Estimation de la taille d'un graphe par marches aléatoires

Matthieu DINOT, Dorian BOULLY

Préliminaire : spectre des matrices à coefficients positifs

Pour une matrice réelle X de taille quelconque (en particulier X peut être un vecteur de \mathbb{R}^N ou une matrice (N,N)), on note $X\geqslant 0$ lorsque tous ses coefficients sont positifs ou nuls, et X>0 lorsque tous ses coefficients sont strictement positifs.

Théorème 1 (Perron-Frobenius). Soit $A > 0 \in \mathcal{M}_N(\mathbb{R})$. Alors

- A possède une valeur propre réelle $\lambda > 0$ telle que toutes les autres valeurs propres de A sont de module strictement inférieur à λ . On dit que λ est dominante
- Il existe un vecteur propre X > 0 associé à la valeur propre λ .
- λ est une valeur propre simple de A, c'est à dire que sa multiplicité en tant que racine du polynôme caractéristique de A vaut 1. En particulier, le sous espace propre associé à λ est de dimension 1.

Ce théorème nous est utile pour étudier le spectre des matrices stochastiques. Une matrice $A \in \mathcal{M}_N(\mathbb{R})$ est dite stochastique lorsque $A \geqslant 0$ et

$$\forall i \in \{1, \dots, N\}, \quad \sum_{j=1}^{N} A(i, j) = 1.$$

Corollaire 1. Soit A une matrice stochastique. On suppose qu'il existe un entier k tel que $A^k > 0$ (A est alors dite régulière). Alors 1 est valeur propre simple et dominante de A.

Il est possible d'appliquer ces résultats à l'étude d'une marche aléatoire sur un graphe G = (V, E) de taille N (orienté ou non). On peut définir une telle marche aléatoire à l'aide d'une matrice de transition P telle que le coefficient P(i,j) est la probabilité de passer du sommet j au sommet i. On impose la contrainte $P(i,j) \neq 0$ si et seulement si $(j,i) \in E$. Ainsi P représente bien une marche aléatoire sur le graphe G. On remarque que P^{\top} est stochastique et que si π_t représente le vecteur probabilité de présence à l'instant t, on a

$$\pi_{t+1} = P\pi_t$$
.

Regardons maintenant sous quelles conditions il est possible d'appliquer le corollaire 1 à une matrice de transition P. Remarquons pour cela que $P^k(i,j)$ est non nul si et seulement si il existe un chemin de longueur k de j vers i dans le graphe G. En effet, on a

$$P^{k}(i,j) = \sum_{l_{1},\dots,l_{k-1}} P(i,l_{1})P(l_{1},l_{2})\cdots P(l_{k-1},j).$$

Chaque terme de cette somme est non nul lorsque $j \to l_{k-1} \to \cdots \to l_1 \to i$ est un chemin dans le graphe G. Comme $P \geqslant 0$, $P^k(i,j)$ est non nul si et seulement si au moins un terme de la somme est non nul, ce qui permet de conclure. Pour que P soit régulière, il faut donc que G soit connexe, mais cela ne suffit pas. Par exemple, si l'on prend un graphe biparti, les chemins de longueur paire ont un départ et une arrivée dans la même « partie » du graphe, donc P^k n'aura jamais tous ses coefficients non nuls. D'ailleurs, comme indiqué dans l'énoncé (S1), si P représente une marche aléatoire sur un graphe biparti, où le choix du sommet au temps t+1 se fait uniformément parmi les voisins du sommet au temps t+1 se fait uniformément parmi les voisins du sommet au temps t+1 se fait uniformément parmi les voisins du sommet au temps t+1 se fait uniformément parmi les voisins du sommet au temps t+1 se fait uniformément parmi les voisins du sommet au temps t+1 se fait de sommet est relié à lui même est régulière. En effet, comme le graphe est connexe, il existe un entier t+1 tel que pour tout t+1 que pour tout t+1 que pour tout t+1 que pour decessaire l'arête t+1 au début du chemin, on trouve un chemin de longueur exactement t+1 que pour fait de considérer des marches aléatoires paresseuses revient à ajouter toutes les arêtes t+1 au graphe étudié, ce qui ne change bien entendu pas sa taille et permet de garantir que 1 est valeur propre dominante et simple.

1 Partie théorique

Les questions suivantes restent valables dans le cas plus général d'une marche aléatoire sur un graphe G non orienté connexe quelconque (pas forcément régulier) représentée par une matrice de transition (symétrique) P dont 1 est valeur propre simple et dominante.

T1. Soient $s \in \{0, \ldots, \tau - 1\}$ et $i \in V$. On a :

$$\begin{split} \mathbb{P}(X_{s+1}^t = i) &= \sum_{j \in V} \mathbb{P}((X_{s+1}^t = i) \cap (X_s^t = j)) \\ &= \sum_{j \in V} \frac{1}{d} \mathbb{1}_E(i, j) \mathbb{P}(X_s^t = j) \\ &= \sum_{j \in V} P_{ij} \mathbb{P}(X_s^t = j). \end{split}$$

Ainsi $(\mathbb{P}(X_{s+1}^t=i))_{i\in V}=P\cdot (X_s^t=i)_{i\in V}$. Une récurrence immédiate montre alors que

$$\pi = P^{\tau} \cdot (\delta_{i,i_0})_{i \in V} \tag{1}$$

où δ désigne le symbole de Krönecker.

 ${\bf T2.}$ Le théorème spectral assure l'existence d'une matrice orthogonale O telle que

$$P = {}^t O \operatorname{Diag}(1, \lambda_2, \dots, \lambda_N) O.$$

Vu les valeurs propres de P, on voit que, pour une norme quelconque sur les matrices (N, N) (en particulier la norme subordonnée à $\|\cdot\|_2$):

$$P^{\tau} = {}^{t}O\Delta^{\tau}O \xrightarrow[\tau \to +\infty]{} P^{\infty} := {}^{t}O\operatorname{Diag}(1, 0, \dots, 0)O$$

car la convergence a lieu coefficient par coefficient. La convergence de $(P^{\tau})_{\tau\geqslant 1}$ pour la norme subordonnée à $\|\cdot\|_2$ entraine la convergence simple de la suite d'applications linéaires associées au sens de $\|\cdot\|_2$ vers la même limite. On peut conclure de deux manières :

— Via un calcul explicite:

$$\pi = P^{\tau}(\delta_{i,i_0})_{i \in V} \xrightarrow[\tau \to +\infty]{} P^{\infty}(\delta_{i,i_0})_{i \in V} = O_{1i_0}{}^t O^t(1,0,\ldots,0) = O_{1i_0} O^{-1}{}^t(1,0,\ldots,0).$$

Or $O^{-1}t(1,0,\ldots,0)$ est le vecteur propre normalisé de P de valeur propre 1 (il y en a un seul car la valeur propre 1 était simple). On vérifie facilement qu'il s'agit de $N^{-1/2}t(1,\ldots,1)$. Enfin, on a $O_{1i_0}=N^{-1/2}$ car c'est un coefficient de la première ligne de O, donc de la première colonne de $^tO=O^{-1}$, qui n'est autre que la matrice d'une base orthonormée de diagonalisation de P dans la base canonique. On conclut comme attendu que

$$\lim_{\tau \to +\infty} \pi = N^{-1} t(1, \dots, 1). \tag{2}$$

— En remarquant que $\pi^{\infty} := \lim_{\tau \to +\infty} \pi$ est le vecteur propre de P associé à la valeur propre 1 et dont la somme des coefficients vaut 1. En effet, pour tout τ , la somme des coefficients de π vaut 1, ce qui reste vrai à la limite (en particulier $\pi^{\infty} \neq 0$), et on a :

$$P\pi^{\infty} = P \lim_{\tau \to +\infty} P^{\tau}(\delta_{i,i_0})_{i \in V} = \lim_{\tau \to +\infty} P^{\tau+1}(\delta_{i,i_0})_{i \in V} = \pi^{\infty}.$$

Encore une fois, on trouve la loi uniforme sur V.

T3. Notons

$$A_m = \{(y_1, \dots, y_m) \in V^m \mid \text{Card}\{y_1, \dots, y_{m-1}\} = \text{Card}\{y_1, \dots, y_m\} = m - (\ell - 1)\},$$

de sorte que

$$(C_{\ell-1}=m)=\bigsqcup_{\mathbf{y}\in\mathcal{A}_m}(\mathbf{Y}=\mathbf{y}).$$

Notons aussi $\mathcal{B}_n(U)$ l'ensemble des n-uplets injectifs à valeurs dans $V \setminus U$. On a :

$$\mathbb{P}((C_{\ell} - C_{\ell-1} > n) \cap (C_{\ell-1} = m)) = \sum_{(y_1, \dots, y_n) \in \mathcal{A}_m} \mathbb{P}\left((C_{\ell} - C_{\ell-1} > n) \cap \bigcap_{1 \le t \le m} (Y_t = y_t)\right) \\
= \sum_{(y_1, \dots, y_m) \in \mathcal{A}_m} \mathbb{P}\left(\bigcap_{1 \le t \le m+n} (Y_t = y_t)\right) \\
= \sum_{(y_1, \dots, y_m) \in \mathcal{A}_m} \prod_{1 \le t \le m+n} \mathbb{P}(Y_t = y_t) \\
= \sum_{(y_1, \dots, y_m) \in \mathcal{A}_m} \prod_{(y_{m+1}, \dots, y_{m+n}) \in \mathcal{B}_n(\{y_1, \dots, y_m\})} \mathbb{P}(Y_t = y_t) \\
= \sum_{(y_1, \dots, y_m) \in \mathcal{A}_m} \frac{1}{N^{m+n}} \\
= \frac{1}{N^{m+n}} \sum_{(y_1, \dots, y_m) \in \mathcal{A}_m} \operatorname{Card} \mathcal{B}_n(\{y_1, \dots, y_m\}) \\
= \frac{1}{N^{m+n}} \sum_{(y_1, \dots, y_m) \in \mathcal{A}_m} \operatorname{Card} \mathcal{B}_n(\{y_1, \dots, y_m\}) \\
= \frac{1}{N^{m+n}} \sum_{(y_1, \dots, y_m) \in \mathcal{A}_m} n! \binom{N - (m - (\ell - 1))}{n} \\
= \frac{(N - m + \ell - 1)(N - m + \ell - 2) \cdots (N - m + \ell - n)}{N^n} \underbrace{\operatorname{Card} \mathcal{A}_m}_{N^m} \\
= \frac{(N - m + \ell - 1)(N - m + \ell - 2) \cdots (N - m + \ell - n)}{N^n} \mathbb{P}(C_{\ell-1} = m).$$

On trouve comme attendu:

$$\mathbb{P}((C_{\ell} - C_{\ell-1} > n) \mid (C_{\ell-1} = m)) = \frac{(N - m + \ell - 1)(N - m + \ell - 2) \cdots (N - m + \ell - n)}{N^n}.$$
 (5)

On aurait pu démontrer ce fait de manière moins formelle, les idées essentielles étant que

- les Y_t sont i.i.d. et suivent une loi uniforme sur V;
- le cardinal de $\mathcal{B}_n(U)$ ne dépend que de n et du cardinal de U, mais pas des valeurs de ses éléments.

Si l'on ne fait pas l'approximation de remplacer les variables Y_t par des variables uniformément distribuées sur V, il n'y a pas égalité entre les lignes (3) et (4). Cependant, la question $\mathbf{T2}$ montre que la ligne (4) est la limite de la ligne (3) lorsque τ tend vers l'infini. Ainsi, pour être tout à fait précis, on a montré que

$$\lim_{\tau \to +\infty} \mathbb{P}((C_{\ell} - C_{\ell-1} > n) \mid (C_{\ell-1} = m)) = \frac{(N - m + \ell - 1)(N - m + \ell - 2) \cdots (N - m + \ell - n)}{N^n}.$$

L'approximation est donc raisonnable jusqu'ici.

T4. Nous allons légèrement améliorer le résultat de la première limite pour pouvoir en déduire la seconde. Soient a, b des réels strictement positifs et $(a_N)_{N\geqslant 1}, (b_N)_{N\geqslant 1}$ des suites d'entiers telles que

$$a_N \underset{+\infty}{\sim} aN^{1/2}$$
 et $b_N \underset{+\infty}{\sim} bN^{1/2}$.

D'après la question précédente, on a :

$$\mathbb{P}((C_{\ell} - C_{\ell-1} > b_N) \mid (C_{\ell-1} = a_N)) = \frac{(N - a_N + \ell - 1)(N - a_N + \ell - 2) \cdots (N - a_N + \ell - b_N)}{N^{b_N}}$$

$$= \frac{(N - (a_N - (\ell - 1)))!}{N^{b_N}(N - b_N - (a_N - (\ell - 1)))!}$$

Posons, pour $N \geqslant 1$

$$u_N = N - (a_N - (\ell - 1))$$

 $v_N = N - b_N - (a_N - (\ell - 1)).$

D'après la formule de Stirling, on a :

$$\mathbb{P}((C_{\ell} - C_{\ell-1} > b_N) \mid (C_{\ell-1} = a_N)) \underset{+\infty}{\sim} \frac{\sqrt{2\pi u_N}}{\sqrt{2\pi v_N}} \frac{\exp\left[u_N \log u_N - u_N\right]}{\exp\left[b_N \log N + v_N \log v_N - v_N\right]} \\ \sim \exp\left[u_N \log u_N + v_N - u_N - b_N \log N - v_N \log v_N\right]$$

On cherche un développement asymptotique en o(1) de l'argument de l'exponentielle. On procède par étapes :

$$\log u_N = \log N - \frac{a_N - (\ell - 1)}{N} - \frac{(a_N - (\ell - 1))^2}{2N^2} + o(1/N)$$

$$= \log N - \frac{a_N - (\ell - 1)}{N} - \frac{(aN^{1/2} + o(N^{1/2}))^2}{2N^2} + o(1/N)$$

$$= \log N - \frac{a_N - (\ell - 1)}{N} - \frac{a^2}{2N} + o(1/N).$$

De même,

$$\log v_N = \log N - \frac{b_N + a_N - (\ell - 1)}{N} - \frac{(b_N + a_N - (\ell - 1))^2}{2N^2} + o(1/N)$$
$$= \log N - \frac{b_N + a_N - (\ell - 1)}{N} - \frac{(a + b)^2}{2N} + o(1/N).$$

Puis

$$\log u_N - \log v_N = \frac{b_N}{N} + \frac{b(2a+b)}{2N} + o(1/N).$$

D'où, en utilisant le fait que $a_N = aN^{1/2} + o(N^{1/2})$ et $b_N = bN^{1/2} + o(N^{1/2})$

$$v_N(\log u_N - \log v_N) = b_N + \frac{b(2a+b)}{2} - \frac{b_N(b_N + a_N)}{N} + o(1)$$

$$= b_N + \frac{b(2a+b)}{2} - b(a+b) + o(1)$$

$$= b_N - \frac{b^2}{2} + o(1).$$
(6)

De plus, pour la même raison,

$$b_N \log u_N = b_N \log N - ab + o(1). \tag{7}$$

Enfin, en utilisant les développements asymptotiques précédents (6 et 7)

$$u_N \log u_N + v_N - u_N - b_N \log N - v_N \log v_N = v_N (\log u_N - \log v_N) + b_N \log u_N - b_N - b_N \log N$$

$$= b_N - \frac{b^2}{2} + b_N \log N - ab - b_N - b_N \log N + o(1)$$

$$= -ab - \frac{b^2}{2} + o(1).$$

Cela montre que

$$\mathbb{P}((C_{\ell} - C_{\ell-1} > b_N) \mid (C_{\ell-1} = a_N)) \xrightarrow[N \to +\infty]{} e^{-ab - b^2/2}.$$
 (8)

Étudions maintenant la suite

$$\mathbb{P}\left(\left(\frac{C_{\ell}^2 - C_{\ell-1}^2}{2N} > y\right) \middle| \left(\frac{C_{\ell-1}^2}{2N} = \frac{\lfloor (2Nx)^{1/2} \rfloor^2}{2N}\right)\right)$$

où x, y > 0. On écrit pour cela

$$\mathbb{P}\left(\left(\frac{C_{\ell}^{2} - C_{\ell-1}^{2}}{2N} > y\right) \middle| \left(\frac{C_{\ell-1}^{2}}{2N} = \frac{\lfloor (2Nx)^{1/2} \rfloor^{2}}{2N}\right)\right) \\
= \mathbb{P}\left(C_{\ell} > \left(\lfloor (2Nx)^{1/2} \rfloor^{2} + (2Ny)\right)^{1/2} \middle| C_{\ell-1} = \lfloor (2Nx) \rfloor^{1/2}\right) \\
= \mathbb{P}\left(C_{\ell} - C_{\ell-1} > \left(\lfloor (2Nx)^{1/2} \rfloor^{2} + (2Ny)\right)^{1/2} - \lfloor (2Nx)^{1/2} \rfloor \middle| C_{\ell-1} = \lfloor (2Nx)^{1/2} \rfloor\right).$$

Or,

$$\lfloor (2Nx)^{1/2} \rfloor \underset{+\infty}{\sim} (2Nx)^{1/2}$$

 et

$$\left(\lfloor (2Nx)^{1/2} \rfloor^2 + (2Ny) \right)^{1/2} - \lfloor (2Nx)^{1/2} \rfloor = (2N(x+y) + o(N))^{1/2} - (2Nx)^{1/2} + o(N^{1/2})$$

$$= (2N)^{1/2} \left[(x+y)^{1/2} - x^{1/2} \right] + o(N^{1/2}).$$

On peut donc appliquer (8) avec $a = (2x)^{1/2}$ et $b = 2^{1/2} [(x+y)^{1/2} - x^{1/2}]$. On a

$$ab + b^{2}/2 = 2[x(x+y)]^{1/2} - 2x + (x+y) - 2[x(x+y)]^{1/2} + x = y,$$

ce qui donne

$$\mathbb{P}\left(\left(\frac{C_{\ell}^2 - C_{\ell-1}^2}{2N} > y\right) \middle| \left(\frac{C_{\ell-1}^2}{2N} = \frac{\lfloor (2Nx)^{1/2} \rfloor^2}{2N}\right)\right) \xrightarrow[N \to +\infty]{} e^{-y}. \tag{9}$$