

# Avatars du théorème de plongement d'Assouad

P. Pansu

13 avril 2011

On décrit le problème du plongement d'espaces doublants dans des espaces euclidiens.

- 1 Assouad (1983) : plongement en dimension dépendant de l'exposant.
- 2 Naor et Neiman (décembre 2010) : plongement en dimension indépendante de l'exposant.
- 3 Lien avec avec les empilements de boules.
- 4 Thurston 1993, Benjamini et Schramm (1995-2010) : résultats sur les empilements de boules.
- 5 Preuve du théorème de Naor et Neiman.

### Définition (Bouligand 1928)

La dimension métrique  $\dim(X)$  d'un espace métrique  $X$  est la borne inférieure des  $d$  tels qu'il existe  $C$  tel que pour tout sous-ensemble  $a$ -séparé  $Y \subset X$  de diamètre  $D$ ,  $|Y| \leq C \left(\frac{D}{a}\right)^d$ .

### Exemple

$\mathbb{R}^n$ ,  $\text{Heis}^n$  ( $n$  impair) ont une dimension métrique linéaire en  $n$ .

### Remarque

Si  $X$  a un plongement bilipschitzien dans  $Y$ , alors  $\dim(X) \leq \dim(Y)$ . Si  $X' = (X, d_X^{1-\epsilon})$ , alors  $\dim(X') = \frac{1}{1-\epsilon} \dim(X)$ .

### Théorème (Assouad 1983)

Pour tout  $\epsilon \in (0, 1)$  et  $d > 0$ , il existe  $D(d, \epsilon)$  et  $N(d, \epsilon)$  tels que pour tout espace métrique  $X$  de dimension  $d$ , la métrique fractionnaire  $(X, d_X^{1-\epsilon})$  admet un plongement bilipschitzien dans l'espace euclidien  $\ell_2^N$  de distorsion  $\leq D$ .

### Question

Donner des bornes optimales sur  $D$  and  $N$ .

**Théorème (Gupta, Krauthgamer, Lee 2003 ; Lee, Mendel, Naor 2004)**

*Dans le théorème d'Assouad, on peut prendre  $N \leq O\left(\frac{d \log d}{\epsilon}\right)$  et  $D \leq O\left(\frac{d}{\sqrt{\epsilon}}\right)$ .*

**Théorème (Naor, Neiman décembre 2010)**

*Dans le théorème d'Assouad, on peut prendre, pour tout  $\theta \in ]0, 1]$ ,  $N \leq O\left(\frac{d}{\theta}\right)$  et  $D \leq O\left(\left(\frac{d}{\epsilon}\right)^{1+\theta}\right)$ .*

**Remarque**

*A une constante près, c'est optimal, car  $N \geq \frac{\text{Hausdim}(X)}{1-\epsilon} \geq \Omega(d)$ .*

**Question**

*Dans des exemples, donner une meilleure borne inférieure sur la dimension du plongement.*

**Théorème (Kahane 1981, Assouad 1983)**

*Pour l'espace euclidien  $(\ell_2^d, d_{\ell_2}^{1-\epsilon})$ , la dimension de plongement optimale est le plus petit entier strictement supérieur à  $\frac{d}{1-\epsilon}$ , i.e.  $N = \lfloor \frac{d}{1-\epsilon} \rfloor + 1$ .*

### Définition (Benjamini, Schramm)

Soit  $G$  un graphe.  $G$  est empilable dans  $\mathbb{R}^d$  si  $G$  est le graphe d'incidence d'un empilement de boules dans  $\ell_2^d$ .

### Définition (provisoire)

Soit  $G$  un graphe.  $G$  est  $k$ -empilable dans  $\mathbb{R}^d$  si  $G$  est le graphe de  $k$ -incidence d'un empilement de boules dans  $\ell_2^d$  (i.e. on relie une boule  $B$  à toutes les boules qui intersectent  $kB$ ).

Un espace métrique  $X$  est empilable dans  $\mathbb{R}^d$  s'il est quasiisométrique à un graphe  $k$ -empilable dans  $\mathbb{R}^d$ .

### Proposition

Soit  $X$  un espace métrique à géométrie bornée. Si  $X$  possède un plongement fractionnaire dans  $\ell_2^d$ , alors  $X$  est empilable dans  $\mathbb{R}^d$ .

En 1979, R. Lipton et R. Tarjan ont trouvé un algorithme qui coupe en deux un graphe planaire en ôtant au plus  $2\sqrt{2n}$  sommets. W. Thurston a proposé une autre méthode, reposant sur le théorème de Koebe qui réalise toute triangulation du plan comme graphe d'incidence d'un empilement de disques. En voici la généralisation  $d$ -dimensionnelle.

**Théorème (Miller, Teng, Thurston, Vavasis 1993-1998)**

*Soit  $G$  un graphe fini  $k$ -empilable dans  $\mathbb{R}^d$ , à  $n$  sommets. Alors il existe un sous-ensemble  $S$  de sommets de taille  $|S| \leq O(k n^{(d-1)/d})$  qui sépare  $G$  en deux sous-graphes de tailles  $\leq \frac{d+1}{d+2}n$ .*

Cela motive la définition suivante.

**Théorème (Benjamini, Schramm)**

*Soit  $X$  un espace métrique à géométrie bornée. La séparation de  $X$  est la plus petite fonction  $sep_X : \mathbb{R}_+ \rightarrow \mathbb{R}_+$  telle que tout sous-espace de volume  $n$  de  $X$  puisse être séparé en deux morceaux de volume  $\leq$  moitié par un ensemble  $S$  tel que  $volume(S + 1) \leq sep_X(n)$ .*

**Exemple (Benjamini, Schramm)**

$sep_{\text{arbre}}(n) = O(1)$ ,  $sep_{\mathbb{R}^d}(n) = \Theta(n^{(d-1)/d})$ ,  $sep_{\text{arbre} \times \text{arbre}}(n) = \Theta\left(\frac{n}{\log n}\right)$ .

## Notation

$R_p^1(X)$  = cohomologie  $L_p$  réduite en degré 1 = fonctions de gradient  $L_p$  modulo l'adhérence des fonctions  $L_p$ .

## Définition

$X$  est  $p$ -parabolique s'il existe des fonctions à support compact  $u : X \rightarrow \mathbb{R}$ , valant 1 sur un ouvert fixé, et d'énergie  $\int |du|^p$  arbitrairement petite.

## Théorème (Benjamini, Schramm)

Si  $X$  est empilable dans  $\mathbb{R}^d$ , alors

- ou bien  $X$  est  $d$ -parabolique ;
- ou bien  $R_d^1(X)$  est non nul.

## Exemple

Si  $X = \text{Cay}(\Gamma)$ ,  $X$  est  $p$ -parabolique  $\Leftrightarrow \Gamma$  est à croissance polynômiale de degré  $d \leq p$ .  
Si  $X$  est un groupe de Lie,  $R_d^1(X) \neq 0 \Leftrightarrow X$  est hyperbolique et  $\text{Confdim}(\partial X) \leq d$ .

Aucun des exemples ci-dessus ne donne une borne inférieure pour la dimension de plongement fractionnaire meilleure que la dimension métrique. Par exemple, l'argument de [Miller, Teng, Thurston, Vavasis 1993-1998](#) s'étend au groupe de Heisenberg et donne une séparation  $sep(n) = n^{3/4}$ . Les graphes autosimilaires diamant ou de [Laakso](#) sont planaires.

#### Question

*Existe-t'il des espaces doublants  $X$  de dimension métrique  $d$  tels que  $sep_X(n) \gg n^{(d-1)/d}$  ?*

Pas sûr.

#### Question

*Un espace doublant de dimension métrique  $d$  est-il forcément  $p$ -parabolique pour tout  $p \geq d$  ?*

Cela paraît probable.



La construction est un cas particulier de celle de **Abraham, Bartal, Neiman 2008**.

**Préliminaire.** **Assouad, Bretagnolle, Dacunha-Castelle, Krivine** : on peut supposer  $X$  fini,  $\text{diamètre}(X) < \infty$ ,  $\text{dimension}(X) = d$ .

### Schéma de la preuve

*Etant donné  $\theta \in ]0, 1]$ , on construit une distribution sur les applications  $F : X \rightarrow \ell_2^N$ ,  $N = \lceil \frac{d}{\theta} \rceil$ . Toutes satisfont à une estimation Hölder  $|F(x) - F(y)| \leq (\frac{d}{\epsilon})^{1+\theta} d(x, y)$ . L'inégalité inverse est satisfaite avec probabilité non nulle.*

Pour  $i \in \mathbb{N}$ , soit  $s_i = (\frac{\epsilon}{d})^{i\theta/(1-\epsilon)}$ . Soit  $Y_i$  un  $s_i$ -réseau de  $X$ . On tire indépendamment au hasard  $N$  rayons  $R^k(y) \in [\frac{s_i}{4}, \frac{s_i}{2}]$  pour chaque point  $y \in Y_i$ . On constitue  $N$  partitions de  $X$  au moyen des boules  $B(y_1, R^k(y_1)), B(y_2, R^k(y_2)) \setminus B(y_1, R^k(y_1)), \dots$  centrées sur  $Y_i$ . Pour chaque pièce  $P$  de l'une de ces partitions, on tire au hasard un réel  $U(P) \in [0, 1]$ . Pour  $x \in X$ , on note  $P_i^k(x)$  la pièce qui contient  $x$  et

$$f_i^k(x) = d d(x, X \setminus P_i^k(x)).$$

La construction est un cas particulier de celle de **Abraham, Bartal, Neiman 2008**.

**Préliminaire.** **Assouad, Bretagnolle, Dacunha-Castelle, Krivine** : on peut supposer  $X$  fini,  $\text{diamètre}(X) < \infty$ ,  $\text{dimension}(X) = d$ .

### Schéma de la preuve

*Etant donné  $\theta \in ]0, 1]$ , on construit une distribution sur les applications  $F : X \rightarrow \ell_2^N$ ,  $N = \lceil \frac{d}{\theta} \rceil$ . Toutes satisfont à une estimation Hölder  $|F(x) - F(y)| \leq (\frac{d}{\epsilon})^{1+\theta} d(x, y)$ . L'inégalité inverse est satisfaite avec probabilité non nulle.*

Pour  $i \in \mathbb{N}$ , soit  $s_i = (\frac{\epsilon}{d})^{i\theta/(1-\epsilon)}$ . Soit  $Y_i$  un  $s_i$ -réseau de  $X$ . On tire indépendamment au hasard  $N$  rayons  $R^k(y) \in [\frac{s_i}{4}, \frac{s_i}{2}]$  pour chaque point  $y \in Y_i$ . On constitue  $N$  partitions de  $X$  au moyen des boules  $B(y_1, R^k(y_1)), B(y_2, R^k(y_2)) \setminus B(y_1, R^k(y_1)), \dots$  centrées sur  $Y_i$ . Pour chaque pièce  $P$  de l'une de ces partitions, on tire au hasard un réel  $U(P) \in [0, 1]$ . Pour  $x \in X$ , on note  $P_i^k(x)$  la pièce qui contient  $x$  et

$$f_i^k(x) = U(P_i^k(x)) d s_i^{-\epsilon} d(x, X \setminus P_i^k(x)).$$

La construction est un cas particulier de celle de **Abraham, Bartal, Neiman 2008**.

**Préliminaire.** **Assouad, Bretagnolle, Dacunha-Castelle, Krivine** : on peut supposer  $X$  fini,  $\text{diamètre}(X) < \infty$ ,  $\text{dimension}(X) = d$ .

### Schéma de la preuve

Etant donné  $\theta \in ]0, 1]$ , on construit une distribution sur les applications  $F : X \rightarrow \ell_2^N$ ,  $N = \lceil \frac{d}{\theta} \rceil$ . Toutes satisfont à une estimation Hölder  $|F(x) - F(y)| \leq (\frac{d}{\epsilon})^{1+\theta} d(x, y)$ . L'inégalité inverse est satisfaite avec probabilité non nulle.

Pour  $i \in \mathbb{N}$ , soit  $s_i = (\frac{\epsilon}{d})^{i\theta/(1-\epsilon)}$ . Soit  $Y_i$  un  $s_i$ -réseau de  $X$ . On tire indépendamment au hasard  $N$  rayons  $R^k(y) \in [\frac{s_i}{4}, \frac{s_i}{2}]$  pour chaque point  $y \in Y_i$ . On constitue  $N$  partitions de  $X$  au moyen des boules  $B(y_1, R^k(y_1)), B(y_2, R^k(y_2)) \setminus B(y_1, R^k(y_1)), \dots$  centrées sur  $Y_i$ . Pour chaque pièce  $P$  de l'une de ces partitions, on tire au hasard un réel  $U(P) \in [0, 1]$ . Pour  $x \in X$ , on note  $P_i^k(x)$  la pièce qui contient  $x$  et

$$f_i^k(x) = U(P_i^k(x)) \min\{s_i^{1-\epsilon}, d s_i^{-\epsilon} d(x, X \setminus P_i^k(x))\}.$$

On pose

$$F(x) = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{i=1}^{\infty} (f_i^1(x), \dots, f_i^N(x)).$$

### Lemme

On a toujours  $|F(x) - F(y)| \leq \text{const.} \left(\frac{d}{\epsilon}\right)^{1+\theta} d(x, y)^{1-\epsilon}$ .

On montre aisément que pour tout  $i \in \mathbb{N}$ ,  $k \in [N]$ ,  $x, y \in X$ ,

$$|f_i^k(x) - f_i^k(y)| \leq \text{const.} \min\{s_i^{1-\epsilon}, d s_i^{-\epsilon} d(x, y)\}.$$

En sommant sur  $i$ , on utilise la majoration par  $d s_i^{-\epsilon} d(x, y)$  pour  $i \leq \log d(x, y)$ , et la majoration par  $s_i^{1-\epsilon}$  pour  $i$  plus grand. La somme est majorée par  $d(x, y) \exp(-\epsilon \log d(x, y)) = d(x, y)^{1-\epsilon}$ .

Pour chaque  $i \in \mathbb{N}$ , on pose  $\delta_i = (\frac{\epsilon}{d})^{1/(1-\epsilon)} s_i$  et on choisit un  $\delta_i$ -réseau  $N_i$  de  $X$ . Soit  $E$  l'évènement "pour tout  $i$  et pour tous  $z, w \in N_i$  tels que  $d(z, w)$  soit de l'ordre de  $s_i$ , pour au moins la moitié des fonctions  $f_j^k$ ,

$$\left| \sum_{j=1}^{\infty} (f_j^k(z) - f_j^k(w)) \right| > s_i^{1-\epsilon}.$$

### Lemme

On a  $|F(x) - F(y)| \geq \text{const.} \cdot (\frac{\epsilon}{d})^{2\theta} d(x, y)^{1-\epsilon}$  pourvu que l'évènement  $E$  ci-dessus soit réalisé.

En effet, choisir  $i$  tel que  $d(x, y)$  soit de l'ordre de  $s_i$ . Approcher  $x$  et  $y$  par  $z, w \in N_i$ . Utiliser le fait que  $F$  est Hölder continue.

Dans la définition de  $E$ , on peut clairement introduire la modification suivante :  
 $T(i, z, w) =$  "pour au moins la moitié des fonctions  $f_j^k$ ,

$$\left| \sum_{j=1}^i (f_j^k(z) - f_j^k(w)) \right| > 2s_i^{1-\epsilon}."$$

Comme le graphe de dépendance des événements  $T(i, z, w)$  a un degré borné par  $(\frac{d}{\epsilon})^{O(d)}$  (c'est le nombre de points de  $N_i$  dans une boule de rayon  $s_i$ ), pour minorer la probabilité de  $E$ , on utilise le Lemme Local de Lovász (en fait, la variante suivante).

**Lemme (Abraham, Bartal, Neiman 2008)**

Soient  $A_v$  des événements indexés par les sommets d'un graphe  $G$  de degré  $\leq D$ . Sur  $G$ , on se donne une fonction de niveau  $V \rightarrow \mathbb{N}$  qui est constante sur les composantes connexes. On suppose qu'il existe  $q$  tel que  $q(D+1)\epsilon \leq 1$  et pour tout  $v$  et tout ensemble  $Q$  de sommets dont aucun n'est un voisin de  $v$ , et tous ont un niveau  $\leq$  à celui de  $v$ ,

$$\mathbb{P}(A_v^c \cap \bigcap_{u \in Q} A_u) \leq q \mathbb{P}(\bigcap_{u \in Q} A_u).$$

Alors, avec une probabilité non nulle, les  $A_v$  se produisent simultanément.

Ici,  $v = (i, z, w)$ , le niveau est  $i$ ,  $A_v = T(i, z, w)$ . Il s'agit de montrer que  $q = (\frac{\epsilon}{d})^{\theta N/2}$  convient. Si  $G$  était vraiment un graphe de dépendance, ce serait simple.