

# Calcul de coefficients de formes modulaires

Peter Bruin

Séminaire d'arithmétique et de géométrie algébrique

25 janvier 2011

## 1. Introduction

Soient  $k$  et  $n$  des entiers positifs. Pour tout corps  $K$  dont la caractéristique ne divise pas  $n$ , on note  $M_k(\Gamma_1(n), K)$  l'espace des formes modulaires de poids  $k$  pour le groupe

$$\Gamma_1(n) = \left\{ \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \in \mathrm{SL}_2(\mathbf{Z}) \mid \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \equiv \begin{pmatrix} 1 & * \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \pmod{n} \right\}$$

à coefficients dans  $K$ . Alors  $M_k(\Gamma_1(n))$  est l'espace des sections globales d'un certain fibré en droites  $\omega^{\otimes k}$  sur la courbe modulaire  $X_1(n)$  sur  $K$  (le champ modulaire si  $n \leq 4$ ).

On a une application  $K$ -linéaire

$$\begin{aligned} M_k(\Gamma_1(n), K) &\rightarrow K[[q]] \\ f &\mapsto \sum_{m=0}^{\infty} a_m(f)q^m \end{aligned}$$

qui à chaque forme associe son  $q$ -développement. L'interprétation de  $M_k(\Gamma_1(n), K)$  comme l'espace des sections globales de  $\omega^{\otimes k}$  implique qu'une forme  $f \in M_k(\Gamma_1(n), K)$  est déterminée par les coefficients  $a_i(f)$  avec

$$0 \leq i \leq \frac{k}{12} [\mathrm{SL}_2(\mathbf{Z}) : \{\pm 1\}\Gamma_1(n)]. \quad (1.1)$$

*Question.* Étant donnés des entiers  $n, k > 0$ , un corps de nombres  $K$ , les  $a_i(f) \in K$  d'une forme  $f \in M_k(\Gamma_1(n), K)$ , pour  $i$  comme dans (1.1), et un entier  $m > 0$ , peut-on calculer  $a_m(f) \in K$  en temps polynomial par rapport à la taille de l'entrée ?

**Théorème 1.1** (Couveignes, Edixhoven, de Jong et Merkl [3] pour  $n = 1$  ; B. [1], [2] pour  $n \geq 1$ ).

(a) Soit  $f$  une forme modulaire de poids  $k$  pour  $\Gamma_1(n)$  à coefficients dans un corps de nombres  $K$ . Il existe un algorithme qui prend pour entrée un entier  $m > 0$  avec sa factorisation et qui calcule  $a_m(f)$  en temps polynomial en  $\log m$ .

(b) Soit  $n_0$  un entier positif. Il existe un algorithme qui prend en entrée

- un entier  $k > 0$ ,
- un entier  $n_1 > 0$  sans facteurs carrés et premier à  $n_0$ ,
- un corps de nombres  $K$  (donné soit par un polynôme irréductible sur  $\mathbf{Q}$  soit par une table de multiplication sur  $\mathbf{Q}$ ),
- une forme modulaire  $f$  de poids  $k$  pour  $\Gamma_1(n)$  sur  $K$ , où  $n = n_0 n_1$ , donnée par ses coefficients  $a_i(f) \in K$  comme dans (1.1),
- un entier  $m > 0$  avec sa factorisation,

et qui calcule  $a_m(f)$  en temps polynomial par rapport à la taille de l'entrée (c'est-à-dire  $n, k, \log m$  et la taille des données décrivant  $K$ ) sous l'hypothèse de Riemann pour les fonctions zêta des corps de nombres.

*Remarques.* (1) La méthode des symboles modulaires, réalisée dans Magma et Sage, permet de calculer  $a_m(f)$  en temps polynomial en  $m$ . Cependant, vu le fait que la taille de l'entrée et de la sortie est polynomiale en  $\log m$ , on peut espérer de trouver un algorithme plus efficace.

(2) Le théorème est facile à démontrer pour les séries d'Eisenstein, grâce aux formules explicites pour leurs coefficients.

(3) La condition que  $m$  soit donné avec sa factorisation est "raisonnable". En effet, il existe des formes  $f$  (comme la série d'Eisenstein  $E_4$ ) telles que si l'on savait calculer  $a_m(f)$  en temps polynomial en  $\log m$ , disons pour  $m$  produit de deux nombres premiers distincts, alors on pourrait trouver la factorisation de  $m$  en temps polynomial en  $\log m$ .

(4) L'algorithme dans [3] est déterministe ; celui dans [1] est probabiliste. On attend à ce qu'il existe un algorithme déterministe dans tous les cas ; c'est une question ouverte.

## 2. Esquisse de preuve

Les *représentations galoisiennes* associées aux formes propres forment l'outil central de notre approche. Soient  $K$  un corps de nombres. Pour toute place finie  $\lambda$  de  $K$ , on note  $K_\lambda$  le complété de  $K$  par rapport à  $\lambda$  et  $k(\lambda)$  son corps résiduel. Soit  $f \in M_k(\Gamma_1(n), K)$  une forme propre pour l'algèbre de Hecke. Des constructions d'Eichler, Shimura, Igusa, Deligne et Serre associent à une telle  $f$  une famille de représentations continues semi-simples

$$\rho_{f,\lambda} : \text{Gal}(\overline{\mathbf{Q}}/\mathbf{Q}) \rightarrow \text{GL}_2(K_\lambda)$$

$\lambda$  parcourant les places finies de  $K$ , avec les propriétés suivantes : soit  $l$  la caractéristique résiduelle de  $\lambda$ , alors  $\rho_f$  est non ramifiée hors de  $nl$  et pour tout nombre premier  $p \nmid nl$ , le polynôme caractéristique de  $\rho_f(\sigma_p)$  ( $\sigma_p = \text{Frobenius}$ ) est égal à  $t^2 - a_p(f)t + \epsilon(p)p^{k-1}$ .

L'idée de l'algorithme est de calculer les représentations galoisiennes *réduites*

$$\rho_{f \bmod \lambda} : \text{Gal}(\overline{\mathbf{Q}}/\mathbf{Q}) \rightarrow \text{GL}_2(k(\lambda))$$

pour  $\lambda$  parcourant un ensemble suffisamment grand de petits nombres premiers. Une telle  $\rho_{f \bmod \lambda}$  est représentée par les données suivantes :

- une extension finie galoisienne  $L_{f,\lambda}$  de  $\mathbf{Q}$  ;
- un plongement  $\text{Gal}(L_{f,\lambda}/\mathbf{Q}) \hookrightarrow \text{GL}_2(k(\lambda))$ .

À partir de ces données, on peut calculer

$$\text{tr } \rho_{f \bmod \lambda}(\sigma_p) = a_p(f) \bmod \lambda \in k(\lambda)$$

pour  $\lambda$  dans notre ensemble fini choisi. Ensuite, on applique la majoration de Deligne pour reconstruire  $a_p(f) \in K$  à partir de ces réductions.

On se restreint dans la suite aux  $\rho_{f \bmod \lambda}$  qui sont absolument irréductibles ; les autres sont plus faciles à calculer. Alors on peut réduire le problème de calculer  $\rho_f$  au problème de calculer des représentations galoisiennes de la forme suivante. Soit  $n$  un entier  $\geq 5$ . On note  $J_1(n)$  la jacobienne de  $X_1(n)$  sur  $\mathbf{Z}[1/n]$  et

$$\mathbf{T}_1(n) = \mathbf{Z}[\{a_p \mid p \text{ premier}\}, \{d \mid d \in (\mathbf{Z}/n\mathbf{Z})^\times\}] \subseteq \text{End } J_1(n)$$

l'algèbre de Hecke agissant sur  $J_1(n)$  ; c'est une  $\mathbf{Z}$ -algèbre commutative qui est libre de rang fini en tant que  $\mathbf{Z}$ -module. On considère un corps fini  $\mathbf{F}$  et un homomorphisme surjectif

$$e : \mathbf{T}_1(n) \rightarrow \mathbf{F}.$$

On note  $\mathfrak{m} = \ker(e)$  et

$$J_1(n)[\mathfrak{m}] = \bigcap_{h \in \mathfrak{m}} \ker(h) \subset J_1(n) ;$$

c'est un schéma en  $\mathbf{F}$ -espaces vectoriels fini sur  $\mathbf{Q}$ . L'ensemble  $J_1(n)[\mathfrak{m}](\overline{\mathbf{Q}})$  nous donne une représentation  $\mathbf{F}$ -linéaire continue de dimension finie de  $\text{Gal}(\overline{\mathbf{Q}}/\mathbf{Q})$ .

*Remarques.* (1) Le fait que les représentations galoisiennes modulaires sont réalisées dans les jacobienes des courbes modulaires est expliqué par la *relation d'Eichler-Shimura* : pour  $p \nmid n$  premier, on a

$$T_p = \text{Frob}_p + \langle p \rangle p / \text{Frob}_p \quad \text{dans } \text{End } J_1(n)_{\mathbf{F}_p}.$$

En fait, le polynôme caractéristique de  $\text{Frob}_p$  sur le module de Tate  $l$ -adique de  $J_1(n)_{\mathbf{F}_p}$ , pour  $l \neq p$  premier, est égal à  $t^2 - T_p t + \langle p \rangle p$ .

(2) Pour démontrer le théorème 1.1, on peut se restreindre aux places  $\lambda$  de  $K$  de caractéristique résiduelle  $l > k$ . Les schéma en  $\mathbf{F}$ -espaces vectoriels  $J_1(n)[\mathfrak{m}]$  qu'on obtient ainsi sont irréductibles et de  $\mathbf{F}$ -dimension égale à 2, et réalisent les  $\rho_{f,\lambda}$ .

La stratégie pour calculer les représentations  $J_1(n)[\mathfrak{m}]$  est de choisir une immersion fermée

$$\iota : J_1(n)[\mathfrak{m}] \hookrightarrow \mathbf{A}_{\mathbf{Q}}^1$$

de  $\mathbf{Q}$ -schémas ; l'image a une structure de schéma en  $\mathbf{F}$ -espaces vectoriels par transport de structure. Cette structure est donnée par un polynôme  $F \in \mathbf{Q}[t]$  et des morphismes “addition”

$$\alpha : \mathbf{Q}[t]/(F) \rightarrow \mathbf{Q}[u, v]/(F(u), F(v))$$

et “multiplication par  $c$ ”

$$\mu_c : \mathbf{Q}[t]/(F) \rightarrow \mathbf{Q}[t]/(F) \quad (c \in \mathbf{F}).$$

On peut calculer la représentation galoisienne à partir de  $F$ ,  $\alpha$  et les  $\mu_c$ .

Soit  $g$  le genre de  $X_1(n)$ . On obtient un plongement  $\iota$  convenable via le diagramme suivant de  $\mathbf{Q}$ -schémas :

$$\begin{array}{ccccccc} D_{\mathfrak{m}} & \hookrightarrow & \mathrm{Sym}^g X_1(n) & \twoheadrightarrow & J_1(n) & \hookleftarrow & J_1(n)[\mathfrak{m}] \\ & & \psi_* \downarrow & & & & \\ & & \mathrm{Sym}^g \mathbf{P}_{\mathbf{Q}}^1 & \xrightarrow{\sim} & \mathbf{P}_{\mathbf{Q}}^g & \dashrightarrow & \mathbf{A}_{\mathbf{Q}}^1. \end{array}$$

Les notations sont comme suit :

- $\psi$  est une fonction rationnelle non constante sur  $X_1(n)$  ;
- $D_{\mathfrak{m}}$  est un sous-schéma fermé de  $\mathrm{Sym}^g X_1(n)$  tel que le morphisme  $D_{\mathfrak{m}} \rightarrow J_1(n)$  soit une immersion fermée d'image  $J_1(n)[\mathfrak{m}]$  ;
- $\beta$  est une fonction rationnelle qui est quotient de deux formes linéaires.

On choisit  $\psi$  et  $\beta$  de telle façon que la composition

$$J_1(n)[\mathfrak{m}] \xrightarrow{\sim} D_{\mathfrak{m}} \rightarrow \mathrm{Sym}^g \mathbf{P}_{\mathbf{Q}}^1 \xrightarrow{\sim} \mathbf{P}_{\mathbf{Q}}^g \dashrightarrow \mathbf{A}_{\mathbf{Q}}^1$$

donne une immersion fermée ; c'est là le morphisme  $\iota$ .

La stratégie pour évaluer  $\iota$  est en calculant avec ce diagramme soit sur  $\mathbf{C}$  en utilisant de l'analyse numérique, soit modulo beaucoup de petits nombres premiers. Pour reconstruire  $\mathrm{im}(\iota)$  à partir d'une approximation, il faut une majoration de l'hauteur des données rationnelles que l'on veut approcher. Dans [3] et [1], une telle majoration est trouvée en appliquant la théorie d'intersection arithmétique d'Arakelov à des modèles réguliers et semi-stables de courbes modulaires sur des anneaux d'entiers de corps de nombres. Par exemple, on utilise de façon essentielle le théorème de Riemann–Roch arithmétique dû à Faltings, ainsi que la formule de Faltings–Hriljac reliant nombres d'intersection et hauteurs de Néron–Tate.

*Remarque.* Faire le “détour” d'une approximation semble nécessaire parce que une approche exacte mènerait à des systèmes d'un grand nombre d'équations, dont la solution nécessite des méthodes comme les bases de Gröbner.

### 3. Applications

**Théorème 3.1.** *Il existe un algorithme qui prend en entrée un entier  $k > 0$ , un entier  $n > 0$  sans facteurs carrés, et un entier  $m > 0$  avec sa factorisation, et qui calcule la matrice de l'opérateur de Hecke  $T_m$  dans l'algèbre de Hecke agissant sur  $M_k(\Gamma_1(n))$  (par rapport à une  $\mathbf{Z}$ -base fixée de cette algèbre) en temps polynomial en  $n$ ,  $k$  et  $\log m$  sous l'hypothèse de Riemann généralisée.*

**Corollaire 3.2.** *Il existe un algorithme qui prend en entrée un entier  $n > 0$  sans facteurs carrés et un nombre premier  $p$ , et qui calcule la fonction zêta de la courbe modulaire  $X_1(n)_{\mathbf{F}_p}$  en temps polynomial en  $n$  et  $\log p$  sous l'hypothèse de Riemann généralisée.*

Voici enfin une autre application du théorème 1.1. Soit  $\theta = 1 + 2 \sum_{n=1}^{\infty} q^{n^2}$  la fonction thêta de Jacobi. Les puissances de  $\theta$  vérifient l'identité

$$\theta^k = \sum_{x \in \mathbf{Z}^k} q^{\|x\|^2} = \sum_{m=0}^{\infty} r_k(m) q^m,$$

où  $r_k(m)$  est le nombre de manières dont  $m$  peut s'écrire comme somme de  $k$  carrés. Si  $k$  est pair, alors  $\theta^k$  est une forme modulaire de poids  $k/2$  pour  $\Gamma_1(4)$ . On en déduit le résultat suivant.

**Corollaire 3.3.** *Il existe un algorithme qui prend en entrée un entier pair  $k > 0$  et un entier  $m > 0$ , et qui calcule le nombre de manières dont  $m$  peut s'écrire comme somme de  $k$  carrés en temps polynomial en  $k$  et  $\log m$  sous l'hypothèse de Riemann généralisée.*

### Bibliographie

- [1] P. J. BRUIN, *Modular curves, Arakelov theory, algorithmic applications*. Thèse, Universiteit Leiden, 2010. Disponible sur la toile : <http://hdl.handle.net/1887/15915>.
- [2] P. J. BRUIN, Computing coefficients of modular forms. À paraître dans les *Publications mathématiques de Besançon* (actes de la conférence *Théorie des nombres et applications*, CIRM, Marseille, 30 novembre–4 décembre 2009).  
Prépublication : <http://www.math.u-psud.fr/~bruin/coefficients.pdf>.
- [3] J.-M. COUVEIGNES and S. J. EDIXHOVEN (with J. G. BOSMAN, R. S. DE JONG and F. MERKL), *Computational aspects of modular forms and Galois representations*. À paraître dans les *Annals of Mathematics Studies*, Princeton University Press. Prépublication disponible sur arXiv : [math/0605244](http://arxiv.org/abs/math/0605244).