Un Graphe pour le manège Un Modèle par automate cellulaire annexe

# Autour du Manège Enchanté intersections routières

Antonin Dudermel

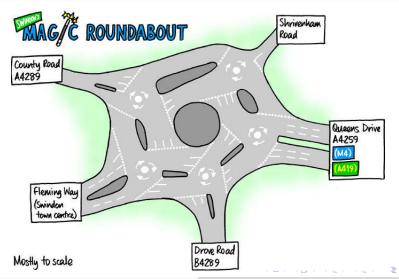
Un Graphe pour le manège Un Modèle par automate cellulaire annexe

Tournicoti, tournicotin

Zébulon

- Un Graphe pour le manège
  - Le Manège
  - Modéliser par un graphe
  - Diminution des distances
  - Résistance aux accidents
- Un Modèle par automate cellulaire
  - Automate cellulaire
  - Le problème des intersections
  - Étude locale : comparer les modèles sur une intersection
  - Limites du modèle pour le manège

# Le Manège enchanté



#### Le Manège

Modéliser par un graphe Diminution des distances Résistance aux accidents

# Comment circuler?



Figure – itinéraires possibles



# Graphe du rond-point

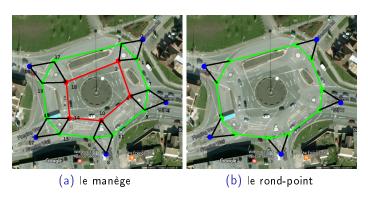


Figure – un graphe adapté au manège

### Résultats

Figure – Rapport entre la distance entrée-entrée pour le rond-point et le manège (en %)

entrée	0	4	8	12	16
0	21	100	100	60	36
4	36	21	100	100	60
8	60	36	21	100	100
12	100	60	36	21	100
16	100	100 21 36 60 100	60	36	21

### résistant aux accidents?

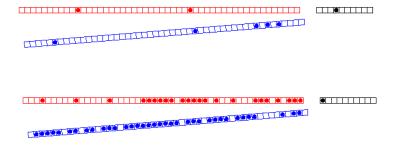
Supposons qu'il y ait un accident sur une section, le rond-point est-il toujours fonctionnel? Plus formellement, si G = (V, E) est un graphe orienté fortement connexe,  $(a,b) \in E$ ,  $G' = (V,E \setminus \{(a,b)\})$  est-il fortement connexe?

#### Theorem

Soit G = (V, E) un graphe orienté fortement connexe,  $(a, b) \in E$ , alors :  $G' = (V, E \setminus \{(a, b)\})$  est fortement connexe SSI il existe un chemin de a à b dans G'

Résultat : les seules sections dont un accident bloque le manège sont les sections d'introduction dans le manège (contre toutes pour le rond-point classique)

## Un Modèle par automate cellulaire



# un premier modèle : priorité absolue

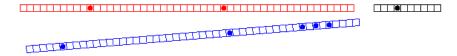


Figure – Un exemple d'intersection 2-1

Si une voiture de la voie prioritaire décide de passer, la voiture non-prioritaire la laisse passer : on indente la première mais pas la deuxième.

# Modèle de Chen Rui-Xiong, Bai Ke-Zhao, Liu Mu-Ren

Idée : anticiper le mouvement des deux voitures souhaitant passer, puis indenter les voitures l'une après l'autre

$$t_i = \frac{x_i - x_i}{\min(v_{max}, d_i - 1, v_i + 1)} \tag{1}$$

### Étude locale

Expérience simpliste : deux entrées et une sortie Objectifs

- Étudier les modèles dans un cas simple
- 2 Chercher les limites du rond-point
- Oéterminer les différences entre les deux modèles

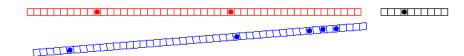


Figure - L'expérience en cours

# Méthode d'étude : le diagramme fondamental

### Grandeurs étudiées :

- flux J en veh/s
- $\bullet$  vitesse v en m/s
- ullet densité ho en veh/m

$$J = \rho < v >$$

# Diagramme fondamental

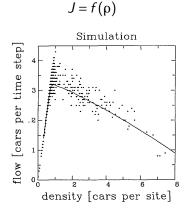


Figure – Un exemple de diagramme fondamental

### Premiers résultats

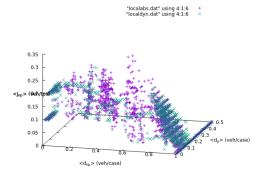


Figure – Comparaison absolu-dynamique

### Interprétation

#### Informations:

- Met en évidence le problème de ces intersections
- On ne voit pas une grande différence entre les deux modèles

### Améliorations possibles :

- Étudier un champ plus réduit
- Modifier le modèle

### Améliorer le modèle

Ajout d'un temps de réaction pour un redémarrage.

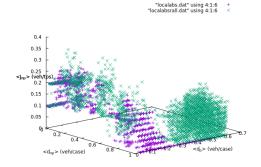


Figure – Étude locale avec temps de démarrage

### Résultats

#### Observations:

- Blocage à des densités plus élevées
- Une différence entre les modèles

#### **Explications**:

- saturation de la voie principale
- augmentation de l'importance de l'arrêt

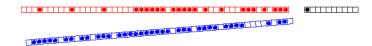


Figure – début de saturation

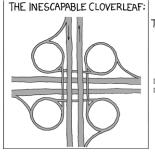
### Difficultés à modéliser

- de nombreux objets
- routes de tailles variables : besoin de connaître les fréquences de chaque route
- le modèle ne tient pas compte des multiples entrées

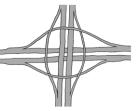
THE ROTARY SUPERCOLLIDER:



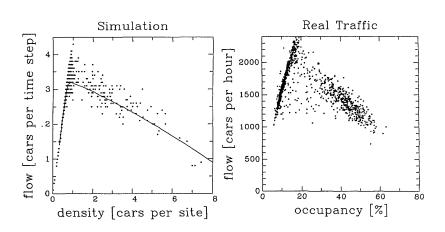
#### HIGHWAY ENGINEER PRANKS:



THE ZERO-CHOICE INTERCHANGE:



# validité du modèle Nagel-Schreckenberg



# Comparaison de divers temps de réaction

