## Graphons pour l'analyse de réseaux politiques sur le web Soutenance de MODAL

Adélie Benhaim, Victor Mialot, Mathias Ollu

Ecole Polytechnique

13 février 2025



#### Introduction

# **Objectif**

Analyser des réseaux, sociaux ou politiques

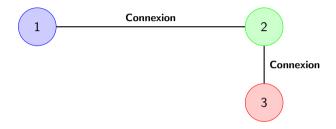
## Pourquoi

Prédire des connexions, observer des structures

#### Comment

Utilisation des graphes aléatoires

## Représentation d'un réseau avec un graphe



- Les nœuds représentent des personnes.
- Les arêtes représentent des connexions.

# Type de graphe

W-graphes et blocs stochastiques

Avec un modèle de graphe trop simple, on perd la spécificité des relations humaines.

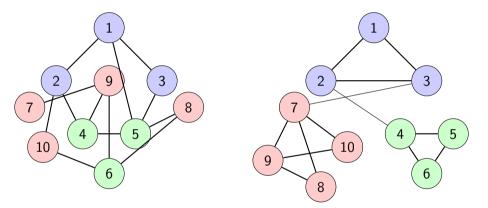
Intuitivement, il est clair qu'un réseau humain est formé de communautés.

On se donne par exemple 3 communautés distinctes :

- Les polyetchniciens X23
- Les agriculteurs d'Alaska
- Les gérants de pizzarias parisiens

# Type de graphe

W-graphes et blocs stochastiques



Il est clair que le réseau de droite est bien plus réaliste que celui de gauche

- W-graphes et blocs stochastiques
- Estimation du graphon en connaissant les clusters
- 3 Estimation des clusters avec le nombre de cluster connu
- 4 Estimation des clusters avec nombre de cluster inconnu

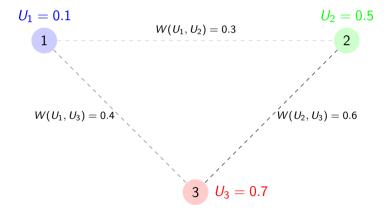
W-graphes et blocs stochastiques

# Définition du modèle de W-graphe

- W, le **graphon** :  $W : [0,1]^2 \to [0,1]$
- A chaque sommet :  $U_i \sim U([0,1])$ , i.i.d.
- Arêtes :  $X_{ij}|(U_i,U_j) \sim \mathsf{B}(W(U_i,U_j))$

## W-graphes

Par exemple pour  $W(x, y) = \frac{x+y}{2}$ 



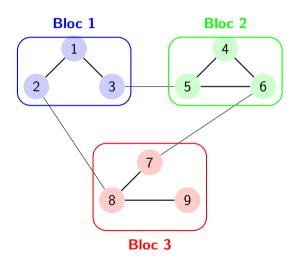
## Le modèle à blocs stochastiques

#### Modèle à **blocs stochastiques** à K blocs :

- Chaque sommet a une probabilité  $\pi_i$  d'appartenir au bloc i.
- ullet Pour des arêtes au sein d'un même bloc k la probabilité de se connecter vaut  $\mu_{kk}$
- ullet Pour des arêtes de blocs distincts i et j la probabilité de se connecter vaut  $\mu_{ij}$

## Le modèle à blocs stochastiques

W-graphes et blocs stochastiques



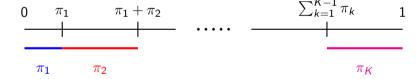
- Connexions fortes à l'intérieur des communautés
- Connexions différentes entre les communautés

W-graphes et blocs stochastiques

Le modèle à blocs stochastiques est un cas particulier de W-graphe.

→ Trouver W qui réplique le comportement des blocs.

Il faut partitionner l'image d'une v.a. de loi uniforme :



#### Propriétés

• La loi marginale de  $X_{ii}$  suit une loi de Bernouilli de paramètre

$$P(X_{ij} = 1) = \int_0^1 \int_0^1 P(X_{ij} = 1 | U_i, U_j) dU_i dU_j = \int_0^1 \int_0^1 W(x, y) dx dy = w$$

- Les lois uniformes associées aux sommets ne sont plus indépendantes quand on connaît la matrice d'adjacence et le graphon.
- Tout W-graphe est dense ou vide.

$$\mathbb{E}[\sum_{i< j} X_{ij}] = \binom{n}{2} w$$

#### Identifiabilité du modèle

Il nous fallait montrer ce résultat :

#### Identifiabilité des W-graphes

Les W-graphes ne sont identifiables que si l'on se restreint à ceux vérifiant

$$g: x \to \int_0^1 W(x, y) \, dy$$

est croissante.

Pour le montrer, on s'est appuyé sur KALLENBERG [4], BICKEL et CHEN [1]

### Identifiabilité du modèle

1ère idée :

Si:

• 
$$g_1(x) = \int_{[0,1]} W_1(x,y) \, dy$$
 et  $g_2(x) = \int_{[0,1]} W_2(x,y) \, dy$  sont croissantes,

• 
$$\int \int_{[0,1]^2} W_1(x,y) dx dy = \int \int_{[0,1]^2} W_2(x,y) dx dy$$
,

Alors  $W_1 = W_2$ .

Toutefois, ce résultat est faux si on prend :

$$W_1(x,y) = xy$$
,  $W_2(x,y) = \sin\left(\frac{\pi}{2}x\right)\sin\left(\frac{\pi}{2}y\right)\frac{\pi^2}{16}$ 

#### Identifiabilité

W-graphes et blocs stochastiques

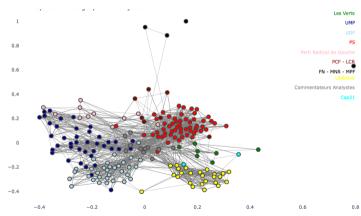
Il faut prendre en compte toutes les données! Pas seulement les noeuds 2 par 2 en regardant la probabilité d'apparation d'une arête.

Par exemple en prenant la configuration à 3 noeuds en regardant l'appartion d'un "V". nous voyons qu'il faut aussi avoir l'égalité des intégrales doubles car :

$$\int_0^1 \int_0^1 W_1(x,y) \, dy \int_0^1 W_1(x,z) \, dz \, dx = \int_0^1 g_1(x)^2 \, dx$$

#### Présentation des données

**Données à disposition :** 196 blogs politiques de 2007, annotés par des politologues selon 10 partis politiques.

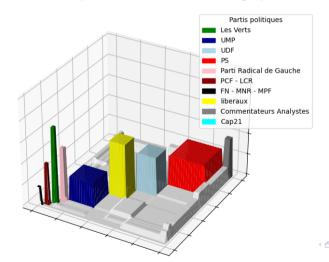


#### On prend les estimateurs naturels :

$$n_k = \sum_{i=1}^n Z_{ik}$$
 et  $\hat{\pi}_k = \frac{n_k}{n}$ ,  $\forall k \in \{1, \dots, K\}$ ,  $\mu_{kk} = \frac{1}{n_k(n_k - 1)} \sum_{i \neq j}^n Z_{ik} Z_{jk} X_{ij}$ ,  $\forall k \in \{1, \dots, K\}$ ,  $\mu_{kl} = \frac{1}{n_k n_l} \sum_{i \neq j}^n Z_{ik} Z_{jl} X_{ij}$ ,  $\forall k \neq l$ .

## Affichage du graphon

A partir de ces estimations on peut retrouver la fonction graphon :



## Estimation pour Z inconnu

#### Approximer:

- Z par  $\tau$  dont les lignes sont :  $\tau_i = (\tau_{i1}, \dots, \tau_{iK})$
- $\mathbb{P}(Z|X)$  par  $R_X(Z) = \prod_i h(Z_i; \tau_i)$ , h une distrib multinomiale de paramètre  $\tau_i$

#### Maximiser une fonction objectif

$$J(R_X) = \log(L(X)) - \mathbb{KL}[R_X(.) \mid Pr(. \mid X)],$$
 qui devient :

$$\mathcal{J}(R_{\mathcal{X}}) = \sum_{i} \sum_{q} \tau_{iq} \log \pi_{q} + \frac{1}{2} \sum_{i \neq j} \sum_{q,\ell} \tau_{iq} \tau_{j\ell} \log b(X_{ij}; \mu_{q\ell}) - \sum_{i} \sum_{q} \tau_{iq} \log \tau_{iq}$$

Daudin, Picard et Robin [3]

## Conditions du premier ordre

Maximisation de  $\mathcal{J}(R_{\chi})$  via un lagrangien :

Sur  $\hat{\pi}$  :

Sur 
$$\hat{\mu}$$
 :

$$\hat{\pi_q} = \frac{1}{n} \sum_{i} \hat{\tau}_{iq}$$

$$\mu$$
 .

$$\hat{\mu}_{ql} = \frac{\sum_{i \neq j} \hat{\tau}_{iq} \hat{\tau}_{jl} X_{ij}}{\sum_{i \neq j} \hat{\tau}_{iq} \hat{\tau}_{jl}}$$

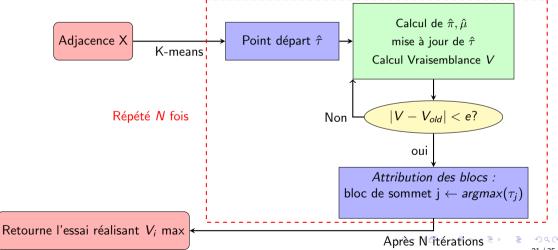
Sur 
$$\hat{ au}$$
 :

$$\hat{ au}_{iq} \propto \pi_q \prod_{j 
eq i} \prod_{l} b(X_{ij}; \mu_{ql})^{\hat{ au}_{jl}}$$

#### Astuce utile

Les  $\hat{\tau}_i$  sont des mesures de probabilité!

## Algorithme d'estimation des blocs



## Difficultés rencontrées

- ullet Temps de calcul long très long. o nombres d'itérations maximum? Quelle valeur? Compromis entre précision et temps d'exécution.
- Quel point de départ? Aléatoire puis K-moyennes
- Quel critère d'arrêt? sur paramètres/ vraisemblance. Quelle valeur de e?
- Tests difficiles si effectués directement sur les données

#### Erreur

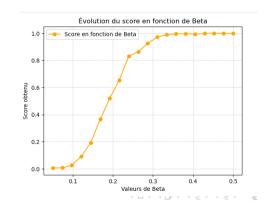
A priori, pas de raison que nos clusters suivent parfaitement les partis politiques, ce n'est pas une mesure de la qualité de notre algorithme!

Intuition: tester la détection de blocs très évidents, selon Côme et Latouche [2]

Générer un graphe aléatoire à blocs stochastiques de paramètres :

$$\pi = \left(\frac{1}{5}, \frac{1}{5}, \frac{1}{5}, \frac{1}{5}, \frac{1}{5}\right)$$

$$\mu = \begin{bmatrix} \beta & 0.01 & \cdots & 0.01 \\ 001 & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & 0.01 \\ 0.01 & \cdots & 0.01 & \beta \end{bmatrix}$$



### Résultats

	UMP	PS	UDF	liberaux	Commentateurs Analystes	Les Verts	parti Radical de Gauche	PCF - LCR	FN - MNR - MPF	Cap21
cluster1		0	1	0	0	0	0	0	0	0
cluster2		0	0	0	0	0	0	0	0	0
cluster3	0		0	0	0	0	0	0	0	0
cluster4	2		1	0	6	2	2	1	0	0
cluster5	2	0		0	0	0	0	0	0	0
cluster6	0	0		0	0	0	0	0	0	0
cluster7	0	0		0	0	0	0	0	0	0
cluster8	0	0	0		1	0	0	0	0	0
cluster9	0	0	0	0		0	0	0	0	0
cluster10	1	5	0	1	1	5	9	6	4	2

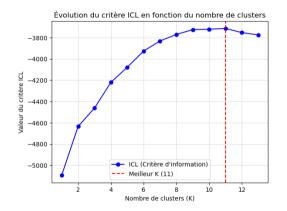
**Idée :** On lance notre algorithme précédent pour  $K: 1 \to N$  et on sélectionne  $K^*$  qui donne les meilleurs résultats pour l'ICL.

#### Définition de l'ICL

Nouvelle quantification d'un "bon essai" qui prend en compte le nombre de blocs en pénalisant quand le nombre devient trop élevé.

$$ICL(X, k) = max_{\pi, \mu} \log(L(X, Z_1 | \pi, \mu, K)) - \frac{K(K+1)}{4} \log(\frac{n(n-1)}{2}) - \frac{K-1}{2} \log(n)$$

#### Résultat de l'ICL



 $K^* = 11$ , soit un de plus que la réalité. Ce n'est pas inquiétant, l'information de connexion n'équivaut pas à la labellisation politique. 4 D > 4 A > 4 B > 4 B >

	PS	UMP	UDF	liberaux	Commentateurs Analystes	Les Verts	Parti Radical de Gauche	PCF - LCR	FN - MNR - MPF	Cap21
cluster1		0	0	0	0	0	0	0	0	0
cluster2		0	0	0	0	0	0	0	0	0
cluster3		0	0	0	0	0	0	0	0	0
cluster4	0	2.4	1	0	0	0	0	0	0	0
clusterS	0	11	0	0	0	0	0	0	0	0
cluster6	0	2		0	1	0	0	0	0	0
cluster7	0	0		0	0	0	0	0	0	0
cluster8	0	0	0		1	0	0	0	0	0
cluster9	0	0	0	0		0	0	0	0	0
cluster10	8	2	1	0	5	2	2	1	0	0
cluster11	5	1	0	1	1	5	9	6	4	2

Forte correspondance entre clusters et partis.

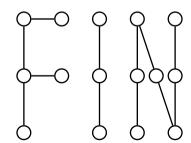
Anomalies au niveau de l'UMP/UDF.

→ erreurs d'étiquetages des politologues, l'algorithme arrive donc à repérer des erreurs!

## Références

- [1] Peter BICKEL et Aiyou CHEN. « A nonparametric view of network models and Newman-Girvan and other modularities ». In: Proceedings of the National Academy of Sciences of the United States of America 106 (nov. 2009). p. 21068-73. DOI: 10.1073/pnas.0907096106.
- Etienne Côme et Pierre LATOUCHE. « Model selection and clustering in stochastic block models with the exact integrated complete data likelihood ». In : Statistical Modelling 15 (mars 2013). DOI: 10.1177/1471082X15577017.
- [3] Jean-Jacques DAUDIN, Franck PICARD et Stéphane ROBIN. « A mixture model for random graph ». In: Statistics and Computing 18 (juin 2008), p. 173-183. DOI: 10.1007/s11222-007-9046-7.
- O. KALLENBERG. « Probabilistic Symmetries and Invariance Principles ». In : (jan. 2005). DOI: 10.1007/0-387-28861-9.

# Merci de votre attention!



$$f_{U|X,W}(u_{1},...,u_{n},x_{11},...,x_{nn}) = \frac{f_{U,X,W}(u_{1},...,u_{n},x_{11},...,x_{nn})}{f_{X,W}(x_{11},...,x_{nn})}$$

$$= \frac{f_{X|U,W}(x_{11},...,x_{nn})f_{U,W}(u_{1},u_{2},...,u_{n})}{f_{X,W}(x_{11},...,x_{nn})}$$

$$= \frac{\prod_{i < j} W(u_{i},u_{j})^{x_{ij}} (1 - W(u_{i},u_{j}))^{1-x_{ij}} 1_{[0,1]}(u_{1})..1_{[0,1]}(u_{n})}{\prod_{i < j} w^{x_{ij}} (1 - W(u_{i},u_{j}))^{1-x_{ij}}}$$

$$= \frac{\prod_{i < j} W(u_{i},u_{j})^{x_{ij}} (1 - W(u_{i},u_{j}))^{1-x_{ij}}}{\prod_{i < j} w^{x_{ij}} (1 - W(u_{i},u_{j}))^{1-x_{ij}}}$$

$$W(u,v) = \sum_{l_1=1}^{K} \sum_{l_2=1}^{K} \mu_{l_1,l_2} 1_{\{u \in [\sum_{k=1}^{l_1-1} \pi_k, \sum_{k=1}^{l_1} \pi_k], v \in [\sum_{k=1}^{l_2-1} \pi_k, \sum_{k=1}^{l_2} \pi_k]\}} (u,v)$$

$$\mathbb{P}(U_i \in [\sum_{k=1}^{l_1-1} \pi_k, \sum_{k=1}^{l_1} \pi_k]) = \sum_{k=1}^{l_1} \pi_k - \sum_{k=1}^{l_1-1} \pi_k = \pi_{l_1}$$

et

$$\mathbb{P}(U_j \in [\sum_{k=1}^{l_2-1} \pi_k, \sum_{k=1}^{l_2} \pi_k]) = \sum_{k=1}^{l_2} \pi_k - \sum_{k=1}^{l_2-1} \pi_k = \pi_{l_2}$$

$$J(R_X) = \log(L(X)) - \mathbb{KL}[R_X(.) \mid Pr(. \mid X)]$$

$$= \log(L(X)) - \sum_{Z} R_X(Z) \log \left( \frac{R_X(Z)}{Pr(Z \mid X)} \right)$$

$$= \log(L(X)) - \sum_{Z} R_X(Z) \log R_X(Z) + \sum_{Z} R_X(Z) \log Pr(Z \mid X)$$

$$= -\sum_{Z} R_X(Z) \log R_X(Z) + \sum_{Z} R_X(Z) \log (Pr(Z \mid X)Pr(X))$$

$$= -\sum_{Z} R_X(Z) \log R_X(Z) + \sum_{Z} R_X(Z) \log (Pr(Z, X))$$

$$\sum_{Z} R_X(Z) \log R_X(Z) = \sum_{i} \sum_{q} \tau_{iq} \log \tau_{iq}$$

$$\log L(Z, X) = \log L(Z) + \log L(Z|X)$$

$$\log(L(Z)) = \sum_{i} \sum_{q} Z_{iq} \log(\pi_q)$$

$$\log(L(Z)) = \sum_{i} \sum_{q} \tau_{iq} \log(\pi_q)$$

$$\log(L(X|Z)) = \frac{1}{2} \sum_{i \neq i} \sum_{q} Z_{iq} Z_{jl} \log(b(X_{ij}; \mu_{ql}))$$

avec

$$b(x,\pi) = \pi^{x}(1-\pi)^{1-x}$$

$$log(L(X|Z)) = \frac{1}{2} \sum_{i \neq j} \sum_{q,l} \tau_{iq} \tau_{jl} log(b(X_{ij}; \mu_{ql}))$$

$$\mathcal{J}(R_{\mathcal{X}}) = \sum_{i} \sum_{q} \tau_{iq} \log \pi_{q} + \frac{1}{2} \sum_{i \neq j} \sum_{q,\ell} \tau_{iq} \tau_{j\ell} \log b(X_{ij}; \mu_{q\ell}) - \sum_{i} \sum_{q} \tau_{iq} \log \tau_{iq}$$

Pour vérifier l'efficacité de notre programme, nous utilisons l'information mutuelle normalisée (IMN) des matrices  $Z^e$  estimée et  $Z^s$  simulée pour des modèles simples.

$$IMN(Z^s, Z^e) = \frac{I(Z^s, Z^e)}{max(H(Z^s), H(Z^e))}$$

οù

$$I(Z^{s}, Z^{e}) = \sum_{k,l}^{K} p_{kl} log \left( \frac{p_{kl}}{p_{k}^{s} p_{l}^{s}} \right)$$

$$H(Z) = -\sum_{k}^{K} p_{k} log(p_{k})$$

avec 
$$p_{kl} = \frac{1}{N} \sum_{i,j}^{N} Z_{ik}^{e} Z_{jl}^{s}$$
 et  $p_{k} = \frac{1}{N} \sum_{i}^{N} Z_{ik}$