Applications de la théorie des graphes à l'analyse de réseaux urbains

Pierre-Gabriel Berlureau

Lundi 9 septembre 2024

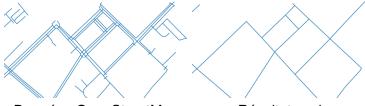
L'équipe du projet

- Matthieu Latapy LIP6 Sorbonne Université
- Claire Lagesse ThéMA Univ. Franche-Comté
- Julien Randon-Furling Centre Borelli ENS P-S

Introduction 2 / 17

```
See Apparent and American Control of the Control of
```

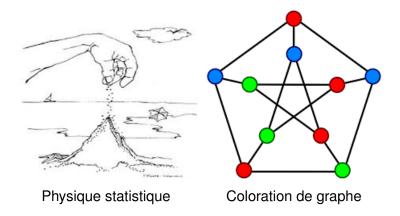
Implémentation d'un modèle



Données OpenStreetMap

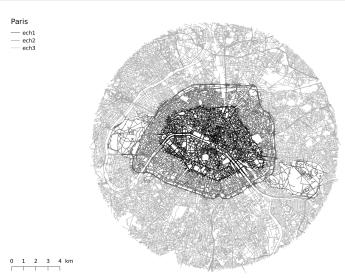
Résultat voulu

Introduction 3 / 17

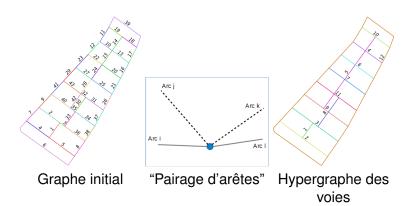


Introduction 4 / 17

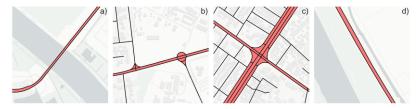
Contexte & utilité



Différents découpages



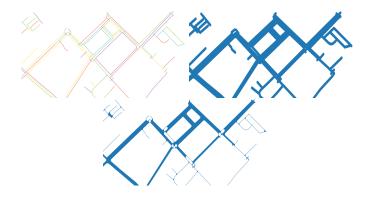
Pré-traitement



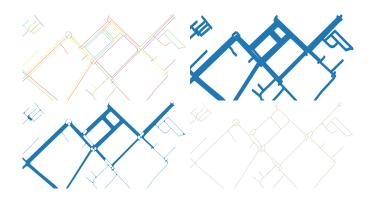
Face artifacts

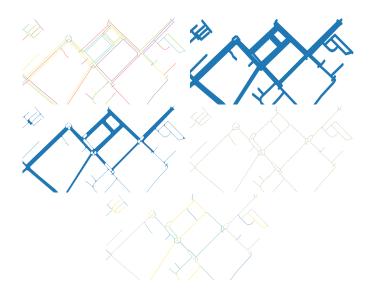




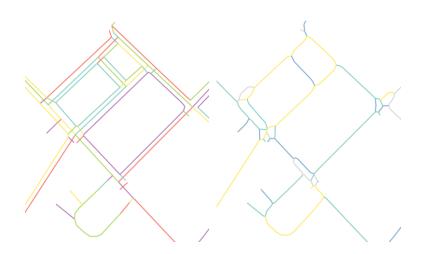


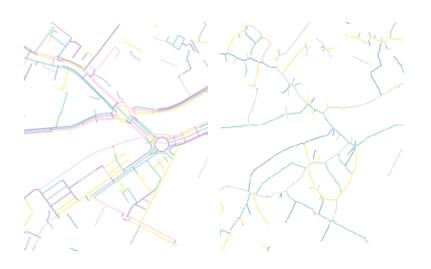
Partie 1 Pré-traitement 8 / 17





Partie 1 Pré-traitement 8 /





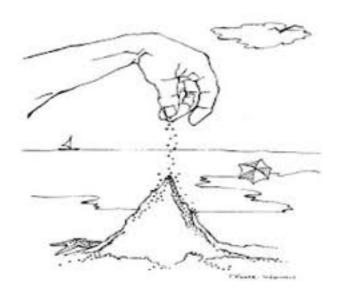
Un autre point de vue

• Idée Se ramener à un problème d'optimisation

Un autre point de vue

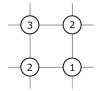
- Idée Se ramener à un problème d'optimisation
- Exemple Chercher un graphe qui minimise le nombre de face artifacts tout en conservant la structure du réseau

Criticité auto-organisée



Abelian sandpile model

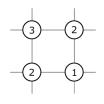
État initial

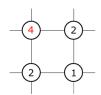


Abelian sandpile model

État initial

Processus lent $x_i \rightarrow x_i + 1$





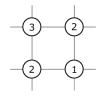
Abelian sandpile model

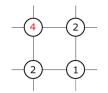
État initial

Processus lent

$$x_i \rightarrow x_i + 1$$

Avalanche $x_i \rightarrow x_i - d_i$ $x_j \rightarrow x_j + 1$ pour j voisin de i







Algorithme

Energy function:

$$E = -\sum_{i=1}^{k} |c_i|^2 + \sum_{i=1}^{k} 2|c_i||e_i|$$

Algorithme

Algorithm SOC search

Entrée:
$$G = (S, A)$$
 et $k, n \in \mathbb{N}$

$$c \leftarrow$$
 colorage aléatoire

Itérer le abelian sandpile model jusqu'à atteindre l'état critique

pour
$$i$$
 from 0 to $n-1$ **faire**

Itérer le processus lent jusqu'à déclencher une avalanche

 $\mathcal{A} \leftarrow$ noeuds pris dans l'avalanche

 $c' \leftarrow c$ avec \mathcal{A} recoloré aléatoirement

si
$$E(c') < E(c)$$
 alors

$$c \leftarrow c'$$

fin si

fin pour

renvoyer c

Deux autres modèles simples

A := ensemble de noeuds choisis

Model 1

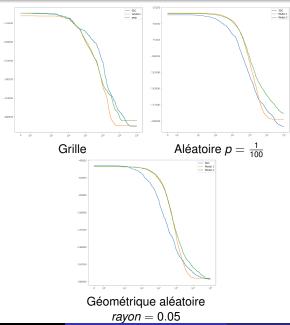
 $A \leftarrow$ unique noeud aléatoire

Model 2

 $A \leftarrow$ unique noeud aléatoire

$$\mathcal{A} \leftarrow \mathcal{A} \cup \{u \in \mathcal{V}(\mathcal{A}), \ c(u) = c(\mathcal{A})\}$$

Résultats



Conclusion

- Hypergraphe des voies
- Pré-traitement de face artifacts
- Optimisation basée sur la Criticité auto-organisée

Conclusion 17 / 17

Conclusion

- Hypergraphe des voies
- Pré-traitement de face artifacts
- Optimisation basée sur la Criticité auto-organisée

- Plusieurs passes de pré-traitement?
- Squelette linéaire sur les buffers?
- Optimisation pour le pré-traitement de réseaux urbains?

Conclusion 17 / 17