

# Codes cycliques tordus sur les anneaux de Galois

Delphine Boucher, Patrick Solé, [Felix Ulmer](#)

IRMAR, UMR 6625, Université de Rennes 1,  
I3S, UMR 6070, Université de Nice Sophia antipolis

Conférence C2, Mars 2008

# Représentation polynomiale des codes cycliques

$$\begin{array}{lcl}
 (\mathbb{F}_q)^n & \rightsquigarrow & \mathbb{F}_q[x]/(x^n - 1) \\
 a = (a_0, a_1, \dots, a_{n-1}) & \rightsquigarrow & a(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_{n-1}x^{n-1} \\
 \mathcal{C} & \rightsquigarrow & \mathcal{C} = (g)/(x^n - 1) \text{ avec } x^n - 1 = h \cdot g
 \end{array}$$

$\mathcal{C}$  est **cyclique** ssi  $\mathcal{C}$  est un **idéal** de l'anneau  $\mathbb{F}_q[x]/(x^n - 1)$

$$(a_0, a_1, \dots, a_{n-2}, a_{n-1}) \in \mathcal{C} \Rightarrow (a_{n-1}, a_0, a_1, \dots, a_{n-2}) \in \mathcal{C}$$

# Représentation polynomiale des codes cycliques

$$\begin{aligned}
 (\mathbb{F}_q)^n &\rightsquigarrow \mathbb{F}_q[x]/(x^n - 1) \\
 a = (a_0, a_1, \dots, a_{n-1}) &\rightsquigarrow a(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_{n-1}x^{n-1} \\
 \mathcal{C} &\rightsquigarrow \mathcal{C} = (g)/(x^n - 1) \text{ avec } x^n - 1 = h \cdot g
 \end{aligned}$$

$\mathcal{C}$  est **cyclique** ssi  $\mathcal{C}$  est un **idéal** de l'anneau  $\mathbb{F}_q[x]/(x^n - 1)$

$$(a_0, a_1, \dots, a_{n-2}, a_{n-1}) \in \mathcal{C} \Rightarrow (a_{n-1}, a_0, a_1, \dots, a_{n-2}) \in \mathcal{C}$$

# Dualité des codes cycliques

## Code Dual :

$$\mathcal{C}^\perp = \{b \in (\mathbb{F}_q)^n \mid \forall a \in \mathcal{C}, \langle a, b \rangle = 0\}.$$

$x^n - 1 = h \cdot g \in \mathbb{F}_q[x]$  avec  $h = h_0 + h_1x + \dots + x^k$  le polynôme de contrôle

$\Rightarrow (g)^\perp$  est aussi un code cyclique engendré par le **réciroque** de  $h$  qui est  $h_0x^k + h_1x^{k-1} + \dots + 1$

# Anneaux de polynômes tordus (avec automorphisme)

Soit  $R$  un anneau et  $\theta \in \text{Aut}(R)$  :

$$R[X, \theta] = \{a_0 + a_1X + \dots + a_nX^n \mid a_i \in R \text{ et } n \in \mathbb{N}\}.$$

- 1 **addition** : comme dans  $R[X]$  coeff par coeff
- 2 **multiplication** : pour  $a \in R$  on a  $X \cdot a = \theta(a) \cdot X$  et on distribue ...

**Exemple** :  $R = \mathbb{F}_q$  un corps fini.  $\Rightarrow \mathbb{F}_q[X, \theta]$  euclidien à droite et à gauche

# Anneaux de polynômes tordus (avec automorphisme)

Soit  $R$  un anneau et  $\theta \in \text{Aut}(R)$  :

$$R[X, \theta] = \{a_0 + a_1X + \dots + a_nX^n \mid a_i \in R \text{ et } n \in \mathbb{N}\}.$$

- ➊ **addition** : comme dans  $R[X]$  coeff par coeff
- ➋ **multiplication** : pour  $a \in R$  on a  $X \cdot a = \theta(a) \cdot X$  et on distribue ...

**Exemple** :  $R = \mathbb{F}_q$  un corps fini.  $\Rightarrow \mathbb{F}_q[X, \theta]$  euclidien à droite et à gauche

# Idéaux des Anneaux de polynômes tordus sur $\mathbb{F}_q$

Les idéaux bilatères sont engendrés par  $X^t \cdot f$  avec  $f \in (\mathbb{F}_q)^\theta[X^{|\theta|}]$  avec  $|\theta| = \text{ordre de } \theta \text{ dans } \text{Aut}(\mathbb{F}_q/\mathbb{F}_p)$ .

$$(\mathbb{F}_q)^n \rightsquigarrow \mathbb{F}_q[X, \theta]/(f)$$

$$a = (a_0, a_1, \dots, a_{n-1}) \rightsquigarrow a(X) = a_0 + a_1X + \dots + a_{n-1}X^{n-1}$$

$$C \rightsquigarrow C = (g)/(f) \text{ avec } f = h \cdot g$$

non unicité de la factorisation  $\Rightarrow$  beaucoup de codes

$$f = X^n - 1 = h \cdot g \Rightarrow h^\perp = \theta^k(h_0)X^k + \theta^{k-1}(h_1)X^{k-1} + \dots + 1$$

# Idéaux des Anneaux de polynômes tordus sur $\mathbb{F}_q$

Les idéaux bilatères sont engendrés par  $X^t \cdot f$  avec  $f \in (\mathbb{F}_q)^\theta[X^{|\theta|}]$  avec  $|\theta| = \text{ordre de } \theta \text{ dans } \text{Aut}(\mathbb{F}_q/\mathbb{F}_p)$ .

$$(\mathbb{F}_q)^n \rightsquigarrow \mathbb{F}_q[X, \theta]/(f)$$

$$a = (a_0, a_1, \dots, a_{n-1}) \rightsquigarrow a(X) = a_0 + a_1X + \dots + a_{n-1}X^{n-1}$$

$$C \rightsquigarrow C = (g)/(f) \text{ avec } f = h \cdot g$$

non unicité de la factorisation  $\Rightarrow$  beaucoup de codes

$$f = X^n - 1 = h \cdot g \Rightarrow h^\perp = \theta^k(h_0)X^k + \theta^{k-1}(h_1)X^{k-1} + \dots + 1$$



# Idéaux des Anneaux de polynômes tordus sur $\mathbb{F}_q$

Les idéaux bilatères sont engendrés par  $X^t \cdot f$  avec  $f \in (\mathbb{F}_q)^\theta[X^{|\theta|}]$  avec  $|\theta| =$  ordre de  $\theta$  dans  $\text{Aut}(\mathbb{F}_q/\mathbb{F}_p)$ .

$$(\mathbb{F}_q)^n \rightsquigarrow \mathbb{F}_q[X, \theta]/(f)$$

$$a = (a_0, a_1, \dots, a_{n-1}) \rightsquigarrow a(X) = a_0 + a_1X + \dots + a_{n-1}X^{n-1}$$

$$\mathcal{C} \rightsquigarrow \mathcal{C} = (g)/(f) \text{ avec } f = h \cdot g$$

non unicité de la factorisation  $\Rightarrow$  beaucoup de codes

$$f = X^n - 1 = h \cdot g \Rightarrow h^\perp = \theta^k(h_0)X^k + \theta^{k-1}(h_1)X^{k-1} + \dots + 1$$

# Polynômes tordus sur des anneaux de Galois

$$\varphi: \sum_{i=0}^n a_i y^i \in \mathbb{Z}_4[y] \mapsto \sum_{i=0}^n (a_i \bmod 2) y^i \in \mathbb{F}_2[y]$$

**Définition :**  $GR(4^m) = \mathbb{Z}_4[y]/(h)$  avec  $h \in \mathbb{Z}_4[y]$  tel que

- ①  $\varphi(h) \in \mathbb{F}_2[y]$  est unitaire irréductible de degré  $m$
- ②  $\xi = \tilde{y} \in \mathbb{F}_2[y]/(\varphi(h))$  engendre le groupe multiplicatif de  $\mathbb{F}_{2^m}$

Représentation des éléments :

- ①  $\alpha_0 + \alpha_1 \xi + \dots + \alpha_{m-1} \xi^{m-1}$  avec  $\alpha_j \in \mathbb{Z}_4$
- ②  $a + 2b \in GR(4^m)$  avec  $a$  et  $b$  dans  $\{0, 1, \xi, \dots, \xi^{2^m-2}\}$

$\theta: a + 2b \mapsto a^2 + 2b^2$  est automorphisme de  $GR(4^m)$  d'ordre  $m$ .

NB :  $\theta(\xi) = \xi^2$ .

$\Rightarrow GR(4^m)[X, \theta]$  est anneau de polynômes tordus

# Polynômes tordus sur des anneaux de Galois

$$\varphi: \sum_{i=0}^n a_i y^i \in \mathbb{Z}_4[y] \mapsto \sum_{i=0}^n (a_i \bmod 2) y^i \in \mathbb{F}_2[y]$$

**Définition :**  $GR(4^m) = \mathbb{Z}_4[y]/(h)$  avec  $h \in \mathbb{Z}_4[y]$  tel que

- ①  $\varphi(h) \in \mathbb{F}_2[y]$  est unitaire irréductible de degré  $m$
- ②  $\xi = \tilde{y} \in \mathbb{F}_2[y]/(\varphi(h))$  engendre le groupe multiplicatif de  $\mathbb{F}_{2^m}$

Représentation des éléments :

- ①  $\alpha_0 + \alpha_1 \xi + \dots + \alpha_{m-1} \xi^{m-1}$  avec  $\alpha_j \in \mathbb{Z}_4$
- ②  $a + 2b \in GR(4^m)$  avec  $a$  et  $b$  dans  $\{0, 1, \xi, \dots, \xi^{2^m-2}\}$

$\theta: a + 2b \mapsto a^2 + 2b^2$  est automorphisme de  $GR(4^m)$  d'ordre  $m$ .

NB :  $\theta(\xi) = \xi^2$ .

$\Rightarrow GR(4^m)[X, \theta]$  est anneau de polynômes tordus

# Polynômes tordus sur des anneaux de Galois

$$\varphi: \sum_{i=0}^n a_i y^i \in \mathbb{Z}_4[y] \mapsto \sum_{i=0}^n (a_i \bmod 2) y^i \in \mathbb{F}_2[y]$$

**Définition :**  $GR(4^m) = \mathbb{Z}_4[y]/(h)$  avec  $h \in \mathbb{Z}_4[y]$  tel que

- ①  $\varphi(h) \in \mathbb{F}_2[y]$  est unitaire irréductible de degré  $m$
- ②  $\xi = \tilde{y} \in \mathbb{F}_2[y]/(\varphi(h))$  engendre le groupe multiplicatif de  $\mathbb{F}_{2^m}$

Représentation des éléments :

- ①  $\alpha_0 + \alpha_1 \xi + \dots + \alpha_{m-1} \xi^{m-1}$  avec  $\alpha_i \in \mathbb{Z}_4$
- ②  $a + 2b \in GR(4^m)$  avec  $a$  et  $b$  dans  $\{0, 1, \xi, \dots, \xi^{2^m-2}\}$

$\theta: a + 2b \mapsto a^2 + 2b^2$  est automorphisme de  $GR(4^m)$  d'ordre  $m$ .

NB :  $\theta(\xi) = \xi^2$ .

$\Rightarrow GR(4^m)[X, \theta]$  est anneau de polynômes tordus

# Polynômes tordus sur des anneaux de Galois

$$\varphi: \sum_{i=0}^n a_i y^i \in \mathbb{Z}_4[y] \mapsto \sum_{i=0}^n (a_i \bmod 2) y^i \in \mathbb{F}_2[y]$$

**Définition :**  $GR(4^m) = \mathbb{Z}_4[y]/(h)$  avec  $h \in \mathbb{Z}_4[y]$  tel que

- ①  $\varphi(h) \in \mathbb{F}_2[y]$  est unitaire irréductible de degré  $m$
- ②  $\xi = \tilde{y} \in \mathbb{F}_2[y]/(\varphi(h))$  engendre le groupe multiplicatif de  $\mathbb{F}_{2^m}$

Représentation des éléments :

- ①  $\alpha_0 + \alpha_1 \xi + \dots + \alpha_{m-1} \xi^{m-1}$  avec  $\alpha_i \in \mathbb{Z}_4$
- ②  $a + 2b \in GR(4^m)$  avec  $a$  et  $b$  dans  $\{0, 1, \xi, \dots, \xi^{2^m-2}\}$

$\theta: a + 2b \mapsto a^2 + 2b^2$  est automorphisme de  $GR(4^m)$  d'ordre  $m$ .

NB :  $\theta(\xi) = \xi^2$ .

$\Rightarrow GR(4^m)[X, \theta]$  est anneau de polynômes tordus

# Polynômes tordus sur des anneaux de Galois

$$\varphi: \sum_{i=0}^n a_i y^i \in \mathbb{Z}_4[y] \mapsto \sum_{i=0}^n (a_i \bmod 2) y^i \in \mathbb{F}_2[y]$$

**Définition :**  $GR(4^m) = \mathbb{Z}_4[y]/(h)$  avec  $h \in \mathbb{Z}_4[y]$  tel que

- ①  $\varphi(h) \in \mathbb{F}_2[y]$  est unitaire irréductible de degré  $m$
- ②  $\xi = \tilde{y} \in \mathbb{F}_2[y]/(\varphi(h))$  engendre le groupe multiplicatif de  $\mathbb{F}_{2^m}$

Représentation des éléments :

- ①  $\alpha_0 + \alpha_1 \xi + \dots + \alpha_{m-1} \xi^{m-1}$  avec  $\alpha_i \in \mathbb{Z}_4$
- ②  $a + 2b \in GR(4^m)$  avec  $a$  et  $b$  dans  $\{0, 1, \xi, \dots, \xi^{2^m-2}\}$

$\theta: a + 2b \mapsto a^2 + 2b^2$  est automorphisme de  $GR(4^m)$  d'ordre  $m$ .

NB :  $\theta(\xi) = \xi^2$ .

$\Rightarrow GR(4^m)[X, \theta]$  est anneau de polynômes tordus

# Polynômes tordus sur des anneaux de Galois

$$\varphi: \sum_{i=0}^n a_i y^i \in \mathbb{Z}_4[y] \mapsto \sum_{i=0}^n (a_i \bmod 2) y^i \in \mathbb{F}_2[y]$$

**Définition :**  $GR(4^m) = \mathbb{Z}_4[y]/(h)$  avec  $h \in \mathbb{Z}_4[y]$  tel que

- ①  $\varphi(h) \in \mathbb{F}_2[y]$  est unitaire irréductible de degré  $m$
- ②  $\xi = \tilde{y} \in \mathbb{F}_2[y]/(\varphi(h))$  engendre le groupe multiplicatif de  $\mathbb{F}_{2^m}$

Représentation des éléments :

- ①  $\alpha_0 + \alpha_1 \xi + \dots + \alpha_{m-1} \xi^{m-1}$  avec  $\alpha_i \in \mathbb{Z}_4$
- ②  $a + 2b \in GR(4^m)$  avec  $a$  et  $b$  dans  $\{0, 1, \xi, \dots, \xi^{2^m-2}\}$

$\theta: a + 2b \mapsto a^2 + 2b^2$  est automorphisme de  $GR(4^m)$  d'ordre  $m$ .

NB :  $\theta(\xi) = \xi^2$ .

$\Rightarrow GR(4^m)[X, \theta]$  est anneau de polynômes tordus

# Idéaux de $GR(4^m)[X, \theta]$ et codes tordus sur $GR(4^m)$

Situation identique à  $\mathbb{Z}[x]$  :

- ① Les idéaux ne sont plus **tous** principaux.
- ② On peut diviser par des polynômes **unitaires** .

Les  $f \in \mathbb{Z}_4[X^m]$  unitaires de degré  $n$  engendrent des idéaux bilatères. Si  $n = \deg(f)$  alors

$$\begin{aligned}
 (GR(4^m))^n &\rightsquigarrow GR(4^m)[X, \theta]/(f) \\
 a = (a_0, a_1, \dots, a_{n-1}) &\rightsquigarrow a(X) = a_0 + a_1X + \dots + a_{n-1}X^{n-1} \\
 \mathcal{C} &\rightsquigarrow \mathcal{C}(X) = (g)/(f) \text{ avec } f = h \cdot g
 \end{aligned}$$

avec  $g$  polynôme unitaire.



Idéaux de  $GR(4^m)[X, \theta]$  et codes tordus sur  $GR(4^m)$ 

Situation identique à  $\mathbb{Z}[x]$  :

- ① Les idéaux ne sont plus **tous** principaux.
- ② On peut diviser par des polynômes **unitaires** .

Les  $f \in \mathbb{Z}_4[X^m]$  unitaires de degré  $n$  engendrent des idéaux bilatères. Si  $n = \deg(f)$  alors

$$\begin{aligned} (GR(4^m))^n &\rightsquigarrow GR(4^m)[X, \theta]/(f) \\ a = (a_0, a_1, \dots, a_{n-1}) &\rightsquigarrow a(X) = a_0 + a_1X + \dots + a_{n-1}X^{n-1} \\ \mathcal{C} &\rightsquigarrow \mathcal{C}(X) = (g)/(f) \text{ avec } f = h \cdot g \end{aligned}$$

avec  $g$  polynôme unitaire.

$X^4 + 1 = h \cdot (X^2 + \xi X + \xi + 1)$  dans  $GR(4^2)[X, \theta]$ .

$$G = \begin{pmatrix} \xi + 1 & \xi & 1 & 0 \\ 0 & 3\xi & 3\xi + 3 & 1 \end{pmatrix}$$

à chaque ligne on ajoute une ligne multiplié par  $\xi$

$$\begin{pmatrix} \xi + 1 & \xi & 1 & 0 \\ 3 & 3\xi + 3 & \xi & 0 \\ 0 & 3\xi & 3\xi + 3 & 1 \\ 0 & \xi + 1 & 1 & \xi \end{pmatrix}$$

l'entrée  $a + \xi b$  est remplacée par les deux entrées  $3a$  et  $a + b$ .

$$\begin{pmatrix} 3 & 2 & 0 & 1 & 3 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 3 & 1 & 2 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 3 & 1 & 2 & 3 & 1 \\ 0 & 0 & 3 & 2 & 3 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

# Codes constacycliques autoduaux sur $GR(4^m)$

Si  $X^n \pm 1 = hg$  avec  $h = X^k + \sum_{i=0}^{r-1} h_i X^i$ , alors

$$g^\perp = h_k + \theta(h_{k-1})X + \dots + \theta^k(h_0)X^k.$$

Donc pour un code autodual **euclidien** :

$$h = X^k + \sum_{i=1}^{k-1} \left( \theta^{k-i}(g_0^{-1}) \theta^{k-i}(g_{k-i}) X^i \right) + \theta^r(g_0^{-1})$$

On pose

$$\left( X^k + \sum_{i=0}^{k-1} g_i X^i \right) \left( \theta^k(g_0^2) + \sum_{i=1}^k \theta^{k-i}(g_0^2 g_{r-i}) X^i \right) = X^{2k} \pm 1$$

pour un code autodual **Hermitien** :

$$g^H = \sum_{i=0}^k \theta^{m-1+i}(h_{k-i}) X^i$$

# Codes constacycliques auto-duaux sur $GR(4^m)$

Si  $X^n \pm 1 = hg$  avec  $h = X^k + \sum_{i=0}^{r-1} h_i X^i$ , alors

$$g^\perp = h_k + \theta(h_{k-1})X + \dots + \theta^k(h_0)X^k.$$

Donc pour un code auto-dual **euclidien** :

$$h = X^k + \sum_{i=1}^{k-1} \left( \theta^{k-i}(g_0^{-1}) \theta^{k-i}(g_{k-i}) X^i \right) + \theta^r(g_0^{-1})$$

On pose

$$\left( X^k + \sum_{i=0}^{k-1} g_i X^i \right) \left( \theta^k(g_0^2) + \sum_{i=1}^k \theta^{k-i}(g_0^2 g_{r-i}) X^i \right) = X^{2k} \pm 1$$

pour un code auto-dual **Hermitien** :

$$g^H = \sum_{i=0}^k \theta^{m-1+i}(h_{k-i}) X^i$$

# Codes constacycliques autoduaux sur $GR(4^m)$

Si  $X^n \pm 1 = hg$  avec  $h = X^k + \sum_{i=0}^{r-1} h_i X^i$ , alors

$$g^\perp = h_k + \theta(h_{k-1})X + \dots + \theta^k(h_0)X^k.$$

Donc pour un code autodual **euclidien** :

$$h = X^k + \sum_{i=1}^{k-1} \left( \theta^{k-i}(g_0^{-1}) \theta^{k-i}(g_{k-i}) X^i \right) + \theta^r(g_0^{-1})$$

On pose

$$\left( X^k + \sum_{i=0}^{k-1} g_i X^i \right) \left( \theta^k(g_0^2) + \sum_{i=1}^k \theta^{k-i}(g_0^2 g_{r-i}) X^i \right) = X^{2k} \pm 1$$

pour un code autodual **Hermitien** :

$$g^H = \sum_{i=0}^k \theta^{m-1+i}(h_{k-i}) X^i$$

# Three applications of $GR(4, 2)$

The Galois ring  $GR(4, 2)$  of order 16 and characteristic 4 shares, as a coding alphabet, properties of both the ring  $\mathbb{Z}_4$  and the field  $\mathbb{F}_4$ . Consider **three applications** of self dual codes of length  $n$  over  $GR(4, 2)$

- self-dual  $\mathbb{Z}_4$ -codes of length  $2n$  by projection on a **Trace Orthogonal Basis**
- **Quasi-Cyclic** self-dual  $\mathbb{Z}_4$ -codes of length  $3n$  by the cubic construction
- **Modular Lattices** of dimension  $2n$  by Construction A

# Self dual codes over $GR(4, 2)$

A code over  $GR(4, 2)$  is **Euclidean self-dual** iff it is equal to its dual for the Euclidean scalar product

$$\sum_i x_i y_i$$

A code over  $GR(4, 2)$  is **Hermitian self-dual** iff it is equal to its dual for the Hermitian scalar product

$$\sum_i x_i \theta(y_i)$$

# A Trace Orthogonal Basis of $GR(4, 2)$ over $\mathbb{Z}_4$

Write  $GR(4, 2) = \mathbb{Z}_4[\alpha]$ , with  $\alpha^2 + \alpha + 1 = 0$ .

Let  $\gamma = \alpha$  and  $\delta = \alpha^2 + 2\alpha = \alpha + 3$ . Then  $(\gamma, \delta)$  is a **TOB**

Note that  $Tr(\alpha\delta) = 0$  and  $Tr(\alpha^2) = Tr(\delta^2) = 1$

(Observe that reduction modulo 2 yields a TOB of  $\mathbb{F}_4$  over  $\mathbb{F}_2$ .)

Define a projection map  $\nu$  say which maps  $c\gamma + d\delta \in R$  onto

$(c, d) \in \mathbb{Z}_4^2$ .

A result special to TOB's is

If  $C \subseteq R^n$  is a **euclidean self-dual code** then  $\nu(C)$  is a **self-dual  $\mathbb{Z}_4$  code**.



# Self dual $\mathbb{Z}_4$ -codes

A linear code of length  $n$  over  $\mathbb{Z}_4$  is a submodule of  $\mathbb{Z}_4^n$ .

A code is **self-dual** if it is equal to its dual.

A self-dual code is **Type II** if all vectors in the code have Euclidean weights which are 0 (mod 8) and **Type I** otherwise. The minimum Euclidean (resp. Lee) weight of the code is denoted by  $d_E$  (resp.  $d_L$ ).

# $A_4$ construction of a lattice from a $\mathbb{Z}_4$ -code

Define the reduction modulo 4, by  $\rho : \mathbb{Z}^n \rightarrow \mathbb{Z}_4^n$ , by

$$\rho(x_1, \dots, x_n) = (x_1 \pmod{4}, \dots, x_n \pmod{4}).$$

Given a code  $C$  over  $\mathbb{Z}_4$  we construct a lattice by

$$\Lambda(C) = \frac{1}{2} \{x \in \mathbb{Z}^n \mid \rho(x) \in C\}. \quad (1)$$

If  $C$  is a Type I code then  $\Lambda(C)$  is a Type I unimodular lattice, and that if  $C$  is a Type II code then  $\Lambda(C)$  is a Type II unimodular lattice the minimum norm of the lattice is  $\min\{4, \frac{d_E}{4}\}$ .

# Type I Lattices in dimension 24

The 156 Type I lattices in dimension 24 are classified (Borcherds) by their roots systems formed by their norm 2 vectors .

These are among  $A_1^{24}$ ,  $A_2^8$ ,  $A_3^8$ ,  $D_4^6$ . So 8 distinct swe's only yield 4 distinct lattices.

It is an open and challenging **open problem** to recover all 156 Type I lattices by Construction  $A_4$  as it has been done for the 24 Niemeier lattices by Bonnecaze et al in 1999.

## Type II Lattices in dimension 24

There is a unique Type II lattice of norm 4 in dimension 24 : **the Leech lattice** (Conway).

There are exactly 23 unimodular Type II lattices of norm 2 in dimension 24. They were classified by **Niemeier** and later by Venkov , and are uniquely characterized by the roots systems spanned by their norm 2 vectors.

We compute the systems of roots of the lattices obtained by the Type II codes by Construction A and find  $A_1^{24}$ ,  $A_3^8$ ,  $D_4^6$ ,  $D_6^4$ ,  $D_{12}^2$  and  $E_8^3$  (12 classes).

# The Odd Leech lattice

The codes of length 24 over  $\mathbb{Z}_4$  and Euclidean distance  $d_E = 12$  are of Type I

give by Construction A the so-called **Odd Leech lattice**, the unique unimodular lattice of norm 3 in dimension 24 .

They are distinct from the four codes of Gulliver Harada (1997) as their *swe*'s are different (inspection of the monomial terms in  $a^{12}c^{12}$  and  $a^{15}b^8c$ ).

# The Leech lattice

The Type II codes of length 24 and Euclidean distance  $d_E = 16$  give rise to the **Leech lattice** by Construction A.

Since their Lee weight is only 8 (and **not 12**) they are not one of the **thirteen Lee-optimal codes** classified by Eric Rains in 1999.

# Cubic Construction of $\mathbb{Z}_4$ codes

A code  $C$  over  $\mathbb{Z}_4$  of length  $3\ell$  is  **$\ell$ -quasi-cyclic** if it is invariant under the power  $\ell$  of the shift.

By results of Ling-S., every such code can be written as

$$C = \{(x + \text{Tr}(y)|x + \text{Tr}(\alpha^2 y)|x + \text{Tr}(\alpha y)) \mid \mathbf{x} \in C_1, y \in C_2\}$$

where  $C_1$  is a code over  $\mathbb{Z}_4$  of length  $\ell$   
and  $C_2$  is a code of length  $\ell$  over  $GR(4, 2)$ .

Furthermore, if both  $C_1$  and  $C_2$  are **self-dual** so is  $C$ . In that case  $C$  is **Type II** iff  $C_1$  is.

# Eisenstein lattices

Let  $A_2$  denote the hexagonal lattice scaled to have norm 2.

Let  $\rho$  be a **complex third root of unity**  $\rho = \exp(2\pi\sqrt{-1}/3)$

In other words  $A_2 = \sqrt{2}E$  where  $E := \mathbb{Z}[\rho]$  stands for the ring of **Eisenstein integers**. To every  $GR(4, 2)$ -code we attach an  $E$ -lattice

Define construction  $A_3$  as

$$A_3(C) = \frac{1}{\sqrt{2}}(C + 4A_2^n).$$

In particular such lattices are **3-modular**: isometric (as quadratic forms) to three times their dual.

If  $C$  is an **hermitian self-dual**  $R$ -code of length  $n$  then the real image of  $A_3(C)$  is a 3-modular  $\mathbb{Z}$ -lattice of dimension  $2n$  and of norm

$$\min(8, w_3(C)/2).$$



## Eisenstein lattices : Examples

Length $2k$	Generator polynomial $g$	Norm	BKN
4	$X^2 + 2\xi + 1$	2	2
6	$X^3 + 2X^2 + 2X + 2\xi + 1$	4	4
8	$X^4 + 2X^3 + 2X + 2\xi + 1$	4	4
10	$X^5 + 2X^3 + 2X^2 + 2\xi + 1$	4	4
12	$X^6 + 2X^4 + 2X^2 + 2\xi + 1$	4	6
14	$X^7 + (3\xi + 1)X^6 + (\xi + 2)X^5 + (\xi + 1)X^4 + (3\xi + 2)X^3 + (3\xi + 3)X^2 + \xi X + 2\xi + 1$	6	6
16	$X^8 + 2X^5 + 2X^3 + 2\xi + 1$	4	6
18	$X^9 + \dots + 1$	6	8
20	$X^{10} + \dots + 2\xi + 1$	6	8

**Tab.:** Hermitian Self-dual  $\theta$ -Constacyclic Codes  $(g)/(X^{2k} - c)$  with  $c = (-1)^{k \bmod 2}$

## Eisenstein lattices : Remark

We notice that the 36 lattices of norm 6 we obtain in length  $n = 14$  are all isometric to one of the two known [extremal](#) lattices of dimension 28,  $Beis_{14}$  in the notation of Nebe-Sloane.

This lattice was constructed by [Bachoc](#) combining Construction A modulo 2 over the Eisenstein integers with [Kneser neighboring](#).

By using  $GR(4, 2)$  instead of  $\mathbb{F}_4$ , (Construction A modulo 4) we avoid neighboring.

Thus, just like  $\mathbb{Z}_4$  provides the simplest construction(s) of the Leech lattice,  $GR(4, 2)$  the simplest constructions of the Bachoc Eisenstein lattice in dimension 14.