

Réseaux unimodulaires

colloquium IMJ 16/10/2025

Gaëtan Chenerier

CNRS, DMA

gaetan.chenerier@math.cnrs.fr

Plan

I. Réseaux euclidiens entiers

II. Classification des semi-modulaires

III. Construction de réseaux :
voisins de Kneser



I) Réseaux euclidiens entiers

\mathbb{R}^n euclidien standard, $n \geq 1$

• Réseau: ss groupe $L \subset \mathbb{R}^n$ de la forme $\mathbb{Z}e_1 \oplus \dots \oplus \mathbb{Z}e_n$
avec e_1, \dots, e_n \mathbb{R} -base de \mathbb{R}^n ($\Leftrightarrow L$ discret, compact)

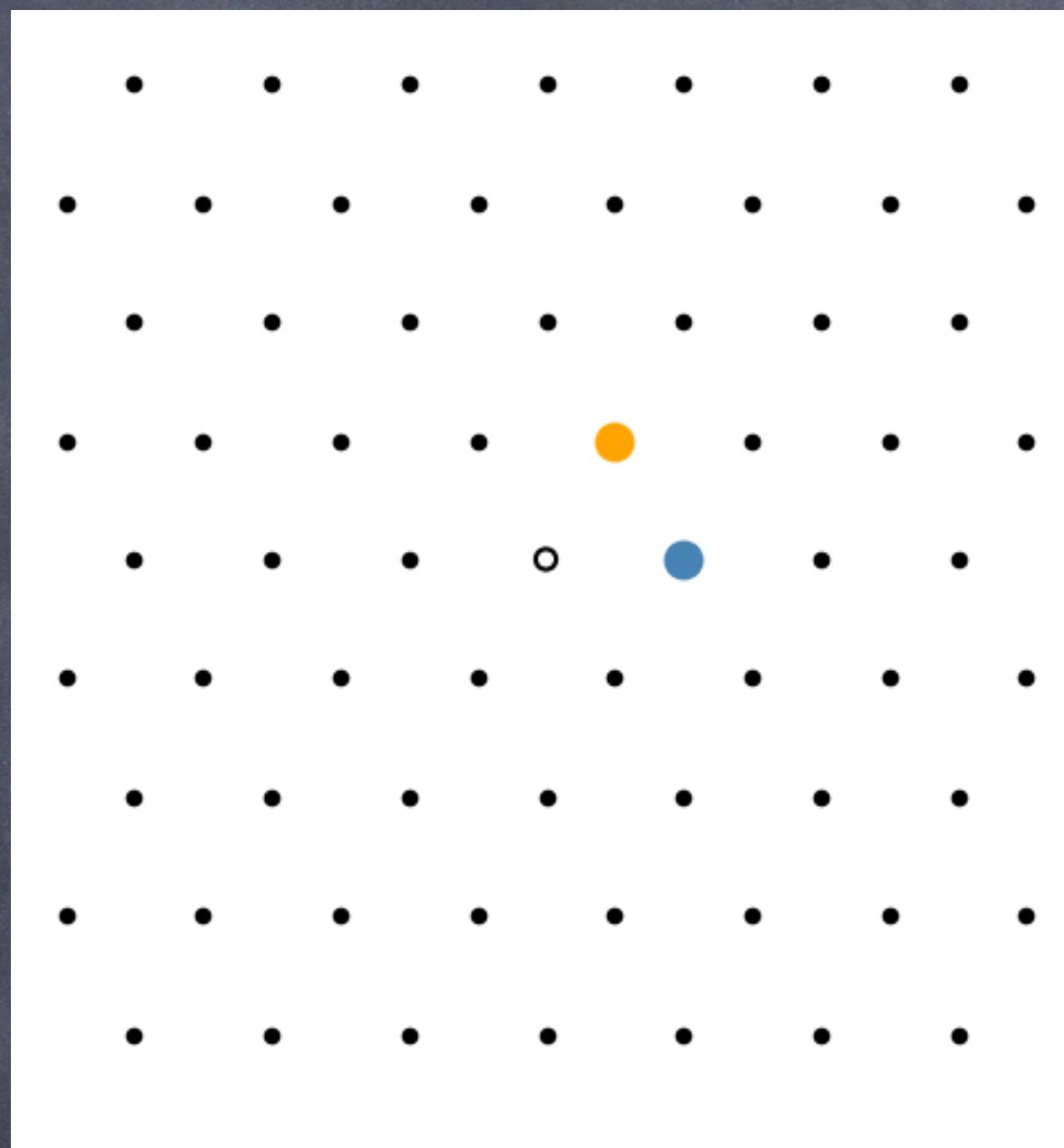
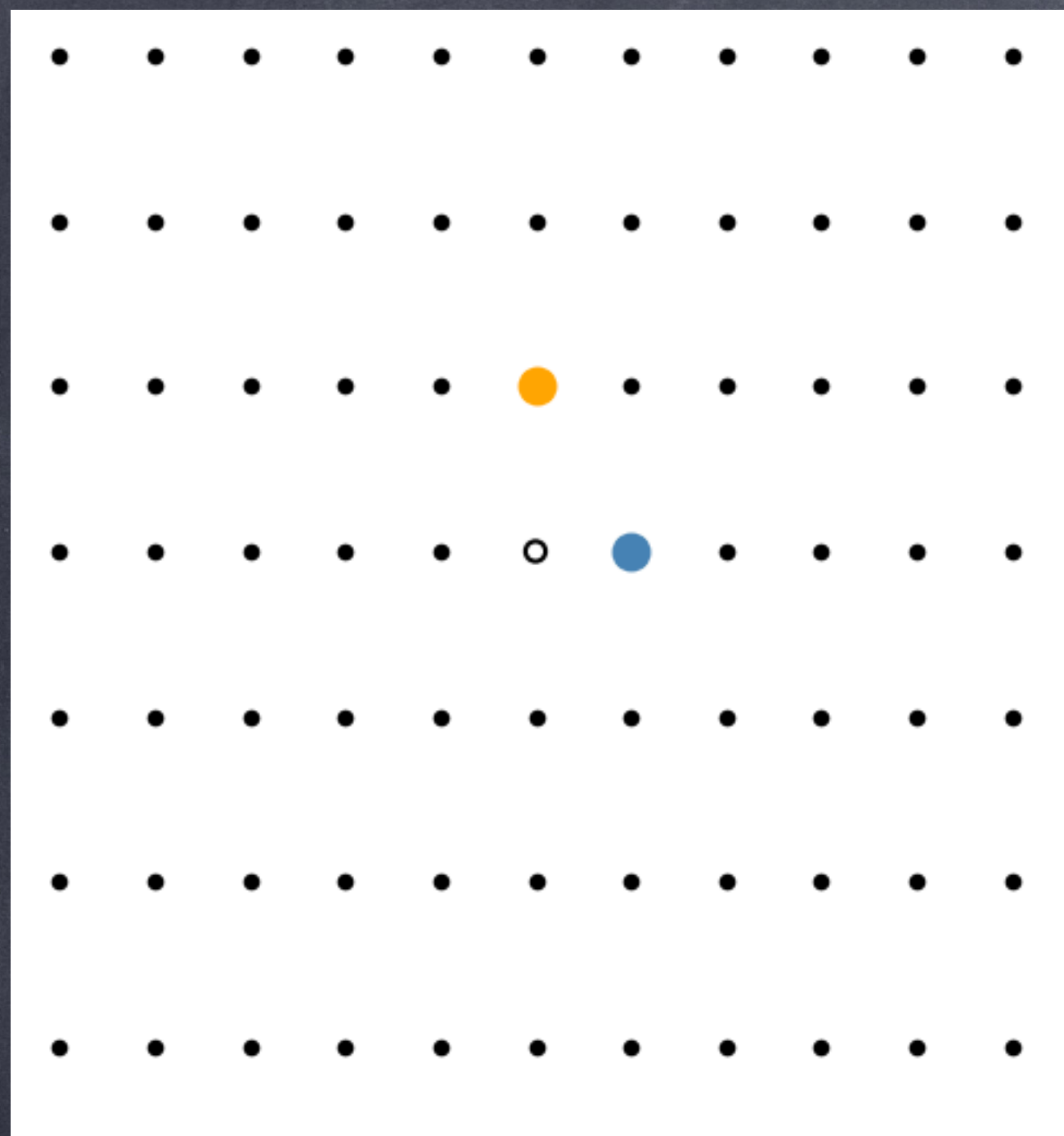
• L entier pair si $\forall x, y \in L, x \cdot y \in \mathbb{Z}$
si $\forall x \in L, x \cdot x \in 2\mathbb{Z}$ (\Rightarrow entier)

$\leadsto q_L: L \rightarrow \mathbb{Z}, x \mapsto x \cdot x$, forme quad. associée à L (entière, déf. > 0)

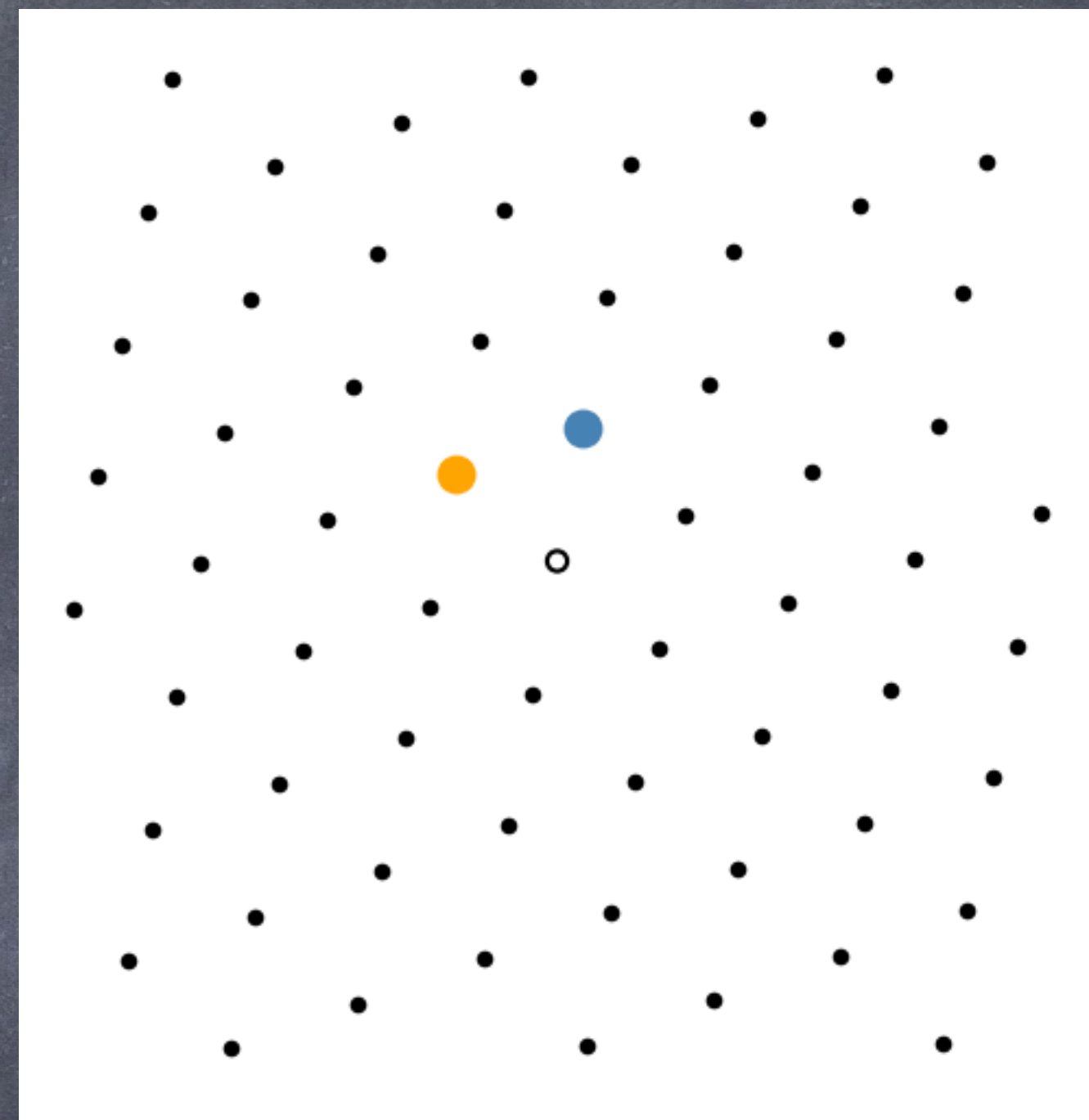
dans e_1, \dots, e_n , $q_L\left(\sum_{i=1}^n x_i e_i\right) = \sum_{1 \leq i, j \leq n} x_i x_j e_i \cdot e_j$, $\text{Gram}(e_1, \dots, e_n) = (e_i \cdot e_j)$

m; $m=2$

$$L = \mathbb{Z} \textcolor{blue}{u} \oplus \mathbb{Z} \textcolor{orange}{v}$$



21



$$\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 3 \end{bmatrix} \text{ entier impair}$$

$$x_1^2 + 3x_2^2$$

$$\begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 2 \end{bmatrix} \text{ entier pair}$$

$$2x_1^2 + 2x_1x_2 + 2x_2^2$$

$$\begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 2 \end{bmatrix}$$

idem

Equivalence entre

$$\left\{ L \subset \mathbb{R}^n \text{ entiers} \right\} / O(n) \stackrel{L \mapsto q_L}{\simeq} \left\{ q: \mathbb{Z}^n \rightarrow \mathbb{Z} \right\} \stackrel{\substack{\text{def } >_0 \\ q \mapsto \text{Gram}}}{\simeq} S_n(\mathbb{Z}) / GL_n(\mathbb{Z})$$

mod change[±].
ℤ-base

Invariant: $\det L := \det \text{Gram}(e_1, \dots, e_n) = (\text{covol } L)^2 \in \mathbb{Z}_{>0}$

Définition: L unimodulaire si $\det L = 1$

$$X_{n,d} = \{ \text{classes isom. de } L \subset \mathbb{R}^n, L \text{ entier et } \det L = d \}$$

Thm (finitude du nb de classes) $X_{n,d}$ fini $\forall n, d \geq 1$

Cas historique $n=2$ (Lagrange, Gauss)

$X_{2,d}$ bien compris

$\forall L \subset \mathbb{R}^2, L = \mathbb{Z}u + \mathbb{Z}v$ t.q., posant $\begin{bmatrix} a & b \\ b & c \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} u \cdot u & u \cdot v \\ u \cdot v & v \cdot v \end{bmatrix}$

on ait

$$0 \leq 2b \leq a \leq c$$

$$\Rightarrow d = ac - b^2 \geq a^2 - a^2/4 = 3/4 a^2 \Rightarrow$$

$$\boxed{a \leq \frac{2}{\sqrt{3}} \sqrt{d}}$$

Preuve $\left\{ \begin{array}{l} \bullet a = \min L := \min_{x \in L \setminus \{0\}} x \cdot x, \text{ puis } u \in L \text{ t.q. } u \cdot u = a \\ \bullet v \text{ arbitraire } L = \mathbb{Z}u + \mathbb{Z}v \text{ puis } \begin{array}{l} v \mapsto v \pm u \\ v \mapsto -v \end{array} \text{ ops } 0 \leq u \cdot v \leq \frac{a}{2} \\ \bullet v \cdot v \geq a \text{ d'oir} \end{array} \right.$

Mieux (a, b, c) unique!

Ex $X_{2,1} = \{ \mathbb{Z}^2 \}$, car $a \leq \frac{2}{\sqrt{3}} \Rightarrow a=1, b=0, c=1$

applications arithmétiques (Lagrange, Gauss, Dedekind)

• $X_{2,d} \simeq \{ \text{classes d'idéaux de } \mathbb{Z}[\sqrt{-d}] \} / [\mathbb{I}] = [\bar{\mathbb{I}}]$

ex: $\mathbb{Z}[\sqrt{-d}]$ principal $\Leftrightarrow |X_{2,d}| = 1$

• premiers de la forme $x_1^2 + d x_2^2$

(ou de la forme $x \cdot x$ avec $L \in X_{2,d}$)

$n > 2$ réductions "approchées" (Hermite, Korkine-Zolotarev, Minkowski)

ne permettent pas en gén. de déterminer $X_{n,d}$

Mais $\exists H_n$ l.g. $\forall L \subset \mathbb{R}^n$, $\text{Min } L \leq H_n (\det L)^{1/n}$
(H_n minimal)
constante de Hermite
ex: $H_1 = 2/\sqrt{3}$

Cor:

- finitude de $X_{n,d}$
- si $\det L = 1$ et $n \leq 5$, $L \simeq \mathbb{Z}^n$ (car $H_n < 2$ pour $n \leq 5$)

→ sommes de 4 carrés (Lagrange), $n=4$
→ sommes de 3 carrés (Gauss), $n=3$

Pb: déterminer H_n (empilements de sphères optimaux sur des réseaux)
ex: $H_9 = 2$ (2025, Dutoit-van Woerden) 8/19

II) Classification des réseaux entiers unimodulaires

$$X_m := X_{m,1} \quad \text{vs:} \quad I_m := \mathbb{Z}^m$$

Thm:

m	≤ 7	8-11	12-13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25
$ X_m $	1	2	3	4	5	8	9	13	16	28	40	68	117	297	665

(Lagrange, Gauss, Hermite_{'38}, Witt, Kneser_{'54}, Niemeier_{'61}, Conway-Sloane_{'82}, Borcherds_{'84})

m	26	27	28	29
$ X_m $	2566	17059	374062	38592290
	Ch.	Ch.	Allombert - Ch.	Ch. - Taïbi

But suite: qq méthodes utilisées (motivations?)

• Ex: $D_m = \{x \in \mathbb{Z}^m \mid \sum_{i=1}^m x_i \equiv 0 \pmod{2}\} \subset \mathbb{Z}^m$

$E_m = D_m + \mathbb{Z}e$ avec $e = \frac{1}{2}(1, 1, \dots, 1)$ $e \cdot e = \frac{m}{4}$

Alas si $m \equiv 0 \pmod{4}$, E_m unim. , pair $\Leftrightarrow m \equiv 0 \pmod{8}$
 $(2e \in D_m, e \cdot D_m \subset \mathbb{Z})$

$E_8 \neq I_8$

\nearrow pair \nearrow impair

• Comment distinguer deux réseaux?

$R_i(L) = \{x \in L \mid x \cdot x = i\}$

; $R_2(L) =$ système de racines de L

"espace métrique fini"

$n=8$ le niveau E_8

$$R_2(E_8) \simeq E_8 \quad (240 \text{ racines})$$

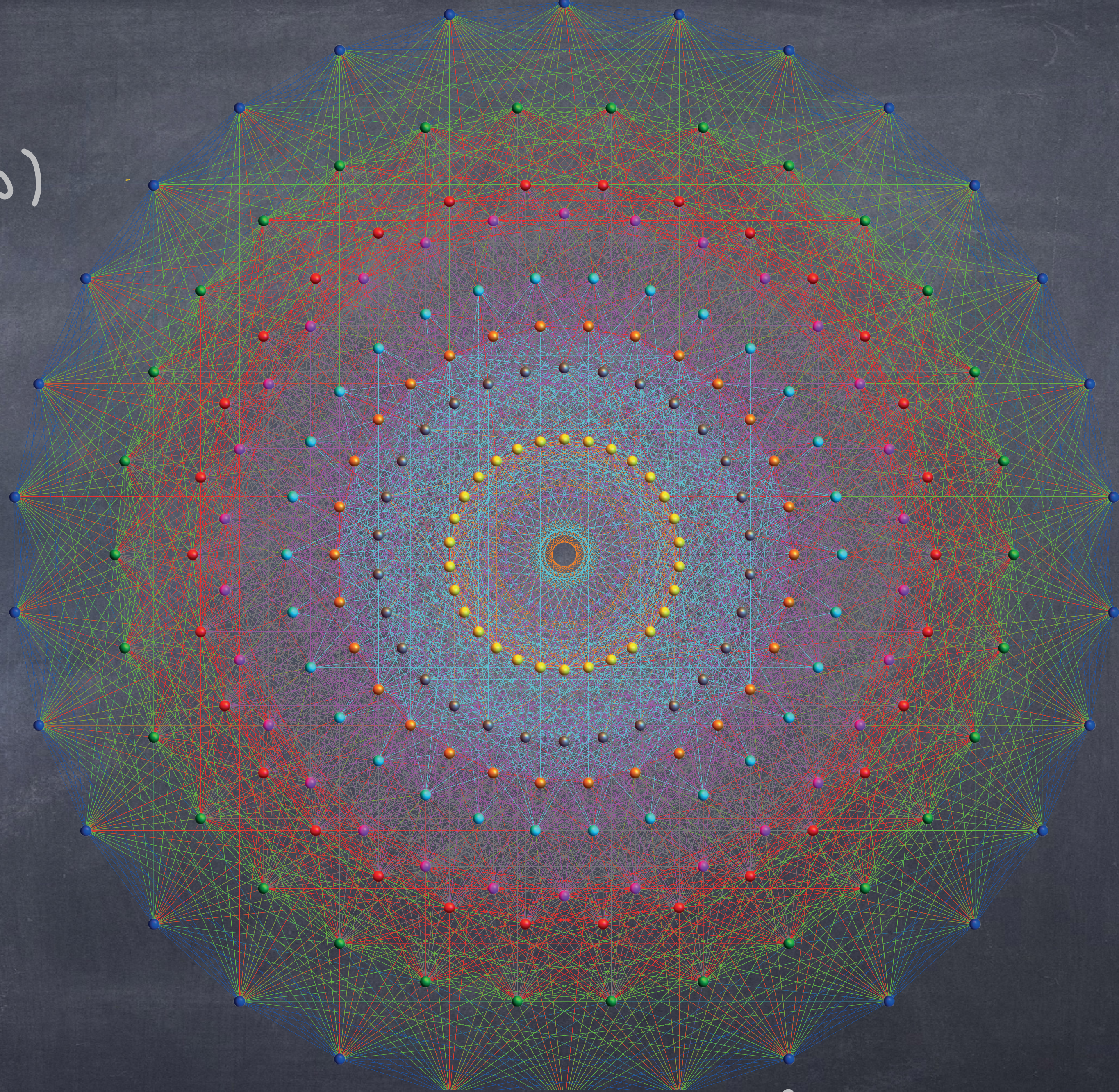
$$\frac{1}{2}q \quad E_8 \simeq x_1^2 + x_2^2 + \dots + x_8^2 - x_1x_3 - x_2x_4 - \sum_{i=3}^7 x_i x_{i+1}$$

$n \geq 16$ les racines de E_n sont
les $\pm e_i \pm e_j$ avec $1 \leq i < j \leq n$

$$R_2(E_n) \simeq D_n$$

$$\Rightarrow E_8 \perp E_8 \neq E_{16}$$

(\leadsto racines isospectrales de Milnor)



(@ Mac Mullen, Stenbridge) 11/19

Prop: $X_m^e \neq \emptyset \Leftrightarrow m \equiv 0 \pmod{8}$

$$X_8^e = \{E_8\}, \quad X_{16}^e = \{E_8 \perp E_8, E_{16}\}, \quad \# X_{24}^e = 24$$

Madell '38 Witt Niemeier '68

→ tous distinguables par R_2

Ex. Leech '65: unique $L \in X_{24}^e$ avec $R_2(L) = \emptyset$

— il réalise $H_{24} \quad (= 4)$ (Cohn-Kumar '04)

— $O(\text{leech}) / \pm 1 =$ groupe sporadique Co_1 de Conway ('68)

où $O(L) := \{g \in O(m) \mid g(L) = L\}$ groupe fixe $\forall L$

Prop (King) $|X_{32}^e| > 10^9$ (!)

Une explication : formule de masse de Minkowski - Siegel - Smith

ex:

mass $X_n^e := \sum_{L \in X_n^e} \frac{1}{|O(L)|} = \left| \frac{B_{n/2}}{n} \cdot \frac{B_2}{4} \cdot \frac{B_4}{8} \cdot \frac{B_6}{12} \cdots \frac{B_{n-2}}{4n-4} \right|$ ↙ Bernoulli #

$\frac{|X_n^e|}{2} \Rightarrow$

• $n=32$

$|X_{32}^e| \geq 80 \cdot 10^6$

! loin de King!!

(Conway - Sloane)

→ nouvelle stratégie pour déterminer X_n^e

ex: $\frac{1}{|O(E_8)|} = \text{mass } X_8^e \Rightarrow$

$X_8^e = \{E_8\}$



• algo

Plesken - Souignier

$\rightarrow |O(L)|$

III) Construction de réseaux unimodulaires : voisins de Kneser

Soient $d \geq 1$, L et L' unimodulaires $\subset \mathbb{R}^m$.

Def: L et L' sont d -voisins si $L / L \cap L' \cong \mathbb{Z}/d\mathbb{Z}$

Kneser: Fixons $m \geq 1$, p premier, $*$ $\in \{\text{pair}, \text{impair}\}$. Le graphe de sommets X_n^* et arêtes les $[L] - [L']$ avec L' p -voisin de L , est connexe.

→ Nouvelle méthode pour déterminer X_n^* à partir d'un réseau et d'un p .

Ex: Kneser X_n^{impair} $n \leq 16$, I_n $p=2$ et Niemeier X_{24}^{pair} , E_{24} $p=2$

Description de tous les d-voisins d'un L donné

Soit $x \in L/dL$ "primitif" et *isotrope mod d* : $x \cdot x \equiv 0 \pmod{d}$
(2d) si d pair

$$M_d(L; x) = \{v \in L \mid v \cdot x \equiv 0 \pmod{d}\} \subset_d L$$

soit $\tilde{x} \in L$ t.q. $\tilde{x} \equiv x \pmod{dL}$ et $\tilde{x} \cdot \tilde{x} \equiv 0 \pmod{d^2}$ (Hensel)

Alors
$$N_d(L; x) = M_d(L; x) + \bigsqcup_d \frac{\tilde{x}}{d}$$

semimodulaire, d-voisin
de L, avec
 $N_d(L; x) \cap L = M_d(L; x)$

Fait

- ne dépend que de $\mathbb{Z}/d\mathbb{Z} x$ *
- tout d-voisin de L s'obtient ainsi ($\simeq d^{n-2}$ voisins)

\mathcal{E}_x d -voisins de I_m : $x = (a_i)$ $\sum_{i=1}^n a_i^2 \equiv 0 \pmod{d}$ ou $\pmod{2d}$

$$N_d(x) := N_d(I_m, x)$$

• $m \equiv 0 \pmod{4}$ $N_2(1^m) = E_m$

• $N_d(x)$ pair $\Leftrightarrow d$ pair et les a_i sont impairs

• $1^2 + 3^2 + \dots + 47^2 = \frac{n}{3} (2n-1)(2n+1) = \frac{24}{3} 47 \cdot 49 \equiv 0 \pmod{4 \cdot 47}$

donc $N_{94}(1, 3, \dots, 47) \in X_{24}^e$ c'est Leech! (Thompson)

idée $R_2(I_m) = \{ \pm e_i \pm e_j \}_{i \neq j}$, $R_2(M_d(x)) = \emptyset \Leftrightarrow a_i \neq \pm a_j \pmod{d} \forall i \neq j$
 $d = 2 \cdot 47$ premier possible!
 et (miracle) marche! 16/19

Then $m \leq 28$, tous les réseaux unim. sont donnés comme $N_k(a)$!
(cf ma page web)

(pour $m \leq 24$, Badier '92)

```
N24II=[
[2, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1], 0, 1/5204698426366666226930810880000, "D24", 1],
[4, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1], 1, 1/31022420086661971968000000, "A24", 1/2],
[6, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 3; 3], 0, 1/37172693925353226240000, "A17 E7", 1/2],
[6, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3], 0, 1/3887340541213409280000, "A15 D9", 1/2],
[6, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3], 0, 1/1924703466207817236480000, "2D12", 1/2],
[6, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3], 0, 1/477676405704303732326400000, "D16 E8", 1],
[8, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3], 1, 1/155103152174530560000, "2A12", 1/4],
[10, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5], 0, 1/16019260472033280000, "A11 D7 E6", 1/2],
[10, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5], 0, 1/1213580338790400000, "2A9 D6", 1/4],
[10, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5], 0, 1/824788751971516416000, "3D8", 1/6],
[12, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5], 0, 1/573416710078464000, "3A8", 1/12],
[14, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 5; 7; 7; 7; 7; 7; 7; 7; 7], 0, 1/31316197926418513920000, "D10 2E7", 1/2],
[14, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 5; 5; 5; 5; 5; 7; 7; 7; 7; 7; 7], 0, 1/47943914618880000, "2A7 2D5", 1/8],
[14, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 7; 7; 7; 7; 7], 0, 1/15485790781440000, "4A6", 1/24],
[14, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 7; 7; 7; 7; 7; 7], 0, 1/6763027302973440000, "4D6", 1/24],
[18, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 3; 9; 9; 9; 9; 9; 9; 9; 9], 0, 1/2029289625631919702016000000, "3E8", 1/6],
[18, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 7; 7; 7; 7; 7; 7; 9; 9], 0, 1/2476694568960000, "4A5 D4", 1/48],
[18, [1; 1; 1; 1; 1; 1; 3; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 5; 7; 7; 7; 7; 7; 7; 9; 9; 9; 9; 9; 9], 0, 1/346657985428193280000, "4E6", 1/48],
[20, [1; 1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 3; 5; 5; 5; 5; 5; 7; 7; 7; 7; 7; 9; 9; 9; 9; 9; 9], 0, 1/7166361600000000, "6A4", 1/240],
[22, [1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 3; 5; 5; 5; 5; 5; 7; 7; 7; 7; 9; 9; 9; 9; 11; 11; 11; 11], 0, 1/108208436847575040, "6D4", 1/2160],
[26, [1; 1; 1; 1; 3; 3; 3; 5; 5; 5; 5; 5; 7; 7; 7; 7; 9; 9; 9; 9; 11; 11; 11; 13; 13], 0, 1/295882444505088, "8A3", 1/2688],
[34, [1; 1; 1; 3; 3; 5; 5; 7; 7; 7; 9; 9; 9; 11; 11; 11; 13; 13; 13; 15; 15; 15; 17; 17], 0, 1/413762786426880, "12A2", 1/190080],
[46, [1; 1; 3; 3; 5; 5; 7; 7; 9; 9; 11; 11; 13; 13; 15; 15; 17; 17; 19; 19; 21; 21; 23; 23], 0, 1/4107449023856640, "24A1", 1/244823040],
[94, [1; 3; 5; 7; 9; 11; 13; 15; 17; 19; 21; 23; 25; 27; 29; 31; 33; 35; 37; 39; 41; 43; 45; 47], 0, 1/8315553613086720000, "", 1/8315553613086720000]
];
```

Les réseaux de Niemeier comme voisins de I_{24}

Pourquoi ça marche?

Fixons $L, L' \in X_n$ même parité $*$, $n \geq 3$

$N_p(L, L') :=$ nb. de p -voisins de L isom. à L'

Thm (Ch.) $\frac{N_p(L, L')}{p^{n-2}} \longrightarrow \frac{1/|O(L')|}{\text{mass}(X_n^*)} \quad p \rightarrow \infty$

$\rightarrow L = I_n$, L' quelconque. "La probabilité que L soit un p -voisin de I_n est proportionnelle à $1/|O(L)|$ "

\hookrightarrow "coupon collector problem" / "album parimini"

Chasse aux réseaux unimodulaires (méthode thm $m=26, 27$ et 28)

Énumérer, pour $d=2, 3, \dots$, les $x \in \mathbb{Z}^m$ t.q. $\sum_{i=1}^m x_i^2 \equiv 0 \pmod{2d}$ et $1 \leq x_1 \leq \dots \leq x_m \leq \frac{d}{2}$

\leadsto construire $N_d(x)$, si nouveau $*$ on l'ajoute, calcule $10(L)$
etc tant que la masse m est pas pleine.

Difficultés $*$ besoin d'invariants ($R \leq 3$ nécessaire)
• biaiser la recherche en imposant des systèmes de racines ou
des isométries, sinon ∞ long pour trouver les réseaux de petite masse

Bcp cas par cas, chance?, calculs : en dim 28, 72 ans CPU time!
Mais les listes sont vérifiables indép.