

# Calculs de domaines fondamentaux de groupes arithmétiques II

Aurel Page

encadré par John Voight

8 décembre 2010

## Rappel

Soit  $F$  un corps TR/ATR,  $B$  une algèbre de quaternions fuchsienne/kleinienne sur  $F$  et  $\mathcal{O}$  un ordre dans  $B$ .

Alors  $\Gamma(\mathcal{O}) = \mathcal{O}_1^\times / \{\pm 1\}$  est un groupe fuchsien/kleinéen de coaire/covolume finie, cocompact ssi  $B$  est une algèbre à division. On cherche à calculer un domaine de Dirichlet dans  $\mathcal{H}^2/\mathcal{H}^3$  et une présentation pour ce groupe.

## Définition

La **boule unité**  $\mathcal{B}$  est la boule ouverte de centre 0 et de rayon 1 dans  $\mathbb{R}^3 \cong \mathbb{C} + \mathbb{R}j \subset \mathbb{H}$  muni de la métrique

$$ds^2 = \frac{4(dx^2 + dy^2 + dt^2)}{(1 - |w|^2)^2}$$

où  $w = z + tj \in \mathcal{B}$ ,  $z = x + iy$  and  $|w|^2 = x^2 + y^2 + t^2 \leq 1$ .

## Proposition

*La boule unité est isométrique au demi-espace de Poincaré. On a une formule explicite pour l'action de  $SL_2(\mathbb{C})$  sur  $\mathcal{B}$  et pour la distance entre deux éléments de  $\mathcal{B}$ .*

## Définition

La **boule unité**  $\mathcal{B}$  est la boule ouverte de centre 0 et de rayon 1 dans  $\mathbb{R}^3 \cong \mathbb{C} + \mathbb{R}j \subset \mathbb{H}$  muni de la métrique

$$ds^2 = \frac{4(dx^2 + dy^2 + dt^2)}{(1 - |w|^2)^2}$$

où  $w = z + tj \in \mathcal{B}$ ,  $z = x + iy$  and  $|w|^2 = x^2 + y^2 + t^2 \leq 1$ .

## Proposition

*La boule unité est isométrique au demi-espace de Poincaré. On a une formule explicite pour l'action de  $SL_2(\mathbb{C})$  sur  $\mathcal{B}$  et pour la distance entre deux éléments de  $\mathcal{B}$ .*

## Définitions

Supposons que  $g \in SL_2(\mathbb{C})$  ne fixe pas 0 dans  $\mathcal{B}$ . On pose alors

- $I(g) = \{w \in \mathcal{B} \mid d(w, 0) = d(g \cdot w, 0)\}$  ;
- $\text{Ext}(g) = \{w \in \mathcal{B} \mid d(w, 0) < d(g \cdot w, 0)\}$  ;
- $\text{Int}(g) = \{w \in \mathcal{B} \mid d(w, 0) > d(g \cdot w, 0)\}$  ;

$I(g)$  est la **sphère isométrique** de  $g$ . Pour  $S \subset SL_2(\mathbb{C})$  dont aucun élément ne fixe 0, le **domaine extérieur** de  $S$  est

$$\text{Ext}(S) = \bigcap_{g \in S} \text{Ext}(g).$$

## Définitions

Supposons que  $g \in \mathrm{SL}_2(\mathbb{C})$  ne fixe pas 0 dans  $\mathcal{B}$ . On pose alors

- $I(g) = \{w \in \mathcal{B} \mid d(w, 0) = d(g \cdot w, 0)\}$  ;
- $\mathrm{Ext}(g) = \{w \in \mathcal{B} \mid d(w, 0) < d(g \cdot w, 0)\}$  ;
- $\mathrm{Int}(g) = \{w \in \mathcal{B} \mid d(w, 0) > d(g \cdot w, 0)\}$  ;

$I(g)$  est la **sphère isométrique** de  $g$ . Pour  $S \subset \mathrm{SL}_2(\mathbb{C})$  dont aucun élément ne fixe 0, le **domaine extérieur** de  $S$  est

$$\mathrm{Ext}(S) = \bigcap_{g \in S} \mathrm{Ext}(g).$$

## Proposition

*Soit  $g \in \mathrm{SL}_2(\mathbb{C})$  qui ne fixe pas 0 dans  $\mathcal{B}$ . Alors  $l(g)$  (resp.  $\mathrm{Ext}(g), \mathrm{Int}(g)$ ) est l'intersection avec  $\mathcal{B}$  d'une sphère euclidienne (resp. de l'extérieur, de l'intérieur de cette sphère). On a une formule explicite pour le centre et le rayon de cette sphère.*

## Remarque

Si 0 a un stabilisateur trivial dans le groupe  $\Gamma$ , alors on a

$$D_0(\Gamma) = \mathrm{Ext}(\Gamma \setminus \{1\}).$$

Quitte à conjuguer  $\Gamma$ , on peut supposer que 0 a un stabilisateur trivial.

## Proposition

*Soit  $g \in \mathrm{SL}_2(\mathbb{C})$  qui ne fixe pas 0 dans  $\mathcal{B}$ . Alors  $l(g)$  (resp.  $\mathrm{Ext}(g), \mathrm{Int}(g)$ ) est l'intersection avec  $\mathcal{B}$  d'une sphère euclidienne (resp. de l'extérieur, de l'intérieur de cette sphère). On a une formule explicite pour le centre et le rayon de cette sphère.*

## Remarque

Si 0 a un stabilisateur trivial dans le groupe  $\Gamma$ , alors on a

$$D_0(\Gamma) = \mathrm{Ext}(\Gamma \setminus \{1\}).$$

Quitte à conjuguer  $\Gamma$ , on peut supposer que 0 a un stabilisateur trivial.



## Remarque

Il existe un ensemble fini  $S$  tel que  $\text{Ext}(S) = \text{Ext}(\Gamma \setminus \{1\})$ .

## Algorithme

Énumérer les éléments de  $\Gamma$  dans un ensemble fini  $S$  jusqu'à avoir

$$\text{Vol}(\text{Ext}(S)) = \text{Covol}(\Gamma).$$

## Remarque

Il existe un ensemble fini  $S$  tel que  $\text{Ext}(S) = \text{Ext}(\Gamma \setminus \{1\})$ .

## Algorithme

Énumérer les éléments de  $\Gamma$  dans un ensemble fini  $S$  jusqu'à avoir

$$\text{Vol}(\text{Ext}(S)) = \text{Covol}(\Gamma).$$

## Lemme

*Soit  $\gamma \in \Gamma$  et  $\mathcal{F} = \text{Ext}(\Gamma \setminus \{1\})$ . Alors  $\gamma \cdot l(\gamma) = l(\gamma^{-1})$ , et  $l(\gamma)$  contribue à la frontière de  $\mathcal{F}$  si et seulement si c'est le cas de  $l(\gamma^{-1})$ .*

## Remarque

Le couplage d'un domaine extérieur est donné par les sphères isométriques.

## Lemme

*Soit  $\gamma \in \Gamma$  et  $\mathcal{F} = \text{Ext}(\Gamma \setminus \{1\})$ . Alors  $\gamma \cdot l(\gamma) = l(\gamma^{-1})$ , et  $l(\gamma)$  contribue à la frontière de  $\mathcal{F}$  si et seulement si c'est le cas de  $l(\gamma^{-1})$ .*

## Remarque

Le couplage d'un domaine extérieur est donné par les sphères isométriques.

## Proposition

Soit  $P \subset \mathcal{H}^2$  un polygone à  $n$  sommets, et d'angles intérieurs à chaque sommet  $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ . Alors l'aire de  $P$  est donnée par

$$\mu(P) = (n - 2)\pi - (\alpha_1 + \dots + \alpha_n).$$

## Proposition

### *L'intégrale*

$$- \int_0^\theta \ln |2 \sin u| \, du$$

*converge pour  $\theta \in \mathbb{R} \setminus \pi\mathbb{Z}$  et admet un prolongement continu à  $\mathbb{R}$  qui est impair et  $\pi$ -périodique.*

## Définition

Cette extension est appelée la **fonction de Lobachevski**  $\mathcal{L}(\theta)$ .

## Proposition

### *L'intégrale*

$$- \int_0^\theta \ln |2 \sin u| \, du$$

*converge pour  $\theta \in \mathbb{R} \setminus \pi\mathbb{Z}$  et admet un prolongement continu à  $\mathbb{R}$  qui est impair et  $\pi$ -périodique.*

## Définition

Cette extension est appelée la **fonction de Lobachevski**  $\mathcal{L}(\theta)$ .

## Proposition

*La fonction de Lobachevski admet un développement en série entière*

$$\mathcal{L}(\theta) = \theta \left( 1 - \ln(2\theta) + \sum_{n=1}^{\infty} \frac{2^{2n} |B_{2n}|}{2n(2n+1)!} \theta^{2n} \right)$$

*où les  $B_n$  sont les nombres de Bernoulli définis par*

$$\frac{x}{e^x - 1} = \sum_{n=0}^{\infty} B_n \frac{x^n}{n!}.$$



## Proposition

Soit  $T_{\alpha,\gamma}$  le tétraèdre de  $\mathcal{H}^3$  qui possède un sommet en  $\infty$  et les autres sommets  $A, B, C$  sur la demi-sphère unité, tels qu'ils se projettent verticalement dans  $\mathbb{C}$  sur  $A', B', C'$  avec  $A' = 0$ , formant un triangle euclidien ayant pour angles  $\frac{\pi}{2}$  en  $B'$  et  $\alpha$  en  $A'$ , et tel que l'angle le long de  $BC$  est  $\gamma$ . Alors  $T_{\alpha,\gamma}$  est unique à isométrie près et on a

$$\text{Vol}(T_{\alpha,\gamma}) = \frac{1}{4} \left[ \mathcal{L}(\alpha + \gamma) + \mathcal{L}(\alpha - \gamma) + 2\mathcal{L}\left(\frac{\pi}{2} - \alpha\right) \right].$$

## Remarque

Tout polyèdre  $P$  peut être décomposé en une somme algébrique de tétraèdres  $T_{\alpha,\gamma}$ .

## Proposition

Soit  $T_{\alpha,\gamma}$  le tétraèdre de  $\mathcal{H}^3$  qui possède un sommet en  $\infty$  et les autres sommets  $A, B, C$  sur la demi-sphère unité, tels qu'ils se projettent verticalement dans  $\mathbb{C}$  sur  $A', B', C'$  avec  $A' = 0$ , formant un triangle euclidien ayant pour angles  $\frac{\pi}{2}$  en  $B'$  et  $\alpha$  en  $A'$ , et tel que l'angle le long de  $BC$  est  $\gamma$ . Alors  $T_{\alpha,\gamma}$  est unique à isométrie près et on a

$$\text{Vol}(T_{\alpha,\gamma}) = \frac{1}{4} \left[ \mathcal{L}(\alpha + \gamma) + \mathcal{L}(\alpha - \gamma) + 2\mathcal{L}\left(\frac{\pi}{2} - \alpha\right) \right].$$

## Remarque

Tout polyèdre  $P$  peut être décomposé en une somme algébrique de tétraèdres  $T_{\alpha,\gamma}$ .

## Définition

Soit  $m = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$ , posons  $\text{invrad}(m) = |c + \bar{b}|^2 + |d - \bar{a}|^2$ .

Pour  $\gamma \in \text{SL}_2(\mathbb{C})$  tel que  $\gamma \cdot 0 \neq 0$ , soit  $\text{rad}(\gamma)$  le rayon de  $l(\gamma)$ .

## Proposition

Soit  $\rho : \mathcal{O} \hookrightarrow \mathcal{M}_2(\mathbb{C})$  le plongement usuel. La *norme réduite absolue*  $Q : B \rightarrow \mathbb{R}$  définie par

$$Q(x) = \text{invrad}(\rho(x)) + \text{tr}_{F/\mathbb{Q}}(\text{nrd}(x)) \text{ pour tout } x \in B$$

donne à  $\mathcal{O}$  une structure de réseau, et on a

$$\text{pour tout } x \in \mathcal{O}_1^\times, \quad Q(x) = \frac{4}{\text{rad}(\rho(x))^2} + n.$$

## Définition

Soit  $m = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$ , posons  $\text{invrad}(m) = |c + \bar{b}|^2 + |d - \bar{a}|^2$ .

Pour  $\gamma \in \text{SL}_2(\mathbb{C})$  tel que  $\gamma \cdot 0 \neq 0$ , soit  $\text{rad}(\gamma)$  le rayon de  $l(\gamma)$ .

## Proposition

Soit  $\rho : \mathcal{O} \hookrightarrow \mathcal{M}_2(\mathbb{C})$  le plongement usuel. La **norme réduite absolue**  $Q : B \rightarrow \mathbb{R}$  définie par

$$Q(x) = \text{invrad}(\rho(x)) + \text{tr}_{F/\mathbb{Q}}(\text{nrd}(x)) \text{ pour tout } x \in B$$

donne à  $\mathcal{O}$  une structure de réseau, et on a

$$\text{pour tout } x \in \mathcal{O}_1^\times, \quad Q(x) = \frac{4}{\text{rad}(\rho(x))^2} + n.$$

## Définition

Soit  $\Gamma$  un groupe fuchsien/kleinéen et  $S \subset \Gamma$ . Un point  $z \in \mathcal{B}$  est **S-réduit** si pour tout  $g \in S$ , on a  $d(z, 0) \leq d(g \cdot z, 0)$ , i.e. si  $z \in \overline{\text{Ext}(S)}$ .

## Algorithme

Entrée :  $z \in \mathcal{B}$ .

Soit  $z' = z$ . Si  $d(g \cdot z', 0) < d(z', 0)$  pour un  $g \in S$ , alors faire  $z' = g \cdot z'$  et répéter.

Sortie :  $z' \in \mathcal{B}$ , S-réduit et  $\delta \in \langle S \rangle$  t.q.  $z' = \delta \cdot z$ .

## Définition

Soit  $\Gamma$  un groupe fuchsien/kleinéen et  $S \subset \Gamma$ . Un point  $z \in \mathcal{B}$  est **S-réduit** si pour tout  $g \in S$ , on a  $d(z, 0) \leq d(g \cdot z, 0)$ , i.e. si  $z \in \overline{\text{Ext}(S)}$ .

## Algorithme

Entrée :  $z \in \mathcal{B}$ .

Soit  $z' = z$ . Si  $d(g \cdot z', 0) < d(z', 0)$  pour un  $g \in S$ , alors faire  $z' = g \cdot z'$  et répéter.

Sortie :  $z' \in \mathcal{B}$ , S-réduit et  $\delta \in \langle S \rangle$  t.q.  $z' = \delta \cdot z$ .

Si un point  $z$  a un stabilisateur trivial, alors l'application orbitale  $\gamma \mapsto \gamma \cdot z$  est une bijection.

### Définition

Soit  $\Gamma$  un groupe fuchsien/kleinéen,  $S \subset \Gamma$  et  $z \in \mathcal{B}$ . Un élément  $\gamma \in \Gamma$  est  $(S, z)$ -réduit si  $\gamma \cdot z$  est  $S$ -réduit, i.e. si  $\gamma \cdot z \in \overline{\text{Ext}(S)}$ . On note  $\text{Red}_S(\gamma; z)$  l'élément réduit calculé par l'algorithme précédent, et simplement  $\text{Red}_S(\gamma) = \text{Red}_S(\gamma; 0)$ .

### Proposition

*Supposons que  $\text{Ext}(S)$  est un domaine fondamental pour  $\langle S \rangle$ . Pour tout  $z \in \text{Ext}(S)$ , on a  $\text{Red}_S(\gamma) = 1$  si et seulement si  $\gamma \in \langle S \rangle$ .*

Si un point  $z$  a un stabilisateur trivial, alors l'application orbitale  $\gamma \mapsto \gamma \cdot z$  est une bijection.

### Définition

Soit  $\Gamma$  un groupe fuchsien/kleinéen,  $S \subset \Gamma$  et  $z \in \mathcal{B}$ . Un élément  $\gamma \in \Gamma$  est  **$(S, z)$ -réduit** si  $\gamma \cdot z$  est  $S$ -réduit, i.e. si  $\gamma \cdot z \in \overline{\text{Ext}(S)}$ . On note  $\text{Red}_S(\gamma; z)$  l'élément réduit calculé par l'algorithme précédent, et simplement  $\text{Red}_S(\gamma) = \text{Red}_S(\gamma; 0)$ .

### Proposition

*Supposons que  $\text{Ext}(S)$  est un domaine fondamental pour  $\langle S \rangle$ . Pour tout  $z \in \text{Ext}(S)$ , on a  $\text{Red}_S(\gamma) = 1$  si et seulement si  $\gamma \in \langle S \rangle$ .*



Si un point  $z$  a un stabilisateur trivial, alors l'application orbitale  $\gamma \mapsto \gamma \cdot z$  est une bijection.

### Définition

Soit  $\Gamma$  un groupe fuchsien/kleinéen,  $S \subset \Gamma$  et  $z \in \mathcal{B}$ . Un élément  $\gamma \in \Gamma$  est  **$(S, z)$ -réduit** si  $\gamma \cdot z$  est  $S$ -réduit, i.e. si  $\gamma \cdot z \in \overline{\text{Ext}(S)}$ . On note  **$\text{Red}_S(\gamma; z)$**  l'élément réduit calculé par l'algorithme précédent, et simplement  $\text{Red}_S(\gamma) = \text{Red}_S(\gamma; 0)$ .

### Proposition

*Supposons que  $\text{Ext}(S)$  est un domaine fondamental pour  $\langle S \rangle$ . Pour tout  $z \in \text{Ext}(S)$ , on a  $\text{Red}_S(\gamma) = 1$  si et seulement si  $\gamma \in \langle S \rangle$ .*

Si un point  $z$  a un stabilisateur trivial, alors l'application orbitale  $\gamma \mapsto \gamma \cdot z$  est une bijection.

### Définition

Soit  $\Gamma$  un groupe fuchsien/kleinéen,  $S \subset \Gamma$  et  $z \in \mathcal{B}$ . Un élément  $\gamma \in \Gamma$  est  **$(S, z)$ -réduit** si  $\gamma \cdot z$  est  $S$ -réduit, i.e. si  $\gamma \cdot z \in \overline{\text{Ext}(S)}$ . On note  **$\text{Red}_S(\gamma; z)$**  l'élément réduit calculé par l'algorithme précédent, et simplement  $\text{Red}_S(\gamma) = \text{Red}_S(\gamma; 0)$ .

### Proposition

*Supposons que  $\text{Ext}(S)$  est un domaine fondamental pour  $\langle S \rangle$ . Pour tout  $z \in \text{Ext}(S)$ , on a  $\text{Red}_S(\gamma) = 1$  si et seulement si  $\gamma \in \langle S \rangle$ .*

## Algorithme

faire

- Énumérer des éléments de  $\Gamma$  dans  $S$
- $(S, 0)$ -réduire les éléments de  $S$
- Pour tout  $z \in l(\gamma)$  t.q.  $\gamma \cdot z \notin \overline{\text{Ext}(S)}$ , ajouter  $\text{Red}_S(\gamma; z)$  à  $S$

jusqu'à ce que  $\text{Vol}(\text{Ext}(S)) = \text{Covol}(\Gamma)$

## Algorithme

faire

- Énumérer des éléments de  $\Gamma$  dans  $S$
- $(S, 0)$ -réduire les éléments de  $S$
- Pour tout  $z \in l(\gamma)$  t.q.  $\gamma \cdot z \notin \overline{\text{Ext}(S)}$ , ajouter  $\text{Red}_S(\gamma; z)$  à  $S$

jusqu'à ce que  $\text{Vol}(\text{Ext}(S)) = \text{Covol}(\Gamma)$

## Algorithme

faire

- Énumérer des éléments de  $\Gamma$  dans  $S$
- $(S, 0)$ -réduire les éléments de  $S$
- Pour tout  $z \in l(\gamma)$  t.q.  $\gamma \cdot z \notin \overline{\text{Ext}(S)}$ , ajouter  $\text{Red}_S(\gamma; z)$  à  $S$

jusqu'à ce que  $\text{Vol}(\text{Ext}(S)) = \text{Covol}(\Gamma)$

## Algorithme

faire

- Énumérer des éléments de  $\Gamma$  dans  $S$
- $(S, 0)$ -réduire les éléments de  $S$
- Pour tout  $z \in I(\gamma)$  t.q.  $\gamma \cdot z \notin \overline{\text{Ext}(S)}$ , ajouter  $\text{Red}_S(\gamma; z)$  à  $S$

jusqu'à ce que  $\text{Vol}(\text{Ext}(S)) = \text{Covol}(\Gamma)$

On peut tenter d'expliquer en quoi ceci est plus efficace.

Algorithme modifié :

- ajout d'une étape technique ;
- pas d'énumération ;
- $S$  initial donné en entrée ;
- test de volume  $\rightarrow$  test purement géométrique.

### Proposition

*Si l'algorithme modifié termine, alors la sortie est un domaine de Dirichlet pour  $\langle S \rangle$ . Si à une étape de l'algorithme modifié,  $\text{Ext}(S)$  est compact, alors l'algorithme modifié termine.*

On peut tenter d'expliquer en quoi ceci est plus efficace.

Algorithme modifié :

- ajout d'une étape technique ;
- pas d'énumération ;
- $S$  initial donné en entrée ;
- test de volume  $\rightarrow$  test purement géométrique.

### Proposition

*Si l'algorithme modifié termine, alors la sortie est un domaine de Dirichlet pour  $\langle S \rangle$ . Si à une étape de l'algorithme modifié,  $\text{Ext}(S)$  est compact, alors l'algorithme modifié termine.*



On peut tenter d'expliquer en quoi ceci est plus efficace.

Algorithme modifié :

- ajout d'une étape technique ;
- pas d'énumération ;
- $S$  initial donné en entrée ;
- test de volume  $\rightarrow$  test purement géométrique.

### Proposition

*Si l'algorithme modifié termine, alors la sortie est un domaine de Dirichlet pour  $\langle S \rangle$ . Si à une étape de l'algorithme modifié,  $\text{Ext}(S)$  est compact, alors l'algorithme modifié termine.*

On peut tenter d'expliquer en quoi ceci est plus efficace.

Algorithme modifié :

- ajout d'une étape technique ;
- pas d'énumération ;
- $S$  initial donné en entrée ;
- test de volume  $\rightarrow$  test purement géométrique.

### Proposition

*Si l'algorithme modifié termine, alors la sortie est un domaine de Dirichlet pour  $\langle S \rangle$ . Si à une étape de l'algorithme modifié,  $\text{Ext}(S)$  est compact, alors l'algorithme modifié termine.*

Application : calcul de groupes d'unités dans une algèbre de quaternions.

Par exemple pour  $\mathcal{O}$  maximal on utilise

$$1 \longrightarrow \mathbb{Z}_F \mathcal{O}_1^\times \longrightarrow \mathcal{O}^\times \xrightarrow{\text{nrd}} \mathbb{Z}_{F,+}^\times / \mathbb{Z}_F^{\times 2} \longrightarrow 1$$

où  $\mathbb{Z}_{F,+}^\times = \{u \in \mathbb{Z}_F^\times \mid v(u) > 0 \text{ pour tout place } v \text{ réelle ramifiée}\}$ .

Applications du cas fuchsien :

- Calcul du modèle complexe d'une variété de Shimura ;
- Calcul de formes modulaires de Hilbert par correspondance de Jacquet-Langlands.

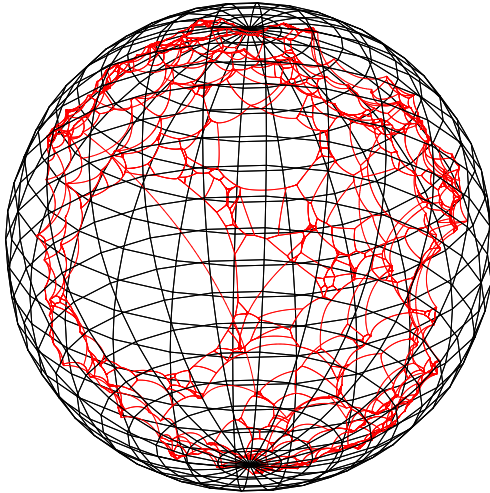
Applications du cas kleinéen :

- Expérimentation sur les variétés hyperboliques de dimension 3 ;
- Calcul de formes automorphes pour  $GL_2$  sur des corps non totalement réels.

## Proposition

Soit  $F = \mathbb{Q}(\sqrt[3]{11})$  de discriminant  $-3267$ ,  $\alpha = \sqrt[3]{11}$ ,  
 $B = \left(\frac{-2, -4\alpha^2 - \alpha - 2}{F}\right)$ ,  $\mathcal{O}$  un ordre maximal dans  $B$ . L'algèbre de quaternions  $B$  est ramifiée exactement à la place réelle de  $F$  et en  $\mathfrak{p}_2$  où  $N(\mathfrak{p}_2) = 2$ . Le groupe  $\Gamma(\mathcal{O})$  est de covolume fini  $\text{Covol}(\Gamma) \approx 206.391784$ , et  $\Gamma$  admet une présentation avec 17 générateurs et 32 relations.

Le polyèdre fondamental calculé a 647 faces et 1877 arêtes. Dans le réseau, 80 millions de vecteurs ont été énumérés, et 300 d'entre eux étaient de norme 1.



Merci !