Classifications croisÃl'es de donnÃl'es de trajectoires contraintes par un rÃl'seau routier

Mohamed K. El Mahrsi*,**, Romain GuigourÃÍs**,***, Fabrice Rossi**, Marc BoullÃl'***

* TÃI lÃI com ParisTech, DÃI partement Informatique et RÃI seaux
46, rue Barrault 75634 Paris CEDEX 13, France
khalil.mahrsi@telecom-paristech.fr

** ÃL quipe SAMM EA 4543, UniversitÃI Paris I PanthÃI on-Sorbonne
90, rue de Tolbiac 75634 Paris CEDEX 13, France
mohamed-khalil.el-mahrsi@univ-paris1.fr
romain.guigoures@univ-paris1.fr
fabrice.rossi@univ-paris1.fr

*** Orange Labs, 2 avenue Pierre Marzin, 22300 Lannion, France
romain.guigoures@orange.com
marc.boulle@orange.com

Résumé. Le clustering (ou classification non supervisÃl'e) de trajectoires a fait l'objet d'un nombre considÃl'rable de travaux de recherche. La majoritÃl' de ces travaux s'est intÃl'ressÃl'e au cas oÃź les objets mobiles engendrant ces trajectoires se dÃl'placent librement dans un espace euclidien et ne prennent pas en compte les contraintes liÃl'es Ãă la structure sous-jacente du rÃl'seau qu'ils parcourent (ex. rÃl'seau routier). Dans le prÃl'sent article, nous proposons au contraire la prise en compte explicite de ces contraintes. Nous reprÃl'senterons les relations entre trajectoires et segments routiers par un graphe biparti et nous Ãl'tudierons la classification de ses sommets. Nous illustrerons, sur un jeu de donnÃl'es synthÃl'tiques, l'utilitÃl' d'une telle Ãl'tude pour comprendre la dynamique du mouvement dans le rÃl'seau routier et analyser le comportement des vÃl'hicules qui l'empruntent.

1 Introduction

Le monitoring du trafic routier est effectuÃl', dans la majoritÃl' des cas, grÃćce Ãă des capteurs dÃl'diÃl's qui permettent d'estimer le nombre de vÃl'hicules traversant la portion routiÃlre sur laquelle ils sont installÃl's. Les coÃżts prohibitifs d'installation et de maintenance pour ce genre de capteurs limitent leur dÃl'ploiement au rÃl'seau routier primaire (c.Ãă-d. les autoroutes et les grandes artÃlres seulement). Par consÃl'quent, ce genre de solutions produit une information incomplÃlte sur l'Ãl'tat du rÃl'seau routier, ce qui complique l'extraction de connaissances sur la dynamique des mouvements dans ce rÃl'seau et sur l'adÃl'quation entre le rÃl'seau et son usage.

Une solution alternative (ou complÃl'mentaire) consiste Ãă exploiter des traces GPS d'objets mobiles recueillies par des dispositifs ad hoc (par exemple des smartphones). Ces traces peuvent Ãtre obtenues lors de campagnes d'acquisition spÃl'cifiques (bus, taxis, flotte d'entreprise, etc.) ou par des mÃl'canismes de crowdsourcing en proposant Ãă des utilisateurs de soumettre leurs propres trajets. On peut ainsi obtenir un volume important d'information couvrant le rÃl'seau de faÃgon beaucoup plus complÃlte que des capteurs.

Le clustering (ou classification non supervisÂl'e) figure parmi les techniques d'analyse les plus utiles Ãă de telles fins exploratoires. La majoritÃl' des travaux traitant du clustering de trajectoires s'est focalisÃl'e sur le cas du mouvement libre (Nanni et Pedreschi, 2006), (Benkert et al., 2006), (Lee et al., 2007), (Jeung et al., 2008) en faisant abstraction des contraintes liÀl'es Ãă la topologie du rÃl'seau routier, qui jouent pourtant un grand rÃt'le dans la caractÃl'risation de la similaritAl' entre les trajectoires analysAl'es. Parmi les travaux ayant traitAl' le cas contraint (Kharrat et al., 2008); (Roh et Hwang, 2010). El Mahrsi et Rossi (2012b) proposent de reprÂl'senter les relations entre diffÂl'rentes trajectoires sous forme d'un graphe et de s'intÃl'resser au clustering de ce dernier pour dÃl'couvrir des groupes de trajectoires de profils similaires. Les auteurs Al'tendent ce travail dans (El Mahrsi et Rossi, 2012a) en s'intAl'ressant aux regroupements de segments routiers - toujours en se basant sur une reprAl'sentation par graphes – afin d'enrichir la connaissances des groupes de trajectoires et d'apporter un moyen supplAl'mentaire de les interprAl'ter. Nous proposons, dans cet article, de conserver cette reprÄl'sentation des donnÄl'es sous la forme d'un graphe. Plus prÄl'cisÄl'ment, nous modAl'liserons les relations qu'entretiennent les trajectoires et les segments routiers sous forme d'un graphe biparti et nous Al'tudierons deux approches diffAl'rentes de classification de ses

Le reste de l'article est organisÃl' comme suit. La section 2 prÃl'sente notre modÃle de donnÃl'es ainsi que les approches que nous proposons. Section 3 illustre notre Ãl'tude expÃl'rimentale et dÃl'montre l'intÃl'rÃlt de ces approches et leur capacitÃl' Ãă mettre en valeur des structures de clusters intÃl'ressantes tant au niveau des trajectoires qu'au niveau des segments routiers. Enfin, une conclusion sera dressÃl'e dans la section 4.

2 Approches de classification

Dans le cas contraint, une trajectoire T est modÃl'lisÃl'e sous forme d'une succession de segments routiers appartenant Ãă l'ensemble de tous les segments constituant le rÃl'seau. Nous modÃl'lisons les donnÃl'es sous forme d'un graphe biparti $\mathcal{G} = (\mathcal{T}, \mathcal{S}, \mathcal{E})$. \mathcal{T} est l'ensemble des trajectoires, \mathcal{S} est l'ensemble de tous les segments du rÃl'seau routier et \mathcal{E} est l'ensemble des arÃltes modÃl'lisant les passages des trajectoires de \mathcal{T} sur les segments de \mathcal{S} .

Dans un premier temps, nous proposons de projeter le graphe \mathcal{G} afin d'Âl'tudier sÂl'parÂl'-ment les graphes correspondant respectivement aux trajectoires d'une part et aux segments d'autre part (Section 2.1). Dans un second temps, le graphe biparti est traitÂl' directement grÃćce Ãă une approche de biclustering (Section 2.2).

2.1 Approche par projections de graphes

La projection du graphe \mathcal{G} sur l'ensemble de ses sommets repr \tilde{A} l'sentant les trajectoires \mathcal{T} produit un graphe $\mathcal{G}_{\mathcal{T}} = (\mathcal{T}, \mathcal{E}_{\mathcal{T}}, \mathcal{W}_{\mathcal{T}})$, d \tilde{A} l'crivant les relations de similarit \tilde{A} l' entre les

trajectoires. Une ar $\tilde{\mathsf{A}}$ tte $e_{\langle T_i, T_j \rangle}$ relie deux trajectoires T_i et T_j si celles-ci partagent au moins un segment routier.

La pondÃl'ration $\omega_{\langle T_i,T_j\rangle}$ la plus basique de cette arÃłte peut consister en un comptage des segments communs entre les deux trajectoires. Si nous pondÃl'rons avec la mesure de similaritÃl' proposÃl'e par El Mahrsi et Rossi (2012b) la projection coÃŕncide avec la dÃl'finition du graphe de similaritÃl' entre trajectoires, introduite par les mÃłmes auteurs. C'est cette stratÃl'gie de pondÃl'ration que nous adoptons par la suite. Le poids $\omega_{\langle T_i,T_j\rangle}$ est donc la similaritÃl' cosinus entre les deux trajectoires T_i et T_j exprimÃl'e comme suit :

$$\omega_{\langle T_i, T_j \rangle} = \frac{\sum_{s \in \mathcal{S}} w_{s, T_i} \cdot w_{s, T_j}}{\sqrt{\sum_{s \in \mathcal{S}} w_{s, T_i}^2} \cdot \sqrt{\sum_{s \in \mathcal{S}} w_{s, T_j}^2}}$$

 $\text{O\~A\'z} \; w_{s,T} = \frac{n_{s,T}.\text{length}(s)}{\sum_{s' \in T} n_{s',T}.\text{length}(s')} \cdot \log \frac{|\mathcal{T}|}{|\{T_i:s \in T_i\}|} \; \text{est un tf-idf modifi\~A\'l' attribu\~A\'l' \~A\~a}$ chaque segment routier s en fonction de sa longueur, son importance dans la trajectoire T et sa frÃl'quence dans le jeu de donnÃl'es.

De faÃgon analogue, la projection du graphe $\mathcal G$ sur l'ensemble des segments $\mathcal S$ produit le graphe $\mathcal G_{\mathcal S}=(\mathcal S,\mathcal E_{\mathcal S},\mathcal W_{\mathcal S})$ dÃl'crivant les relations entre segments routiers. Ici, une arÃtte $e_{\langle s_i,s_j\rangle}$ relie deux segments s'il y a au moins une trajectoire qui les visite tous les deux. LÃă Ãl'galement, nous opterons pour la pondÃl'ration proposÃl'e par El Mahrsi et Rossi (2012a) pour affecter les poids $\mathcal W_{\mathcal S}$ au lieu d'un comptage simple des trajectoires communes.

Nous nous proposons d'effectuer le clustering de chacun de ces deux graphes de faÄgon isolÃl'e (c.Ãă-d. chacun est traitÃl' Ãă part) pour obtenir une classification des trajectoires et une des segments. Pour ce faire, nous utiliserons l'algorithme de dÃl'tection de communautÃl's dans les graphes par optimisation de la modularitÃl' prÃl'conisÃl' par Noack et Rotta (2009). Ce choix – qui est motivÃl' par la tendance de ces graphes Ãă avoir des sommets Ãă fort degrÃl' et par l'efficacitÃl' des approches basÃl'es sur la modularitÃl' dans ce cas prÃl'cis – n'Ãl'carte pas la possibilitÃl' d'utiliser d'autres algorithmes de clustering de graphes tels que le clustering spectral (Meila et Shi, 2000) ou le clustering par propagation de labels (Raghavan et al., 2007).

Pour un jeu de donnÃl'es composÃl' de n trajectoires qui parcourent un rÃl'seau routier composÃl' de m segments, la complexitÃl' algorithmique thÃl'orique pour effectuer le clustering de trajectoires est de $O(n^3)$ tandis que celle du clustering de segments est de $O(m^3)$ (Noack et Rotta, 2009). Cependant, les complexitÃl's observÃl'es en pratiques sont plutÃt't quadratiques.

Nous croiserons ensuite les deux classifications et essayerons d'interprÃl'ter chacune d'entre elles en fonction de l'autre.

2.2 Approche par biclustering

Nous proposons ici d'Ãl'tudier directement le graphe sous sa forme bipartie $\mathcal{G}=(\mathcal{T},\mathcal{S},\mathcal{E})$. Pour cela, nous appliquons une approche de biclustering sur la matrice d'adjacence du graphe : les segments sont reprÃl'sentÃl's en colonnes, les trajectoires en lignes et l'intersection d'une ligne et d'une colonne indique le nombre de passages d'une trajectoire sur un segment. Le but d'un biclustering est de rÃl'ordonner les lignes et les colonnes de maniÃlre Ãă faire apparaitre et Ãă extraire des blocs de densitÃl's homogÃlnes dans la matrice d'adjacence du graphe biparti

 \mathcal{G} . Une fois ces blocs extraits, on en d \tilde{A} l'duit deux partitions obtenues simultan \tilde{A} l'ment, une de segments et une de trajectoires.

Une structure de biclustering, que nous notons \mathcal{M} , est d \tilde{A} l'finie par un ensemble de param \tilde{A} ltres de mod \tilde{A} l'lisations d \tilde{A} l'crits dans le Tableau 1. Le but d'un algorithme de biclustering va \tilde{A} ltre d'inf \tilde{A} l'rer la meilleure partition du graphe.

Graphe $\mathcal G$	Mod $ ilde{ ext{A}}$ Íle de biclustering ${\cal M}$
\mathcal{T} : ensemble des trajectoires	$C_{\mathcal{T}}$: ensemble des clusters de trajectoires
\mathcal{S} : ensemble des segments	$C_{\mathcal{S}}$: ensemble des clusters de segments
$\mathcal{E} = \mathcal{T} \cap \mathcal{S}$: ensemble des passages des	$C_{\mathcal{E}} = C_{\mathcal{T}} \cap C_{\mathcal{S}}$: biclusters de trajectoires
trajectoires sur les segments	et de segments

TAB. 1 - Notations.

En appliquant ce type d'approches, les trajectoires sont regroupÃl'es si elles parcourent des segments communs et les segments sont regroupÃl's s'ils sont parcourus par des trajectoires communes. L'avantage de cette technique est qu'elle ne requiÃlre pas de prÃl'-traitement sur les donnÃl'es, ni de dÃl'finition de mesure de similaritÃl' entre trajectoires ou entre segments. L'inconvÃl'nient principal rÃl'side dans la complexitÃl' algorithmique de ce type d'approches qui peut s'avÃl'rer trÃls Ãl'levÃl'e.

Nous choisirons ici d'utiliser l'approche MODL (Boullé, 2011) afin d'infĂl'rer notre structure de biclustering. Cette approche non-paramÃl'trique a des capacitÃl's de passage Ãă l'Ãl'chelle nous permettant de l'utiliser pour le problÃlme que nous traitons dans cet article. Un critÃlre est construit suivant une approche MAP (Maximum A Posteriori):

$$\mathcal{M}^* = \operatorname*{argmax}_{\mathcal{M}} P(\mathcal{M}) P(\mathcal{D}|\mathcal{M}).$$

D'abord, une probabilitÃl' a priori $P(\mathcal{M})$ dÃl'pendant des donnÃl'es est dÃl'finie. Elle spÃl'cifie les paramÃlítres de modÃl'lisation en attribuant Ãă chacun d'eux une pÃl'nalisation correspondant Ãă leur longueur de codage minimale, obtenue grÃćce aux statistiques descriptives des donnÃl'es. Ainsi, plus une structure de biclustering sera parcimonieuse, moins elle sera coÃżteuse. Ensuite, la vraisemblance des donnÃl'es connaissant le modÃlle $P(\mathcal{D}|\mathcal{M})$ est dÃl'finie. Elle mesure le coÃżt de recodage des donnÃl'es \mathcal{D} avec les paramÃlítres du modÃlle \mathcal{M} . Donc, le modÃlle de biclustering le plus probable est le modÃlle le plus fidÃlle aux donnÃl'es initiales. En d'autres termes, la vraisemblance favorise les structures informatives. La dÃl'finition du critÃlre global est donc un compromis entre une structure de biclustering simple et synthÃl'tique, et une structure fine et informative.

D'un point de vue algorithmique, l'optimisation est rÃl'alisÃl'e Ãă l'aide d'une heuristique gloutonne ascendante, initialisÃl'e avec le modÃlle le plus fin, c'est-Ãă-dire avec un segment et une trajectoire par cluster. Elle considÃlre toutes les fusions entre les clusters et rÃl'alise la meilleure d'entre elles si cette derniÃlre permet de faire dÃl'croitre le critÃlre optimisÃl'. Cette heuristique est amÃl'liorÃl'e avec une Ãl'tape de post-optimisation, pendant laquelle on effectue des permutations au sein des clusters. Le tout est englobÃl' dans une mÃl'taheuristique de type VNS (Variable Neighborhood Search, Hansen et Mladenovic (2001)) qui tire profit de plusieurs lancements de l'algorithme avec des initialisations alÃl'atoires diffÃl'rentes. L'algorithme est dÃl'taillÃl' et Ãl'valuÃl' dans Boullé (2011).

La complexitÃl' algorithmique est en $\mathcal{O}(|\mathcal{E}|\sqrt{|\mathcal{E}|}\log(|\mathcal{E}|))$ avec $|\mathcal{E}|$ le nombre d'arcs du graphe biparti \mathcal{G} , qui correspondent, dans le cas prÃl'sent, au nombre de passages de trajectoires sur les segments. Cette complexitÃl' est calculÃl'e au pire des cas, c'est-Ãă-dire lorsque chaque trajectoire couvre chaque segment (matrice d'adjacence du graphe biparti pleine). En pratique, l'algorithme est capable d'exploiter l'aspect creux habituellement observÃl' dans ce type de donnÃl'es.

3 ÃL'tude expÃl'rimentale

Nous dÃl'crivons les donnÃl'es utilisÃl'es dans cette Ãl'tude dans la section 3.1. Les rÃl'sultats obtenus et leur interprÃl'tation sont donnÃl's dans la section 3.2 et la section 3.3.

3.1 DonnÃl'es utilisÃl'es

Afin de tester notre proposition, nous utilisons des jeux de donnÃl'es synthÃl'tiques Ãl'-tiquetÃl'es (c.Ãă-d. gÃl'nÃl'rÃl'es de faÃgon Ãă contenir des clusters de trajectoires qui sont supposÃl's Ãltre les clusters naturels par la suite). La stratÃl'gie de gÃl'nÃl'ration de ces donnÃl'es est la suivante. L'espace couvert par le rÃl'seau routier (le rectangle minimal englobant tous ses sommets) est quadrillÃl' en grille contenant des zones rectangulaires de tailles Ãl'gales. Un cluster de trajectoires est alors gÃl'nÃl'rÃl' comme suit. Une zone dans la grille du rÃl'seau routier est sÃl'lectionnÃl'e au hasard. Tous les sommets inclus dans cette zone sont sÃl'lectionnÃl's pour jouer le rÃt'le de points de dÃl'part Ãl'ventuels pour les trajectoires appartenant au cluster. De faÃgon similaire, une deuxiÃlme zone est sÃl'lectionnÃl'e au hasard et ses sommets sont retenus pour jouer le rÃt'le de points d'arrivÃl'e. Pour chaque trajectoire Ãă inclure dans le cluster, un sommet de dÃl'part (resp. d'arrivÃl'e) est tirÃl' au hasard parmi les sommets de dÃl'part (resp. d'arrivÃl'e). La trajectoire est gÃl'nÃl'rÃl'e comme Ãl'tant le plus court chemin reliant les deux sommets sÃl'lectionnÃl's. Le nombre de trajectoires dans chaque cluster est fixÃl' au hasard entre deux seuils paramÃl'trables.

Pour illustrer les diffÃl'rentes informations qu'on peut tirer avec l'approche proposÃl'e et pour des soucis de clartÃl' et de visibilitÃl' nous nous contentons de montrer les rÃl'sultats obtenus sur un jeu de donnÃl'es composÃl' de 85 trajectoires seulement. Ces trajectoires sont rÃl'pandues sur cinq clusters distincts (cf. Fig. 1) et ont visitÃl' un total de 485 segments routiers distincts. Le jeu de donnÃl'es a Ãl'tÃl' gÃl'nÃl'rÃl' en utilisant la carte d'Oldenburg dont le graphe est composÃl'es de 6105 sommets et environ 14070 arcs.

3.2 Analyse des clusters de trajectoires

Le clustering par optimisation de la modularitĂl' du graphe des trajectoires produit, au dÃl'part, un partitionnement contenant trois clusters seulement et ne dÃl'tecte donc pas les clusters naturels prÃl'sents dans les donnÃl'es. Ce problÃlme de rÃl'solution est d'ailleurs l'une des limitations des approches basÃl'es sur la modularitÃl' oÃź certaines communautÃl's restent fusionnÃl'es et ne sont donc pas dÃl'tectÃl'es. Cependant, l'implÃl'mentation que nous utilisons (celle dÃl'crite dans Rossi et Villa-Vialaneix (2011)) rÃl'sout ce phÃl'nomÃlne en effectuant une descente rÃl'cursive sur les communautÃl's dÃl'couvertes et produit donc une hiÃl'rarchie de clusters emboitÃl's. Le deuxiÃlme niveau de cette hiÃl'rarchie rÃl'vÃlle l'existence de huit

Classifications croisÃl'es de donnÃl'es de trajectoires contraintes

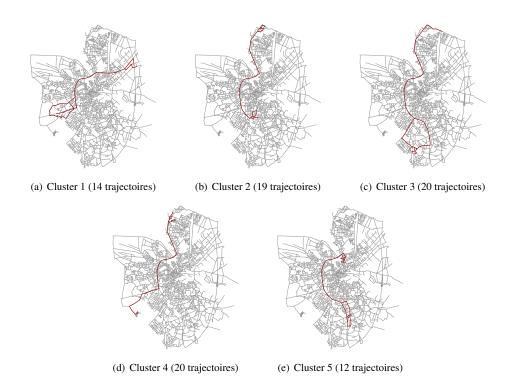


FIG. 1 – Clusters "naturels" de trajectoires dans le jeu de donnÃl'es.

clusters. La matrice croisÃl'e de ceux-ci avec les clusters naturels est illustrÃl'e dans TAB. 2 qui montre que les clusters trouvÃl's sont purs. Trois des clusters originaux ont Ãl'tÃl' retrouvÃl's de faÃgon exacte tandis que les deux autres ont Ãl'tÃl' Ãl'clatÃl'es sur plusieurs clusters plus fins (le cluster 1 est Ãl'clatÃl' en trois classes et le cluster 3 sur deux). Ce choix de "surpartitionnement" reste, cependant, tout Ãă fait lÃl'gitime et justifiable au vu des diffÃl'rences assez notables entre trajectoires constituant chacun de ces deux clusters.

	1	2	3	4	5	6	7	8
1	0	0	0	7	3	4	0	0
2	0	19	0	0	0	0	0	0
3	12	0	8	0	0	0	0	0
4	0	0	0	0	0	0	0	20
_5	0 0 12 0 0	0	0	0	0	0	12	0

TAB. 2 – Matrice de confusion entre clusters naturels (sur les lignes) et ceux obtenus par optimisation de la modularit $\tilde{A}l'$ (sur les colonnes).

Le biclustering gÃl'nÃl're une partition des trajectoires fidÃlle aux motifs gÃl'nÃl'rÃl's alÃl'atoirement. La matrice de confusion (Tableau 3) montre que les classes de trajectoires

retrouvÃl'es par le biclustering sont pures, seules deux classes artificielles ont Ãl'tÃl' scindÃl'es en deux par la mÃl'thode MODL. Cette technique sera donc prÃl'fÃl'rÃl'e puisqu'elle dÃl'-couvre des motifs similaires aux motifs obtenus par maximisation de modularitÃl', en Ãl'tudiant directement le graphe biparti, se passant ainsi de toute projection et prÃl'-traitements.

	1	2	3	4	5	6	7
1	0	0	7	7	0	0	0
2	0	0	0	0	19	0	0
3	0	0	0	0	0	12	8
4	20	0	0	0	0	0	0
5	0	12	0	0	0 19 0 0	0	0

TAB. 3 – Matrice de confusion entre clusters naturels de trajectoires (sur les lignes) et clusters optimaux obtenus par biclustering (sur les colonnes).

3.3 Analyse croisÃl'e des clusters

Nous proposons maintenant d'Ãl'tudier la matrice d'adjacence du graphe biparti d'origine. On a rÃl'ordonnÃl' les lignes et les colonnes de cette matrice de maniÃlre Ãă rapprocher les trajectoires et les segments regroupÃl's dans les mÃlmes clusters (voir Figure 2).

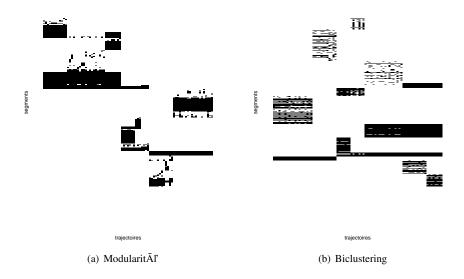


FIG. 2 – Matrices d'adjacence des clusters croisÃl's.

On observe dans le cas de l'Ãl'tude de graphes projetÃl's (Figure 2(a)) que les clusters regroupent des segments parcourus par les mÃlmes trajectoires, peu importe la quantitÃl'

de trafic supportÃl'e. Les segments peu empruntÃl's seront donc rattachÃl's aux segments trÃls empruntÃl's par les rares trajectoires communes. Cela se caractÃl'rise dans la matrice par la prÃl'sence de cellules (intersection des clusters de trajectoires et de segments) avec des distributions hÃl'tÃl'rogÃlnes: certains segments sont couverts par toutes les trajectoires, d'autres ne sont parcourus que par quelques trajectoires.

A contrario, les clusters de segments obtenus par biclustering sont corrÃl'1Ãl's avec leur usage. On va donc pouvoir caractÃl'riser ces usages dans le rÃl'seau et ainsi dÃl'tecter les *hubs* (Figure 3(a)), les axes secondaires (Figure 3(b)) ou encore les ruelles peu empruntÃl'es. Le rÃl'sultat obtenu ici est donc une caractÃl'risation de la structure topologique sous-jacente du rÃl'seau, dont l'information sur les usages est apportÃl'e par les trajectoires. Cela se matÃl'rialise sur la Figure 2(b) par des cellules de densitÃl' homogÃlnes.

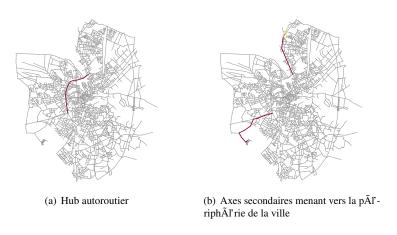


FIG. 3 – Exemple de clusters de segments.

L'information mutuelle est une mesure frÃl'quemment utilisÃl'e en biclustering. Elle permet de quantifier les corrÃl'lations entre les partitions des deux variables Ãl'tudiÃl'es, ici les segments et les trajectoires. L'information mutuelle est toujours positive et est d'autant plus importante que les clusters de trajectoires parcourent des clusters de segments uniques. Ici nous proposons d'Ãl'tudier la contribution Ãă l'information mutuelle. Il s'agit de quantifier l'apport d'un couple de clusters de trajectoires et de clusters de segments sur l'information mutuelle du modÃlle.

DÃl'finition (Contribution Ãă l'information mutuelle). La contribution Ãă l'information mutuelle, notÃl'e $mi(c_S, c_T)$, est dÃl'finie de la maniÃl're suivante :

$$mi(c_S, c_T) = P(c_S, c_T) \log \frac{P(c_S, c_T)}{P(c_S)P(c_T)}$$
 (1)

 $o\tilde{A}$ \acute{z} $P(c_S, c_T)$ est le probabilit \tilde{A} l' pour un passage d'appartenir \tilde{A} \check{a} une trajectoire de c_T et de couvrir un segment de c_S , $P(c_S)$ est la probabilit \tilde{A} l' de parcourir un segment du cluster c_S et $P(c_T)$, la probabilit \tilde{A} l' d' \tilde{A} tre sur une trajectoire de c_T .

Une contribution positive \tilde{A} ă l'information mutuelle signifie que le nombre de passages des trajectoires du cluster c_T sur les segments du cluster c_S est sup \tilde{A} l'rieur \tilde{A} ă la quantit \tilde{A} l' de trafic

attendu en cas d'indÃl' pendance des clusters de trajectoire et de de segments. Dans le cas d'une contribution nÃl' gative, on observe une quantitÃl' de trafic infÃl' rieure Ãă la quantitÃl' attendue. Enfin, une contribution Ãă l'information mutuelle nulle montre une quantitÃl' attendue de trafic ou alors un trafic trÃls faible ou nul.

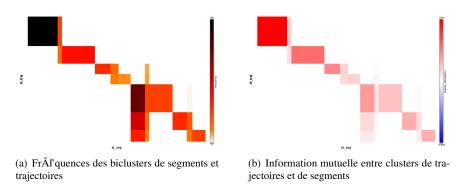


FIG. 4 – FrÃl'quence et information mutuelle pour les biclusters dÃl'couverts.

La Figure 4(b) prÃl'sente les contributions Ãă l'information mutuelle de chaque couple de biclusters. Le bicluster en haut Ãă gauche est trÃls caractÃl'ristique dans le sens oÃź le cluster de segments n'est traversÃl' que par un cluster de trajectoires et le cluster de trajectoire passe principalement par ce cluster de segments. Dans le cas prÃl'sent, le cluster de trajectoires contient 21,6% des trajectoires Ãl'tudiÃl'es et le cluster de segments 17,3% des segments du jeu de donnÃl'es. On s'attend donc, en cas d'indÃl'pendance, Ãă observer $21,6\% \times 17,3\% = 3,7\%$ des parcours totaux. Or ici, on observe 17,3% du parcours totaux, ce qui reprÃl'sente un important excÃls de trafic sur le groupe de segments par le groupe de trajectoires, par rapport au rÃl'sultat attendu en cas d'indÃl'pendance.

L'information mutuelle prÃl'sente une information diffÃl'rente de celle apportÃl'e par la matrice de frÃl'quence. On observe sur certains clusters de segments, un nombre de parcours significatifs par plusieurs clusters de trajectoires. Ce type de clusters est caractÃl'ristique des *hubs* routiers. Certains de ces clusters prÃl'sentent peu de contrastes en terme d'information mutuelle, ce qui signifie que, malgrÃl' la nature de hub du cluster, le trafic y est plutÃt't bien rÃl'parti.

4 Conclusion

Dans cet article nous avons Ãl'tudiÃl' la classification des donnÃl'es de trajectoires sous un angle de clustering de graphes bipartis. L'apport principal de cette Ãl'tude se situe sur le plan mÃl'thodologique oÃź nous avons montrÃl' l'intÃl'rÃlt de ce genre d'approches pour extraire des connaissances utiles sur le comportement des usagers du rÃl'seau routier. Nous avons notamment Ãl'tudiÃl' le problÃlme, dans un premier ordre, comme Ãl'tant un problÃlme de dÃl'tection de communautÃl's dans deux graphes sÃl'parÃl's dÃl'crivant les trajectoires d'une part et les segments routiers d'une autre part. Nous avons, ensuite, Ãl'tudiÃl' le biclustering direct du graphe biparti dÃl'crivant les trajectoires et les segments en mÃlme temps. Les

algorithmes de clustering utilisÃl's ici (par optimisation de la modularitÃl' dans les cas des projections du graphe biparti et MODL pour le biclustering) servent Ãă illustrer l'intÃl'rÃłt de notre formulation du problÃĺme. Il est donc tout Ãă fait possible de les remplacer par d'autres algorithmes de clustering de graphes tels que le clustering spectral.

Il serait intÃl'ressant de tester nos approches sur des donnÃl'es rÃl'elles et d'en comparer les rÃl'sultats avec des faits rÃl'els. Il est Ãl'galement intÃl'ressant d'Ãl'tudier leur comportement en prÃl'sence de donnÃl'es bruitÃl'es oÃź les clusters Ãă dÃl'couvrir sont moins Ãl'vidents.

Références

- Benkert, M., J. Gudmundsson, F. Hübner, et T. Wolle (2006). Reporting flock patterns. In *ESA'06: Proceedings of the 14th conference on Annual European Symposium*, London, UK, pp. 660–671. Springer-Verlag.
- Boullé, M. (2011). Data grid models for preparation and modeling in supervised learning. In *Hands-On Pattern Recognition : Challenges in Machine Learning, vol. 1*, pp. 99–130. Microtome.
- El Mahrsi, M. K. et F. Rossi (2012a). Graph-Based Approaches to Clustering Network-Constrained Trajectory Data. In *Proceedings of the Workshop on New Frontiers in Mining Complex Patterns (NFMCP 2012)*, Bristol, Royaume-Uni, pp. 184–195.
- El Mahrsi, M. K. et F. Rossi (2012b). Modularity-Based Clustering for Network-Constrained Trajectories. In *Proceedings of the 20-th European Symposium on Artificial Neural Networks, Computational Intelligence and Machine Learning (ESANN 2012)*, Bruges, Belgique, pp. 471–476.
- Hansen, P. et N. Mladenovic (2001). Variable neighborhood search: Principles and applications. *European Journal of Operational Research* 130(3), 449–467.
- Jeung, H., H. T. Shen, et X. Zhou (2008). Convoy queries in spatio-temporal databases. In *ICDE* '08: Proceedings of the 2008 IEEE 24th International Conference on Data Engineering, Washington, DC, USA, pp. 1457–1459. IEEE Computer Society.
- Kharrat, A., I. S. Popa, K. Zeitouni, et S. Faiz (2008). Clustering algorithm for network constraint trajectories. In SDH, Lecture Notes in Geoinformation and Cartography, pp. 631–647. Springer.
- Lee, J.-G., J. Han, et K.-Y. Whang (2007). Trajectory clustering: a partition-and-group framework. In *SIGMOD '07: Proceedings of the 2007 ACM SIGMOD international conference on Management of data*, New York, NY, USA, pp. 593–604. ACM.
- Meila, M. et J. Shi (2000). Learning Segmentation by Random Walks. In NIPS, pp. 873–879.
- Nanni, M. et D. Pedreschi (2006). Time-focused clustering of trajectories of moving objects. *J. Intell. Inf. Syst.* 27(3), 267–289.
- Noack, A. et R. Rotta (2009). Multi-level algorithms for modularity clustering. In *Proceedings* of the 8th International Symposium on Experimental Algorithms, SEA '09, Berlin, Heidelberg, pp. 257–268. Springer-Verlag.
- Raghavan, U. N., R. Albert, et S. Kumara (2007). Near linear time algorithm to detect community structures in large-scale networks. *Physical Review E* 76(3).

Roh, G.-P. et S.-w. Hwang (2010). Nncluster: An efficient clustering algorithm for road network trajectories. In *Database Systems for Advanced Applications*, Volume 5982 of *Lecture Notes in Computer Science*, pp. 47–61. Springer Berlin - Heidelberg.

Rossi, F. et N. Villa-Vialaneix (2011). Représentation hiérarchique d'un grand réseau à partir d'une classification hiérarchique de ses sommets. *Journal de la Société Française de Statistique 152*, 34–65.

Summary

Trajectory clustering was studied mainly and extensively in the case where moving objects can move freely on the euclidean space. In this paper, we study the problem of clustering trajectories of vehicles whose movement is restricted by the underlying road network. We model relations between these trajectories and road segments as a bipartite graph and we try to cluster its vertices. We demonstrate our approaches on a synthetic dataset and show how it could be useful in inferring knowledge about the flow dynamics and the behavior of the drivers using the road network.