

Marches aléatoires sur des graphes quasi-périodiques

Basile de Loynes

16 avril 2012

- 1 Graphes contraints
- 2 Pavages de Penrose
- 3 Théorème, L

Graphes

Définition (Graphes)

Un graphe \mathbb{G} est la donnée d'un quadruplet $\mathbb{G} = (\mathbb{G}^0, \mathbb{G}^1, r, s)$ où

- 1 \mathbb{G}^0 est un ensemble dénombrable de points,
- 2 \mathbb{G}^1 est un ensemble dénombrable d'arêtes dirigées,
- 3 r, s sont des applications $\mathbb{G}^1 \rightarrow \mathbb{G}^0$ appelées image et source respectivement.

On considère des graphes simples, i.e. on proscriit

- 1 les boucles, i.e. les arêtes $\alpha \in \mathbb{G}^1$ telle que $s(\alpha) = r(\alpha)$;
- 2 les arêtes multiples, i.e. l'application $(s, r) : \mathbb{G}^1 \rightarrow \mathbb{G}^0 \times \mathbb{G}^0$ est injective.

Graphe sans arête multiple $\implies \mathbb{G}^1 \subset \mathbb{G}^0 \times \mathbb{G}^0 \implies r, s$ superflues.

Graphes libres et contraints

La notion de graphe libre correspond à la notion de graphe de Cayley.

Définition (Graphe de Cayley)

Soit Γ un groupe de type fini et S_Γ un ensemble fini symétrique de générateurs de Γ . Le graphe de Cayley, $\text{Cayley}(\Gamma, S_\Gamma)$, est le graphe $\mathbb{G} = (\mathbb{G}^0, \mathbb{G}^1, r, s)$ où

- $\mathbb{G}^0 = \Gamma$,
- $(u, v) \in \mathbb{G}^1 \iff u^{-1}v \in S_\Gamma$.

Définition (Graphe contraint)

Une contrainte est une application $F : \Gamma \times S_\Gamma \rightarrow \{0, 1\}$. Un graphe F -contraint est un sous-graphe du graphe de Cayley, $\text{Cayley}(\Gamma, S_\Gamma)$, tel que $\mathbb{G}^1 = \{(u, v) \in \Gamma^2 : F(u, u^{-1}v) = 1\}$.

Exemples

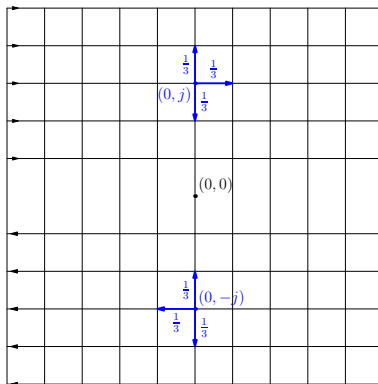
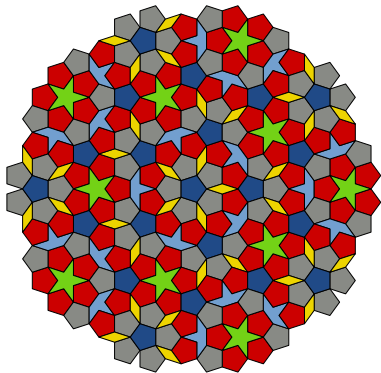
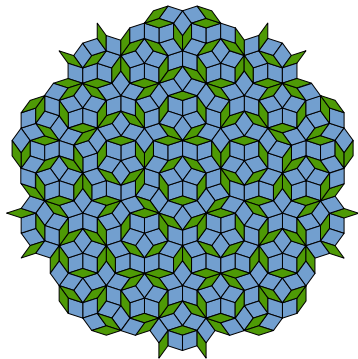


FIGURE: Exemple de sous-graphe contraint du graphe de Cayley de \mathbb{Z}^2

Pavages de Penrose



(a) 1er pavage de Penrose



(b) 3ème pavage de Penrose

Méthode de coupe et projection

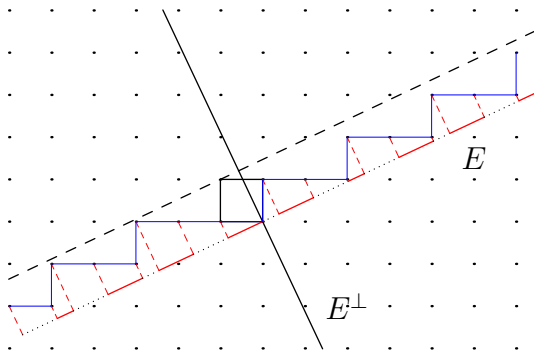


FIGURE: Pavage de coupe et projection, un autre exemple de graphe contraint

Hypothèses techniques

On cherche à paver un espace E de dimension $d < N$.

- 1 $\mathbb{Z}^N \subset \mathbb{R}^N$, $\mathcal{S} = \{\pm \varepsilon_i : 1 \leq i \leq N\}$,
- 2 $\mathbb{R}^N = E \oplus E^\perp$ avec $\dim E = d$, π et π^\perp les projections associées,
- 3 $\gamma_N = \{\sum_{i=1}^N \lambda_i \varepsilon_i : \lambda_i \in [0, 1], 1 \leq i \leq N\}$,
- 4 $I = \{i_1, \dots, i_d\} \subset \{1, \dots, N\}$
- 5 $\gamma_I = \{\sum_{i \in I} \lambda_i \varepsilon_i, \lambda_i \in [0, 1], i_i \in I\}$,
- 6 $D_I = \pi(\gamma_I)$ et $D'_I = \pi^\perp(\gamma_I)$,
- 7 Une hypothèse de non-dégénérescence de sorte que les faces d -dimensionnelles du cube unité soit isomorphe à leurs projections D_I et D'_I .

Théorème d'Oguey, Duneau et Katz

Posons pour $t \in E^\perp$,

$$\mathcal{P}_t = \{x + D_I : x = \pi(\xi), I = \{i_1, \dots, i_d\}, \xi \in \mathbb{Z}^N : \pi^\perp(\xi) \in D'_{Ic} + t\}$$

Théorème (ODK, 1988)

L'ensemble \mathcal{P}_t est un pavage de $E \cong \mathbb{R}^d$ pour tout $t \in E^\perp$ générique.

Remarques :

- 1 Il existe un ensemble exceptionnel T_0 de translations t telles que la projection est ambiguë : on ne sait pas quelle face projeter ;
- 2 T_0 est dénombrable $\iff t \notin T_0$ est générique ;
- 3 le théorème affirme qu'il existe une unique variété à facettes d -dimensionnel entièrement contenu dans la bande ;
- 4 $E \cap \mathbb{Z}^N$ est le groupe de translation du pavage.

Exemple 1, le 3ème pavage de Penrose :

Dans \mathbb{R}^5 , $E = \text{Vect}(v_1, v_2)$ avec

$$\begin{aligned} v_1 &= (1, \cos(2\pi/5), -\cos(\pi/5), -\cos(\pi/5), \cos(2\pi/5)) \\ v_2 &= (0, \sin(2\pi/5), \sin(\pi/5), -\sin(\pi/5), -\sin(2\pi/5)) \end{aligned}$$

Exemple 2, le pavage icosaedral de \mathbb{R}^3 :

Dans \mathbb{R}^6 , $E = \text{Im } \pi$ de dimension 3 avec

$$\pi = \frac{1}{2\sqrt{5}} \begin{bmatrix} \sqrt{5} & 1 & -1 & -1 & 1 & 1 \\ 1 & \sqrt{5} & 1 & -1 & -1 & 1 \\ -1 & 1 & \sqrt{5} & 1 & -1 & 1 \\ -1 & -1 & 1 & \sqrt{5} & 1 & 1 \\ -1 & -1 & -1 & 1 & \sqrt{5} & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & \sqrt{5} \end{bmatrix} .$$

Théorème, L, 2012

La méthode de coupe et projection définit un sous-graphe contraint de \mathbb{Z}^N dont la contrainte est fonction de l'indicatrice de la bande.

Théorème

Soit $N \geq d \geq 0$ des entiers. Supposons que $E^\perp \cap \mathbb{Z}^N = \{0\}$ et $t \in E^\perp$ générique. Alors, la marche aléatoire simple sur le graphe contraint est

- *récurrente si $\dim E \leq 2$,*
- *transiente si $\dim E \geq 3$.*

Remarques :

- 1 L'hypothèse $E^\perp \cap \mathbb{Z}^N = \{0\}$ est générique ;
- 2 cela généralise l'alternative de Polya ;
- 3 cela se généralise aux marches aléatoires réversibles sous certaines conditions.

Merci !¹