certains résultats)

$$L = \partial^r + L_{r-1}(z) \partial^{r-1} + \dots + L_0(z) \in \mathbb{K}(z)[\partial]$$

$\mathbb{K} = \bar{\mathbb{Q}} \subseteq \mathbb{C}$ (ou sous corps de \mathbb{C} avec $\mathbb{K} = \bar{\mathbb{K}}$ pour certains résultats)

$$L = \partial^r + L_{r-1}(z) \partial^{r-1} + \dots + L_0(z) \in \mathbb{K}(z)[\partial]$$

système fondamental de solutions h : $L(h_1) = \dots = L(h_r) = 0$

$\mathbb{K} = \bar{\mathbb{Q}} \subseteq \mathbb{C}$ (ou sous corps de \mathbb{C} avec $\mathbb{K} = \bar{\mathbb{K}}$ pour certains résultats)

$$L = \partial^r + L_{r-1}(z) \partial^{r-1} + \dots + L_0(z) \in \mathbb{K}(z)[\partial]$$

système fondamental de solutions \mathbf{h} : $L(h_1) = \dots = L(h_r) = 0$

$$\mathcal{K} = \mathbb{K}(z)(h_1, \dots, h_r) \mid \mathbb{K}(z) = \mathcal{F}$$

$\mathbb{K} = \bar{\mathbb{Q}} \subseteq \mathbb{C}$ (ou sous corps de \mathbb{C} avec $\mathbb{K} = \bar{\mathbb{K}}$ pour certains résultats)

$$L = \partial^r + L_{r-1}(z) \partial^{r-1} + \dots + L_0(z) \in \mathbb{K}(z)[\partial]$$

système fondamental de solutions \mathbf{h} : $L(h_1) = \dots = L(h_r) = 0$

$$\mathcal{K} = \mathbb{K}(z)(h_1, \dots, h_r) \mid \mathbb{K}(z) = \mathcal{F}$$

Définition : groupe de Galois différentiel de L

Groupe $\mathcal{G}_{L, \mathbf{h}} = \mathcal{G}_{\mathcal{K} | \mathcal{F}}$ des automorphismes différentiels de \mathcal{K} sur \mathcal{F} . Par l'action sur \mathbf{h} , c'est un sous groupe algébrique de $\mathrm{GL}_n(\mathbb{K})$. En faisant varier \mathbf{h} , ceci détermine \mathcal{G}_L à conjugaison près.

$\mathbb{K} = \bar{\mathbb{Q}} \subseteq \mathbb{C}$ (ou sous corps de \mathbb{C} avec $\mathbb{K} = \bar{\mathbb{K}}$ pour certains résultats)

$$L = \partial^r + L_{r-1}(z) \partial^{r-1} + \dots + L_0(z) \in \mathbb{K}(z)[\partial]$$

système fondamental de solutions \mathbf{h} : $L(h_1) = \dots = L(h_r) = 0$

$$\mathcal{K} = \mathbb{K}(z)(h_1, \dots, h_r) \mid \mathbb{K}(z) = \mathcal{F}$$

Définition : groupe de Galois différentiel de L

Groupe $\mathcal{G}_{L, \mathbf{h}} = \mathcal{G}_{\mathcal{K} | \mathcal{F}}$ des automorphismes différentiels de \mathcal{K} sur \mathcal{F} . Par l'action sur \mathbf{h} , c'est un sous groupe algébrique de $\mathrm{GL}_n(\mathbb{K})$. En faisant varier \mathbf{h} , ceci détermine \mathcal{G}_L à conjugaison près.

Question

Comment calculer \mathcal{G}_L ?

- $L = \partial - 1,$

$$h = (e^z)$$

$$\sigma(e^z) = a e^z, \quad a \neq 0$$

- $L = \partial - 1,$

$$h = (e^z)$$

$$\mathcal{G}_{L,h} = \{(a) : a \in \mathbb{K}^\neq\}$$

- $L = \partial - 1,$

$$h = (e^z)$$

$$\mathcal{G}_{L,h} = \{(a) : a \in \mathbb{K}^\neq\}$$

- $L = \partial^2 + z^{-1}\partial$

$$h = (\log z, 1)$$

$$\sigma(1) = 1$$

- $L = \partial - 1,$

$$h = (e^z)$$

$$\mathcal{G}_{L,h} = \{(a) : a \in \mathbb{K}^\neq\}$$

- $L = \partial^2 + z^{-1}\partial$

$$h = (\log z, 1)$$

$$\begin{aligned}\sigma(\log z) &= \log z + a, & a \in \mathbb{K} \\ \sigma(1) &= 1\end{aligned}$$

- $L = \partial - 1,$

$$h = (e^z)$$

$$\mathcal{G}_{L,h} = \{(a) : a \in \mathbb{K}^\neq\}$$

- $L = \partial^2 + z^{-1}\partial$

$$h = (\log z, 1)$$

$$\mathcal{G}_{L,h} = \left\{ \begin{pmatrix} 1 & a \\ 0 & 1 \end{pmatrix} : a \in \mathbb{K} \right\}$$

- $L = \partial^2 + (1 + z^{-1}) \partial + z^{-1}$ (« dérivée » de $h' + h = z^{-1}$)

$$h = \left(\frac{1}{z} + \frac{1}{z^2} + \frac{2}{z^3} + \frac{6}{z^4} + \dots, e^{-z} \right)$$

$$\sigma(e^{-z}) = a e^{-z}, \quad a \in \mathbb{K}^\neq$$

- $L = \partial^2 + (1 + z^{-1}) \partial + z^{-1}$ (« dérivée » de $h' + h = z^{-1}$)

$$h = \left(\frac{1}{z} + \frac{1}{z^2} + \frac{2}{z^3} + \frac{6}{z^4} + \dots, e^{-z} \right)$$

$$\begin{aligned} \sigma(h_1) &= h_1 + b e^{-z}, & b &\in \mathbb{K} \\ \sigma(e^{-z}) &= a e^{-z}, & a &\in \mathbb{K}^\neq \end{aligned}$$

- $L = \partial^2 + (1 + z^{-1}) \partial + z^{-1}$ (« dérivée » de $h' + h = z^{-1}$)

$$h = \left(\frac{1}{z} + \frac{1}{z^2} + \frac{2}{z^3} + \frac{6}{z^4} + \dots, e^{-z} \right)$$

$$\mathcal{G}_{L,h} = \left\{ \begin{pmatrix} 1 & b \\ 0 & a \end{pmatrix} : a \in \mathbb{K}^\neq, b \in \mathbb{K} \right\}$$

- $L = \partial^2 + (1 + z^{-1}) \partial + z^{-1}$ (« dérivée » de $h' + h = z^{-1}$)

$$h = \left(\frac{1}{z} + \frac{1}{z^2} + \frac{2}{z^3} + \frac{6}{z^4} + \dots, e^{-z} \right)$$

$$\mathcal{G}_{L,h} = \left\{ \begin{pmatrix} 1 & b \\ 0 & a \end{pmatrix} : a \in \mathbb{K}^\neq, b \in \mathbb{K} \right\}$$

- $L = AB$

$$h = (B^{-1} h_A, h_B)$$

$$\mathcal{G}_{L,h} = \begin{pmatrix} \mathcal{G}_{A,h_A} & * \\ 0 & \mathcal{G}_{B,h_B} \end{pmatrix}$$

- $L = \partial^2 + (1 + z^{-1}) \partial + z^{-1}$ (« dérivée » de $h' + h = z^{-1}$)

$$h = \left(\frac{1}{z} + \frac{1}{z^2} + \frac{2}{z^3} + \frac{6}{z^4} + \dots, e^{-z} \right)$$

$$\mathcal{G}_{L,h} = \left\{ \begin{pmatrix} 1 & b \\ 0 & a \end{pmatrix} : a \in \mathbb{K}^\neq, b \in \mathbb{K} \right\}$$

- $L = AB$

$$h = (B^{-1} h_A, h_B)$$

$$\mathcal{G}_{L,h} = \begin{pmatrix} \mathcal{G}_{A,h_A} & * \\ 0 & \mathcal{G}_{B,h_B} \end{pmatrix}$$

L se factorise $\iff \mathcal{G}_L$ admet un sous espace invariant non trivial

1895, 1897. SCHLESINGER : théorème de densité (cas Fuchsien)

1895, 1897. SCHLESINGER : théorème de densité (cas Fuchsien)

1991. MARTINET–RAMIS : théorème de densité (cas général)

1895, 1897. SCHLESINGER : théorème de densité (cas Fuchsien)

1991. MARTINET–RAMIS : théorème de densité (cas général)

1986–1998. KOVACIC, SINGER, ULMER, VAN HOEIJ & WEIL, SINGER & COM-
POINT, ... : cas particuliers

1895, 1897. SCHLESINGER : théorème de densité (cas Fuchsien)

1991. MARTINET–RAMIS : théorème de densité (cas général)

1986–1998. KOVACIC, SINGER, ULMER, VAN HOEIJ & WEIL, SINGER & COM-
POINT, ... : cas particuliers

1998. Discussion avec Harm DERKSEN (et VAN HOEIJ) au MSRI...

1895, 1897. SCHLESINGER : théorème de densité (cas Fuchsien)

1991. MARTINET–RAMIS : théorème de densité (cas général)

1986–1998. KOVACIC, SINGER, ULMER, VAN HOEIJ & WEIL, SINGER & COM-
POINT, ... : cas particuliers

1998. Discussion avec Harm DERKSEN (et VAN HOEIJ) au MSRI...

2002. HRUSHOVSKI : algorithme basé sur « bornes sur le degré »

1895, 1897. SCHLESINGER : théorème de densité (cas Fuchsien)

1991. MARTINET–RAMIS : théorème de densité (cas général)

1986–1998. KOVACIC, SINGER, ULMER, VAN HOEIJ & WEIL, SINGER & COM-
POINT, ... : cas particuliers

1998. Discussion avec Harm DERKSEN (et VAN HOEIJ) au MSRI...

2002. HRUSHOVSKI : algorithme basé sur « bornes sur le degré »

2003. DERKSEN–JAENDEL–KOIRAN : algorithme algébrique

- 1895, 1897.** SCHLESINGER : théorème de densité (cas Fuchsien)
- 1991.** MARTINET–RAMIS : théorème de densité (cas général)
- 1986–1998.** KOVACIC, SINGER, ULMER, VAN HOEIJ & WEIL, SINGER & COM-POINT, ... : cas particuliers
- 1998.** Discussion avec Harm DERKSEN (et VAN HOEIJ) au MSRI...
- 2002.** HRUSHOVSKI : algorithme basé sur « bornes sur le degré »
- 2003.** DERKSEN–JAENDEL–KOIRAN : algorithme algébrique
- 2005.** VAN DER HOEVEN : algorithme numérique approximatif +

- 1895, 1897.** SCHLESINGER : théorème de densité (cas Fuchsien)
- 1991.** MARTINET–RAMIS : théorème de densité (cas général)
- 1986–1998.** KOVACIC, SINGER, ULMER, VAN HOEIJ & WEIL, SINGER & COM-POINT, ... : cas particuliers
- 1998.** Discussion avec Harm DERKSEN (et VAN HOEIJ) au MSRI...
- 2002.** HRUSHOVSKI : algorithme basé sur « bornes sur le degré »
- 2003.** DERKSEN–JAENDEL–KOIRAN : algorithme algébrique
- 2005.** VAN DER HOEVEN : algorithme numérique approximatif + théorème effectif de densité

1895, 1897. SCHLESINGER : théorème de densité (cas Fuchsien)

1991. MARTINET–RAMIS : théorème de densité (cas général)

1986–1998. KOVACIC, SINGER, ULMER, VAN HOEIJ & WEIL, SINGER & COM-
POINT, ... : cas particuliers

1998. Discussion avec Harm DERKSEN (et VAN HOEIJ) au MSRI...

2002. HRUSHOVSKI : algorithme basé sur « bornes sur le degré »

2003. DERKSEN–JAENDEL–KOIRAN : algorithme algébrique

2005. VAN DER HOEVEN : algorithme numérique approximatif +
théorème effectif de densité

2016. BARKATOU–CLUZEAU–DI VIZIO–WEIL : algèbre de Lie de \mathcal{G}_L

1894. BEKE : facteurs d'ordre un

1894. BEKE : facteurs d'ordre un

1996. VAN HOEIJ : algorithme « local-global »

1894. BEKE : facteurs d'ordre un

1996. VAN HOEIJ : algorithme « local-global »

2004. CLUZEAU : algorithme « mod p »

1894. BEKE : facteurs d'ordre un

1996. VAN HOEIJ : algorithme « local-global »

2004. CLUZEAU : algorithme « mod p »

2005. VAN DER HOEVEN : algorithme « numérique » (mais complet)

$$L = AB \iff \mathcal{G}_L \cong \begin{pmatrix} \mathcal{G}_A & * \\ 0 & \mathcal{G}_B \end{pmatrix}$$

Point non singulier $z = \alpha$. On peut prendre $h = h^{[\alpha]}$ unique telle que

$$\begin{pmatrix} h_1(\alpha) & \cdots & h_r(\alpha) \\ \vdots & & \\ h_1^{(r-1)}(\alpha) & \cdots & h_r^{(r-1)}(\alpha) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & 1 \end{pmatrix}.$$

Point non singulier $z = \alpha$. On peut prendre $h = h^{[\alpha]}$ unique telle que

$$\begin{pmatrix} h_1(\alpha) & \cdots & h_r(\alpha) \\ \vdots & & \\ h_1^{(r-1)}(\alpha) & \cdots & h_r^{(r-1)}(\alpha) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & 1 \end{pmatrix}.$$

Point singulier $z = \alpha$. Disons $\alpha = 0$. On peut prendre

$$h_i = e^{P_i(\sqrt[\ell]{1/z})} z^{\gamma_i} (h_{i,0}(\sqrt[\ell]{z}) + \cdots + h_{i,r-1}(\sqrt[\ell]{z}) (\log z)^{r-1})$$

$$P_i \in \mathbb{K}[\sqrt[\ell]{1/z}]$$

$$\gamma_i \in \mathbb{K}$$

$$h_{i,0}, \dots, h_{i,r-1} \in \mathbb{K}[[\sqrt[\ell]{z}]]$$

Point non singulier $z = \alpha$. On peut prendre $h = h^{[\alpha]}$ unique telle que

$$\begin{pmatrix} h_1(\alpha) & \cdots & h_r(\alpha) \\ \vdots & & \\ h_1^{(r-1)}(\alpha) & \cdots & h_r^{(r-1)}(\alpha) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & & \mathbf{0} \\ & \ddots & \\ \mathbf{0} & & 1 \end{pmatrix}.$$

Point singulier $z = \alpha$. Disons $\alpha = 0$. On peut prendre

$$h_i = e^{P_i(\sqrt[q]{1/z})} z^{\gamma_i} (h_{i,0}(\sqrt[q]{z}) + \cdots + h_{i,r-1}(\sqrt[q]{z}) (\log z)^{r-1})$$

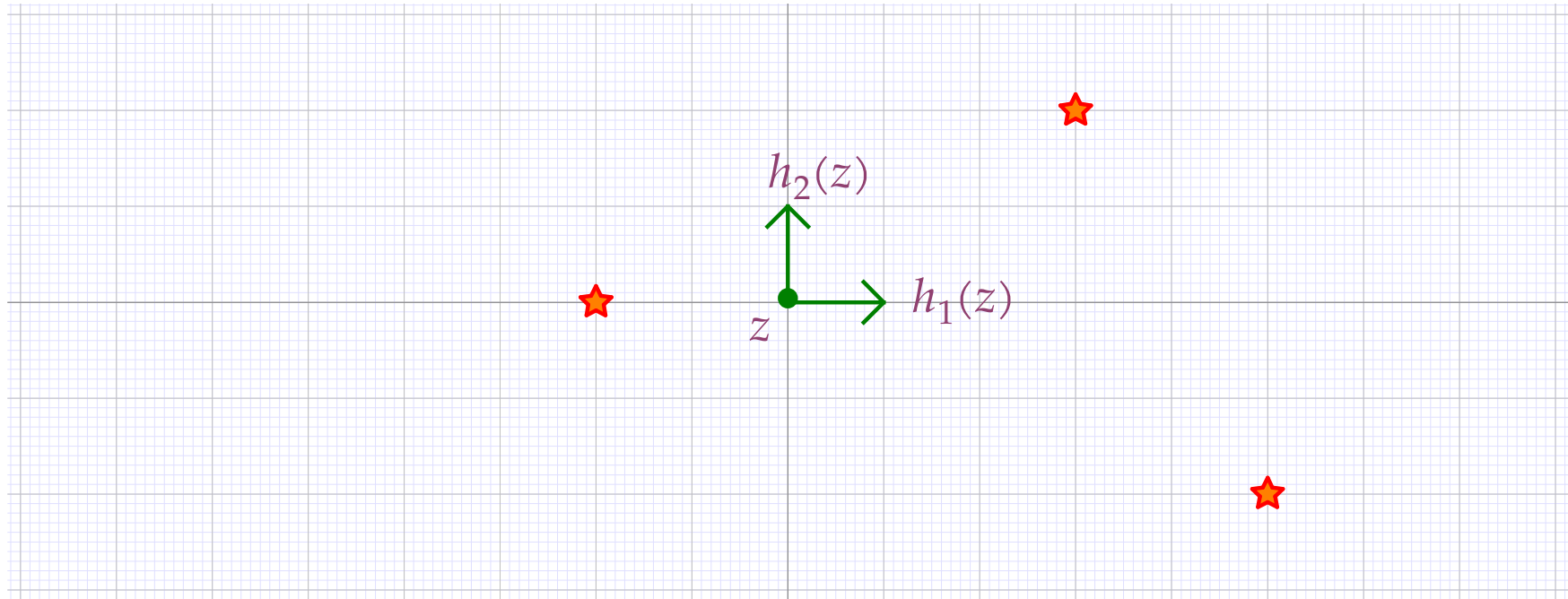
$$P_i \in \mathbb{K}[\sqrt[q]{1/z}]$$

$$\gamma_i \in \mathbb{K}$$

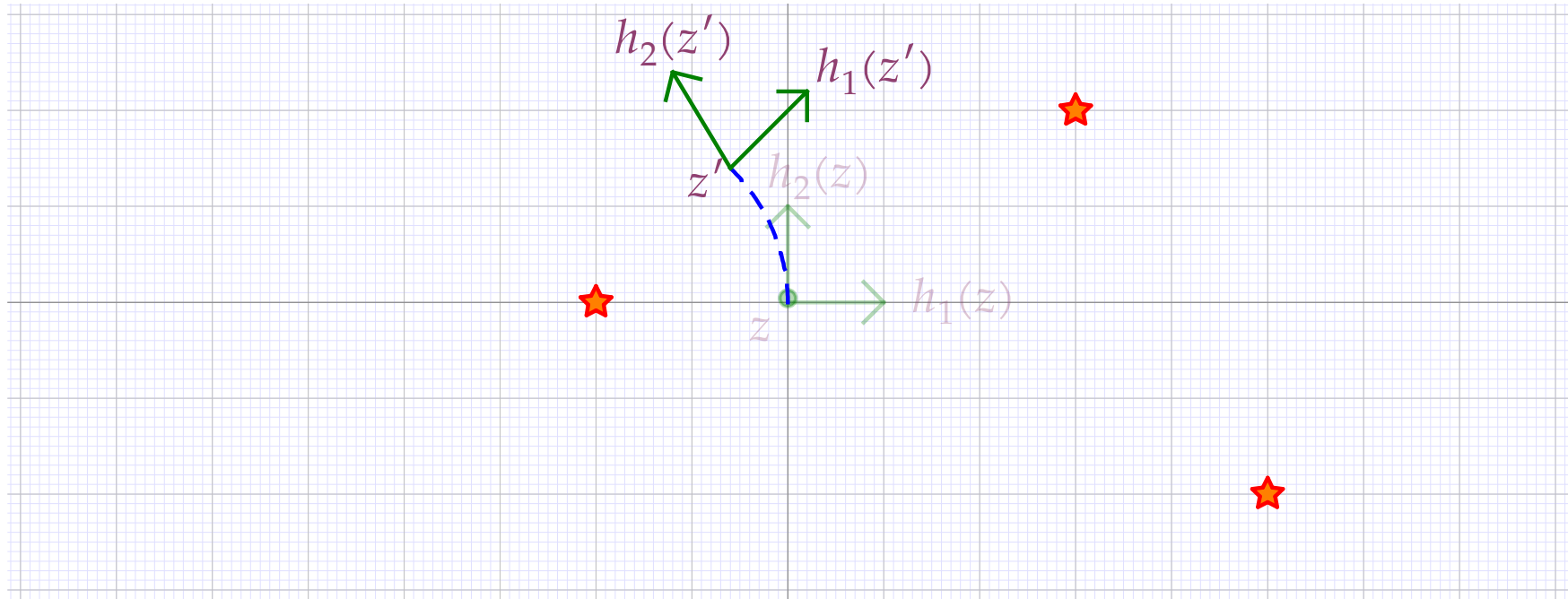
$$h_{i,0}, \dots, h_{i,r-1} \in \mathbb{K}[[\sqrt[q]{z}]]$$

L est Fuchsien si $P_i = 0$, $\gamma_i \in \mathbb{K}$ et $q = 1$ (pour toute singularité $\alpha \in \mathbb{K} \cup \{\infty\}$)

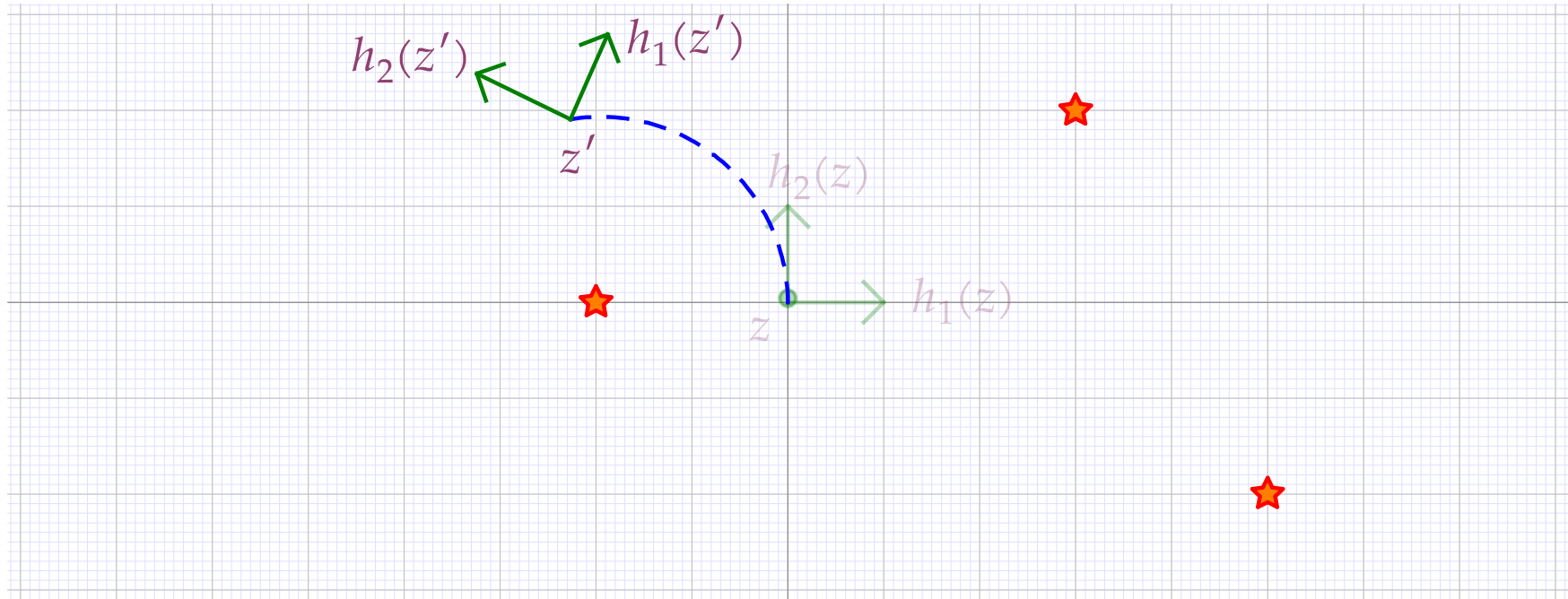
Monodromie



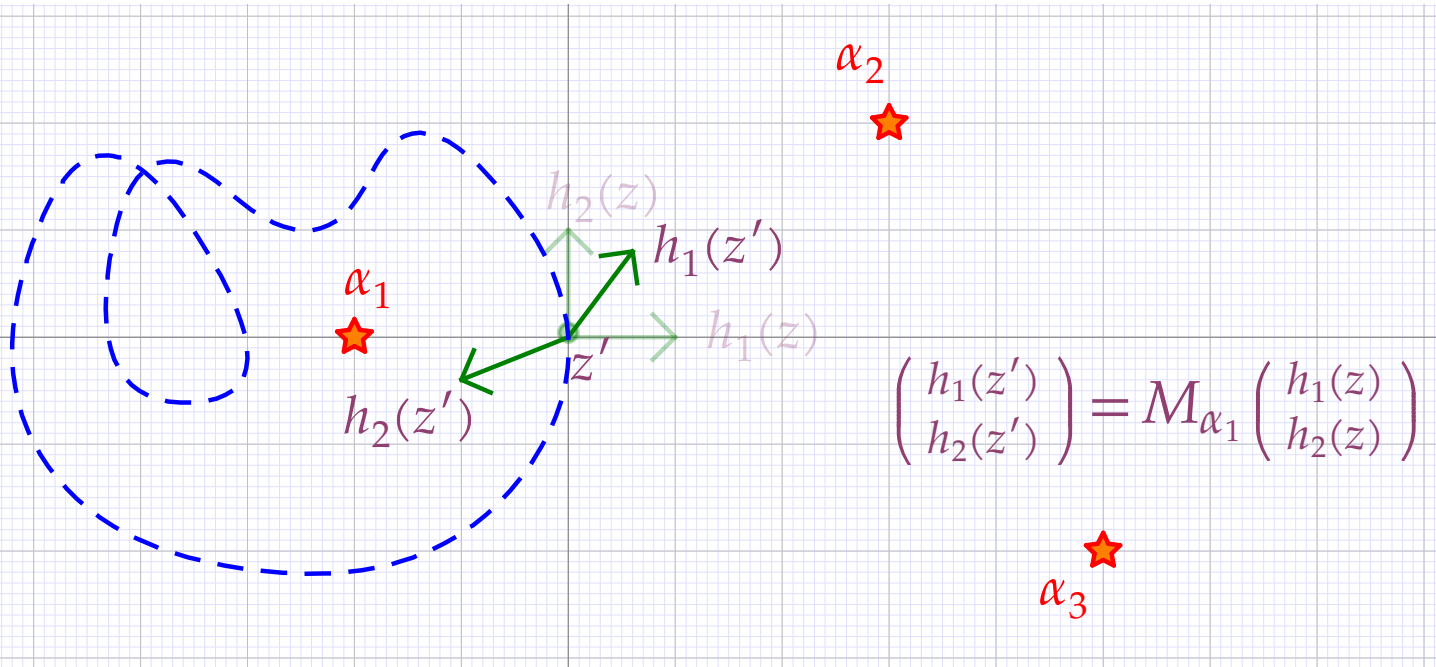
Monodromie



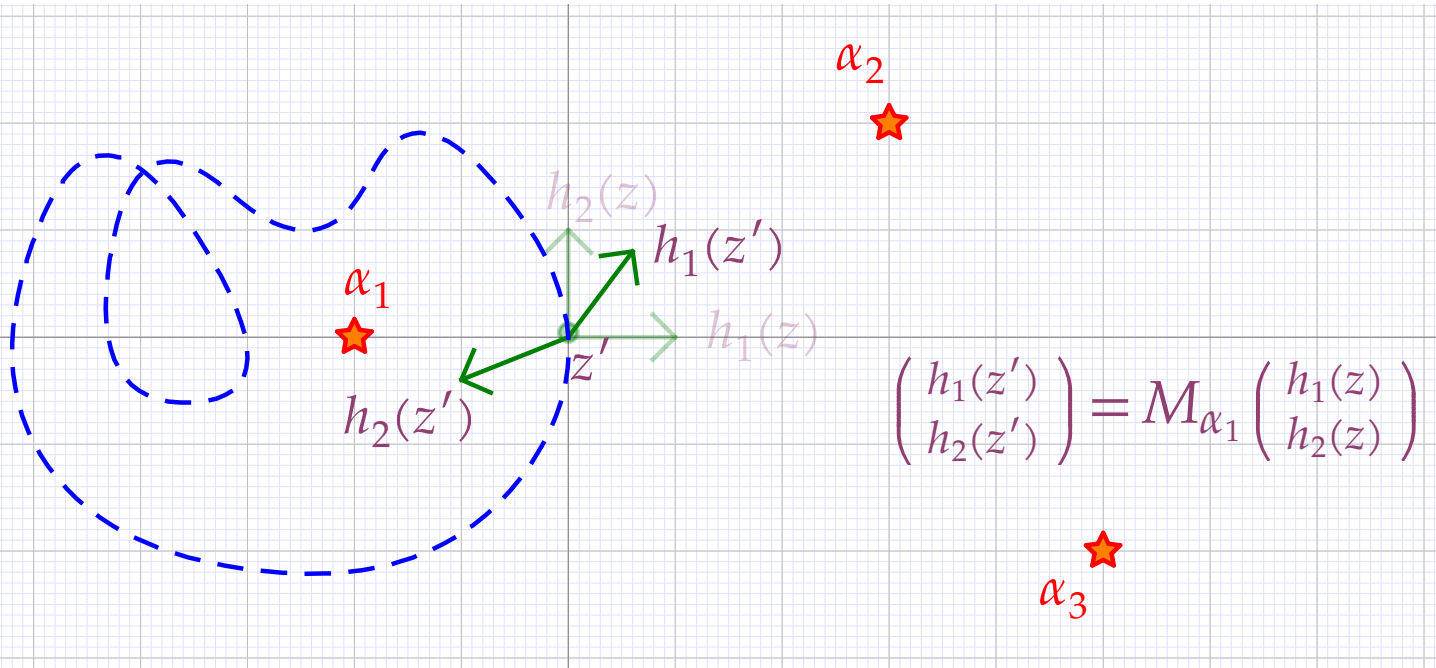
Monodromie



Monodromie



Monodromie



Théorème (SCHLESINGER)

Soient $M_{\alpha_1}, \dots, M_{\alpha_s} \in \mathrm{GL}_r(\mathbb{C})$ les matrices de monodromie autour des singularités d'un opérateur L Fuchsien. Soit $\mathcal{G} = \langle M_{\alpha_1}, \dots, M_{\alpha_s} \rangle$ le plus petit sous groupe algébrique de $\mathrm{GL}_r(\mathbb{C})$ qui contient $M_{\alpha_1}, \dots, M_{\alpha_s}$. Alors $\mathcal{G}_{L,h} = \mathcal{G} \cap \mathrm{GL}_r(\mathbb{K})$.

Matrices exponentiels

Induites par automorphismes σ exponentiels $\sigma(e^{P(\sqrt[q]{1/z})}) = \lambda e^{P(\sqrt[q]{1/z})}$

Matrices exponentiels

Induites par automorphismes σ exponentiels $\sigma(e^{P(\sqrt[q]{1/z})}) = \lambda e^{P(\sqrt[q]{1/z})}$

Matrices de Stokes

$$\tilde{h} = \frac{1}{z} + \frac{1}{z^2} + \frac{2}{z^3} + \frac{6}{z^4} + \dots$$

Matrices exponentiels

Induites par automorphismes σ exponentiels $\sigma(e^{P(\sqrt[q]{1/z})}) = \lambda e^{P(\sqrt[q]{1/z})}$

Matrices de Stokes

$$\tilde{h} = \frac{1}{z} + \frac{1}{z^2} + \frac{2}{z^3} + \frac{6}{z^4} + \dots$$

$$\hat{h}(\zeta) = (\tilde{B}h)(\zeta) = 1 + \zeta + \zeta^2 + \zeta^3 + \dots = \frac{1}{1-\zeta}$$

Matrices exponentiels

Induites par automorphismes σ exponentiels $\sigma(e^{P(\sqrt[q]{1/z})}) = \lambda e^{P(\sqrt[q]{1/z})}$

Matrices de Stokes

$$\tilde{h} = \frac{1}{z} + \frac{1}{z^2} + \frac{2}{z^3} + \frac{6}{z^4} + \dots$$

$$\hat{h}(\zeta) = (\tilde{\mathcal{B}}h)(\zeta) = 1 + \zeta + \zeta^2 + \zeta^3 + \dots = \frac{1}{1-\zeta}$$

$$h(z) = (\mathcal{L}_\theta \hat{h})(z) = \int_0^{e^{i\theta}\infty} \frac{e^{-z\zeta}}{1-\zeta} d\zeta$$

Matrices exponentiels

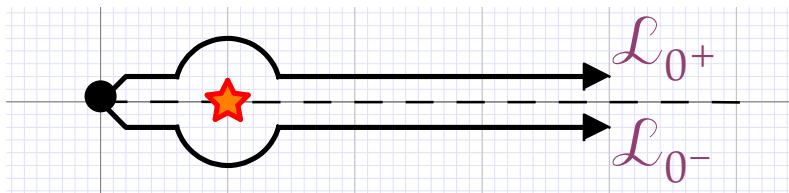
Induites par automorphismes σ exponentiels $\sigma(e^{P(\sqrt[q]{1/z})}) = \lambda e^{P(\sqrt[q]{1/z})}$

Matrices de Stokes

$$\tilde{h} = \frac{1}{z} + \frac{1}{z^2} + \frac{2}{z^3} + \frac{6}{z^4} + \dots$$

$$\hat{h}(\zeta) = (\tilde{B}h)(\zeta) = 1 + \zeta + \zeta^2 + \zeta^3 + \dots = \frac{1}{1-\zeta}$$

$$h(z) = (\mathcal{L}_\theta \hat{h})(z) = \int_0^{e^{i\theta}\infty} \frac{e^{-z\zeta}}{1-\zeta} d\zeta$$



« Monodromie » de \hat{h} en $\zeta = 1$

Accéléro-sommation d'Écalle

$$\begin{array}{ccccccc}
 \tilde{h} & & & & & & h \\
 \tilde{\mathcal{B}}_{z_1} \downarrow & & & & & & \uparrow \hat{\mathcal{L}}_{z_p}^{\theta_p} \\
 \hat{h}_1 & \xrightarrow{\hat{\mathcal{A}}_{z_1 \rightarrow z_2}^{\theta_1}} & \hat{h}_2 & \longrightarrow & \dots & \longrightarrow & \hat{h}_{p-1} & \xrightarrow{\hat{\mathcal{A}}_{z_{p-1} \rightarrow z_p}^{\theta_{p-1}}} & \hat{h}_n
 \end{array}$$

Accéléro-sommation d'Écalle

$$\begin{array}{ccccccc}
 \tilde{h} & & & & & & h \\
 \tilde{\mathcal{B}}_{z_1} \downarrow & & & & & & \uparrow \hat{\mathcal{L}}_{z_p}^{\theta_p} \\
 \hat{h}_1 & \xrightarrow{\hat{\mathcal{A}}_{z_1 \rightarrow z_2}^{\theta_1}} & \hat{h}_2 & \longrightarrow & \dots & \longrightarrow & \hat{h}_{p-1} & \xrightarrow{\hat{\mathcal{A}}_{z_{p-1} \rightarrow z_p}^{\theta_{p-1}}} & \hat{h}_n
 \end{array}$$

Théorème (MARTINET–RAMIS)

Les matrices de monodromie, exponentielles, et de Stokes génèrent le groupe de Galois différentiel de L en tant que groupe algébrique (défini sur \mathbb{C}).

Accéléro-sommation d'Écalle

$$\begin{array}{ccccccc}
 \tilde{h} & & & & & & h \\
 \tilde{\mathcal{B}}_{z_1} \downarrow & & & & & & \uparrow \hat{\mathcal{L}}_{z_p}^{\theta_p} \\
 \hat{h}_1 & \xrightarrow{\hat{\mathcal{A}}_{z_1 \rightarrow z_2}^{\theta_1}} & \hat{h}_2 & \longrightarrow & \dots & \longrightarrow & \hat{h}_{p-1} & \xrightarrow{\hat{\mathcal{A}}_{z_{p-1} \rightarrow z_p}^{\theta_{p-1}}} & \hat{h}_n
 \end{array}$$

Théorème (MARTINET–RAMIS)

Les matrices de monodromie, exponentielles, et de Stokes génèrent le groupe de Galois différentiel de L en tant que groupe algébrique (défini sur \mathbb{C}).

Théorème (VAN DER HOEVEN)

On peut calculer un nombre fini de matrices de monodromie, exponentielles, et de Stokes, tel que ces matrices génèrent \mathcal{G}_L en tant que groupe algébrique.

Les entrées de ces matrices sont des nombres complexes calculables.

Théorème (CHUDNOVSKY², VAN DER HOEVEN)

Pour $\mathbb{K} = \bar{\mathbb{Q}}$ et en prenant un point de base non singulier dans \mathbb{K} , on peut approximer en temps $O(n \log^3 n)$ les matrices de monodromie de L autour de chaque singularité avec une erreur d'au plus 2^{-n} .

Théorème (CHUDNOVSKY², VAN DER HOEVEN)

Pour $\mathbb{K} = \bar{\mathbb{Q}}$ et en prenant un point de base non singulier dans \mathbb{K} , on peut approximer en temps $O(n \log^3 n)$ les matrices de monodromie de L autour de chaque singularité avec une erreur d'au plus 2^{-n} .

Théorème (VAN DER HOEVEN)

Pour $\mathbb{K} = \bar{\mathbb{Q}}$, on peut approximer en temps $O(n \log^4 n)$ les matrices de Stokes du théorème de densité avec une erreur d'au plus 2^{-n} .

1. Calculer des générateurs $M_1, \dots, M_m \in \text{GL}_r(\mathbb{C}^{\text{calc}})$ de \mathcal{G}_L

1. Calculer des générateurs $M_1, \dots, M_m \in \text{GL}_r(\mathbb{C}^{\text{calc}})$ de \mathcal{G}_L
2. Fixer une précision p de calcul pour les « tests à zéro »

1. Calculer des générateurs $M_1, \dots, M_m \in \text{GL}_r(\mathbb{C}^{\text{calc}})$ de G_L
2. Fixer une précision p de calcul pour les « tests à zéro »
3. Déterminer un sous espace invariant V non trivial pour M_1, \dots, M_m

1. Calculer des générateurs $M_1, \dots, M_m \in \text{GL}_r(\mathbb{C}^{\text{calc}})$ de \mathcal{G}_L
2. Fixer une précision p de calcul pour les « tests à zéro »
3. Déterminer un sous espace invariant V non trivial pour M_1, \dots, M_m
4. Si un tel espace V n'existe pas, alors retourner \perp

1. Calculer des générateurs $M_1, \dots, M_m \in \text{GL}_r(\mathbb{C}^{\text{calc}})$ de \mathcal{G}_L
2. Fixer une précision p de calcul pour les « tests à zéro »
3. Déterminer un sous espace invariant V non trivial pour M_1, \dots, M_m
4. Si un tel espace V n'existe pas, alors retourner \perp
5. À partir de V , reconstruire une factorisation $L = AB$ « candidat »

1. Calculer des générateurs $M_1, \dots, M_m \in \text{GL}_r(\mathbb{C}^{\text{calc}})$ de G_L
2. Fixer une précision p de calcul pour les « tests à zéro »
3. Déterminer un sous espace invariant V non trivial pour M_1, \dots, M_m
4. Si un tel espace V n'existe pas, alors retourner \perp
5. À partir de V , reconstruire une factorisation $L = AB$ « candidat »
6. Si $L = AB$, alors retourner (A, B)

1. Calculer des générateurs $M_1, \dots, M_m \in \text{GL}_r(\mathbb{C}^{\text{calc}})$ de G_L
2. Fixer une précision p de calcul pour les « tests à zéro »
3. Déterminer un sous espace invariant V non trivial pour M_1, \dots, M_m
4. Si un tel espace V n'existe pas, alors retourner \perp
5. À partir de V , reconstruire une factorisation $L = AB$ « candidat »
6. Si $L = AB$, alors retourner (A, B)
7. Doubler la précision et retourner à l'étape 3

1. Calculer des générateurs $M_1, \dots, M_m \in GL_r(\mathbb{C}^{\text{calc}})$ de \mathcal{G}_L
2. Fixer une précision p de calcul pour les « tests à zéro »
- 3. Déterminer un sous espace invariant V non trivial pour M_1, \dots, M_m**
4. Si un tel espace V n'existe pas, alors retourner \perp
5. À partir de V , reconstruire une factorisation $L = AB$ « candidat »
6. Si $L = AB$, alors retourner (A, B)
7. Doubler la précision et retourner à l'étape 3

3. Déterminer un sous espace invariant V non trivial pour M_1, \dots, M_m

3. Déterminer un sous espace invariant V non trivial pour M_1, \dots, M_m
 - V invariant sous $M_1, \dots, M_m \iff V$ invariant sous $A := \mathbb{C}[M_1, \dots, M_m]$

3. Déterminer un sous espace invariant V non trivial pour M_1, \dots, M_m
 - V invariant sous $M_1, \dots, M_m \iff V$ invariant sous $A := \mathbb{C}[M_1, \dots, M_m]$
 - **Scindage** : $\mathbb{C}^r = E_1 \oplus \dots \oplus E_k$ avec $\pi_{E_1}, \dots, \pi_{E_k} \in \mathbb{C}[M_1, \dots, M_m]$

3. Déterminer un sous espace invariant V non trivial pour M_1, \dots, M_m
- V invariant sous $M_1, \dots, M_m \iff V$ invariant sous $A := \mathbb{C}[M_1, \dots, M_m]$
 - **Scindage** : $\mathbb{C}^r = E_1 \oplus \dots \oplus E_k$ avec $\pi_{E_1}, \dots, \pi_{E_k} \in \mathbb{C}[M_1, \dots, M_m]$
 - Calculer un scindage avec k maximal :
 - Pour $A \in \mathbb{C}[M_1, \dots, M_m]$ « aléatoire », prendre une base de E_i pour laquelle $\pi_{E_i} \circ A \circ \pi_{E_i}$ est sous forme normale de Jourdan
 - Si $\pi_{E_i} \circ A \circ \pi_{E_i}$ n'est pas « monopotente », on peut raffiner le scindage

3. Déterminer un sous espace invariant V non trivial pour M_1, \dots, M_m
- V invariant sous $M_1, \dots, M_m \iff V$ invariant sous $\mathbb{A} := \mathbb{C}[M_1, \dots, M_m]$
 - **Scindage** : $\mathbb{C}^r = E_1 \oplus \dots \oplus E_k$ avec $\pi_{E_1}, \dots, \pi_{E_k} \in \mathbb{C}[M_1, \dots, M_m]$
 - Calculer un scindage avec k maximal :
 - Pour $A \in \mathbb{C}[M_1, \dots, M_m]$ « aléatoire », prendre une base de E_i pour laquelle $\pi_{E_i} \circ A \circ \pi_{E_i}$ est sous forme normale de Jourdan
 - Si $\pi_{E_i} \circ A \circ \pi_{E_i}$ n'est pas « monopotente », on peut raffiner le scindage
 - On a $\mathbb{A} = \begin{pmatrix} \mathbb{A}_{1,1} & \dots & \mathbb{A}_{1,m} \\ \vdots & & \vdots \\ \mathbb{A}_{m,1} & \dots & \mathbb{A}_{m,m} \end{pmatrix}$ avec $\mathbb{A}_{i,j} = \pi_{E_i} \circ \mathbb{A} \circ \pi_{E_j}$, $\mathbb{A}_{i,i} - \lambda_i$ nilpotente sur E_i

3. Déterminer un sous espace invariant V non trivial pour M_1, \dots, M_m
 - V invariant sous $M_1, \dots, M_m \iff V$ invariant sous $\mathbb{A} := \mathbb{C}[M_1, \dots, M_m]$
 - **Scindage** : $\mathbb{C}^r = E_1 \oplus \dots \oplus E_k$ avec $\pi_{E_1}, \dots, \pi_{E_k} \in \mathbb{C}[M_1, \dots, M_m]$
 - Calculer un scindage avec k maximal :
 - Pour $A \in \mathbb{C}[M_1, \dots, M_m]$ « aléatoire », prendre une base de E_i pour laquelle $\pi_{E_i} \circ A \circ \pi_{E_i}$ est sous forme normale de Jourdan
 - Si $\pi_{E_i} \circ A \circ \pi_{E_i}$ n'est pas « monopotente », on peut raffiner le scindage
 - On a $\mathbb{A} = \begin{pmatrix} \mathbb{A}_{1,1} & \dots & \mathbb{A}_{1,m} \\ \vdots & & \vdots \\ \mathbb{A}_{m,1} & \dots & \mathbb{A}_{m,m} \end{pmatrix}$ avec $\mathbb{A}_{i,j} = \pi_{E_i} \circ \mathbb{A} \circ \pi_{E_j}$, $\mathbb{A}_{i,i} - \lambda_i$ nilpotente sur E_i
 - Pour tout i , prendre $v \in E_i \cap \ker(\mathbb{A}_{i,i} - \lambda_i)$ et tester si $\text{Inv}_{\mathbb{A}}(v) \subsetneq \mathbb{C}^r$

3. Déterminer un sous espace invariant V non trivial pour M_1, \dots, M_m
 - V invariant sous $M_1, \dots, M_m \iff V$ invariant sous $\mathbb{A} := \mathbb{C}[M_1, \dots, M_m]$
 - **Scindage** : $\mathbb{C}^r = E_1 \oplus \dots \oplus E_k$ avec $\pi_{E_1}, \dots, \pi_{E_k} \in \mathbb{C}[M_1, \dots, M_m]$
 - Calculer un scindage avec k maximal :
 - Pour $A \in \mathbb{C}[M_1, \dots, M_m]$ « aléatoire », prendre une base de E_i pour laquelle $\pi_{E_i} \circ A \circ \pi_{E_i}$ est sous forme normale de Jourdan
 - Si $\pi_{E_i} \circ A \circ \pi_{E_i}$ n'est pas « monopotente », on peut raffiner le scindage
 - On a $\mathbb{A} = \begin{pmatrix} \mathbb{A}_{1,1} & \dots & \mathbb{A}_{1,m} \\ \vdots & & \vdots \\ \mathbb{A}_{m,1} & \dots & \mathbb{A}_{m,m} \end{pmatrix}$ avec $\mathbb{A}_{i,j} = \pi_{E_i} \circ \mathbb{A} \circ \pi_{E_j}$, $\mathbb{A}_{i,i} - \lambda_i$ nilpotente sur E_i
 - Pour tout i , prendre $v \in E_i \cap \ker(\mathbb{A}_{i,i} - \lambda_i)$ et tester si $\text{Inv}_{\mathbb{A}}(v) \subsetneq \mathbb{C}^r$
 - Si $\text{Inv}_{\mathbb{A}}(v) \subsetneq \mathbb{C}^r$ pour un i , alors retourner $\text{Inv}_{\mathbb{A}}(v)$; sinon, retourner \perp

1. Calculer des générateurs $M_1, \dots, M_m \in GL_r(\mathbb{C}^{\text{calc}})$ de \mathcal{G}_L
2. Fixer une précision p de calcul pour les « tests à zéro »
3. Déterminer un sous espace invariant V non trivial pour M_1, \dots, M_m
4. Si un tel espace V n'existe pas, alors retourner \perp
- 5. À partir de V , reconstruire une factorisation $L = AB$ « candidat »**
6. Si $L = AB$, alors retourner (A, B)
7. Doubler la précision et retourner à l'étape 3

5. À partir de V , reconstruire une factorisation $L = AB$ « candidat »

5. À partir de V , reconstruire une factorisation $L = AB$ « candidat »
 - $V \rightarrow$ base $\varphi_1, \dots, \varphi_k \in \mathbb{C}^{\text{calc}}[[z]]$ de $\ker B$ en un point non singulier

5. À partir de V , reconstruire une factorisation $L = AB$ « candidat »
- $V \rightarrow$ base $\varphi_1, \dots, \varphi_k \in \mathbb{C}^{\text{calc}}[[z]]$ de $\ker B$ en un point non singulier
 - Reconstruire $B = \text{ppcm}(\partial - \varphi_1' / \varphi_1, \dots, \partial - \varphi_k' / \varphi_k) \in \mathbb{C}^{\text{calc}}[[z]][\partial]$

5. À partir de V , reconstruire une factorisation $L = AB$ « candidat »
- $V \rightarrow$ base $\varphi_1, \dots, \varphi_k \in \mathbb{C}^{\text{calc}}[[z]]$ de $\ker B$ en un point non singulier
 - Reconstruire $B = \text{ppcm}(\partial - \varphi_1' / \varphi_1, \dots, \partial - \varphi_k' / \varphi_k) \in \mathbb{C}^{\text{calc}}[[z]][\partial]$
 - Reconstruire $B \in \mathbb{C}^{\text{calc}}(z)[\partial]$

5. À partir de V , reconstruire une factorisation $L = AB$ « candidat »
- $V \rightarrow$ base $\varphi_1, \dots, \varphi_k \in \mathbb{C}^{\text{calc}}[[z]]$ de $\ker B$ en un point non singulier
 - Reconstruire $B = \text{ppcm}(\partial - \varphi_1' / \varphi_1, \dots, \partial - \varphi_k' / \varphi_k) \in \mathbb{C}^{\text{calc}}[[z]][\partial]$
 - Reconstruire $B \in \mathbb{C}^{\text{calc}}(z)[\partial]$
 - Reconstruire $B \in \bar{\mathbb{Q}}(z)[\partial]$ utilisant LLL

Idée : calculer \mathcal{G} comme variété sous la forme

$$\mathcal{G} = \mathcal{F}e^{\mathcal{L}} \quad (\forall N \in \mathcal{F}, Ne^{\mathcal{L}} = e^{\mathcal{L}}N)$$

\mathcal{F} : ensemble fini contenant 1

\mathcal{L} : algèbre de Lie donnée par une base

Idée : calculer \mathcal{G} comme variété sous la forme

$$\mathcal{G} = \mathcal{F}e^{\mathcal{L}} \quad (\forall N \in \mathcal{F}, Ne^{\mathcal{L}} = e^{\mathcal{L}}N)$$

\mathcal{F} : ensemble fini contenant 1

\mathcal{L} : algèbre de Lie donnée par une base

Ingredients :

1. Calcul de $\langle M \rangle$ pour une simple matrice M
2. Tester si $M \in \mathcal{F}e^{\mathcal{L}}$ pour \mathcal{F} et \mathcal{L} donnés

Étape 1. [Initialisation]

Calculer $\langle M_i \rangle = \mathcal{F}_i e^{\mathcal{L}_i}$ pour tout $i \in \{1, \dots, m\}$

$\mathcal{F} := \mathcal{F}_1 \cup \dots \cup \mathcal{F}_m$

$\mathcal{L} := \text{Lie}(\mathcal{L}_1 + \dots + \mathcal{L}_m)$

Étape 2. [Clôture]

Tant qu'il existe un $N \in \mathcal{F} \setminus \{1\}$ avec $N \mathcal{L} N^{-1} \not\subseteq \mathcal{L}$

$\mathcal{L} := \text{Lie}(\mathcal{L} + N \mathcal{L} N^{-1})$

Tant qu'il existe un $N \in \mathcal{F} \setminus \{1\}$ avec $N \in e^{\mathcal{L}}$, faire $\mathcal{F} := \mathcal{F} \setminus \{N\}$

Tant qu'il existe un $N \in \mathcal{F}^2$ avec $N \notin \mathcal{F} e^{\mathcal{L}}$ faire

Calculer $\langle N \rangle = \mathcal{F}' e^{\mathcal{L}'}$

Si $\mathcal{L}' \not\subseteq \mathcal{L}$, alors $\mathcal{L} := \text{Lie}(\mathcal{L} + \mathcal{L}')$, quitter la boucle, répéter l'étape 2

Sinon, $\mathcal{F} := \mathcal{F} \cup \{N\}$

Retourner $\mathcal{F} e^{\mathcal{L}}$

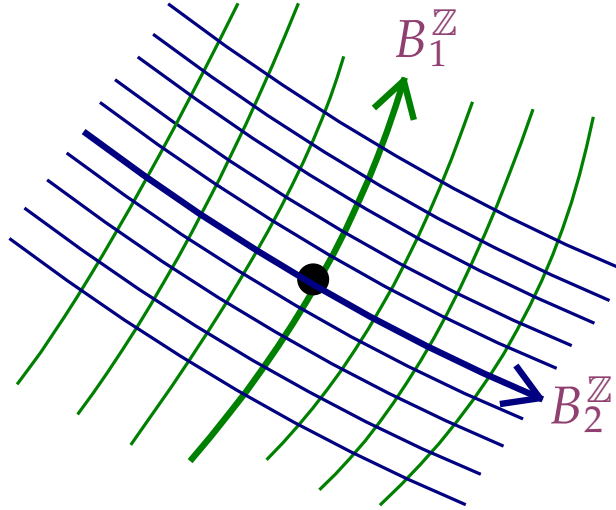
Représentation compacte des éléments dans $\mathcal{H} = \mathcal{G}/e^{\mathcal{L}}$

- Réduire au cas où $\mathcal{G} \subseteq \text{Norm}(e^{\mathcal{L}})^0$
- Premier élément $M = B_1 = e^X$ de « la base » avec
 - $Me^{\mathcal{L}} \in \mathcal{H}$
 - $Me^{\mathcal{L}}$ génère $(e^{\mathbb{C}X} \cap \mathcal{G})/e^{\mathcal{L}}$
 - M admet un ordre q maximal avec ces propriétés
- Posons $\mathcal{H}' := \{N \in \mathcal{H} : [M, N] = 0\}$, $\mathcal{L}' := \mathcal{L} \oplus \mathbb{C}X$, tels que

$$\mathcal{H} = \{1, \dots, M^{q-1}\} (\mathcal{H}' / e^{\mathcal{L}'}).$$

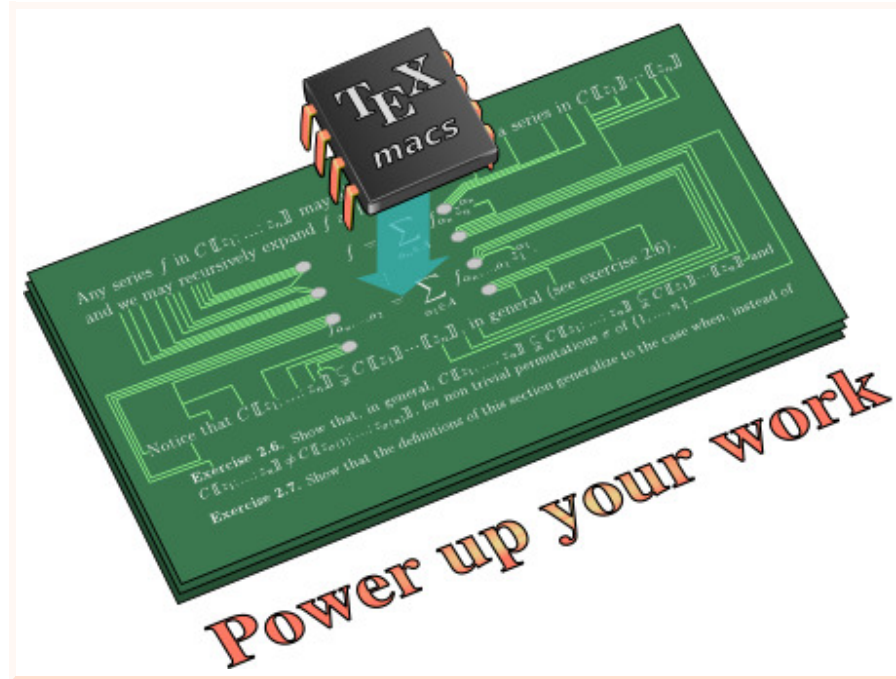
- Autres éléments B_2, \dots, B_b de la base par récurrence, avec

$$\|B_1\|_{\mathcal{L}} \leq \dots \leq \|B_b\|_{\mathcal{L}}$$



- Si $[B_i, B_j] = 0$, alors réduire en utilisant LLL.
- Si $[B_i, B_j] \neq 0$, alors $\|[B_i, B_j]\|_{\mathcal{L}} = O(\|B_i\|_{\mathcal{L}} \|B_j\|_{\mathcal{L}}) \rightsquigarrow$ nouveaux éléments

Merci !



<http://www.TEXMACS.org>