

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 $X \geq 0$ lorsque tous ses coefficients sont positifs ou nuls, et $X > 0$ lorsque tous ses coefficients sont strictement positifs. On désigne par $X(i, j)$ le coefficient d'indice (i, j) de X , et si X est un vecteur de \mathbb{R}^N , on note $X(i)$ au lieu de $X(i, 0)$.

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

- *A possède une valeur propre réelle $\rho > 0$ telle que toutes les autres valeurs propres de A sont de module strictement inférieur à ρ . On dit que ρ est dominante*
- *Il existe un vecteur propre $X > 0$ associé à la valeur propre ρ .*
- *ρ 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 ρ 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 $A \geq 0$ 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 .*

Preuve du théorème 1. Soit $\|\cdot\|$ une norme sur \mathbb{R}^N . Posons $\mathcal{S} = \{X \in \mathbb{R}^N \mid X \geq 0 \text{ et } \|X\| = 1\}$, qui est compact car fermé borné de \mathbb{R}^N , et $\Lambda = \{\lambda \in \mathbb{R} \mid \exists X \in \mathcal{S}, (A - \lambda I)X \geq 0\}$. On voit que $0 \in \Lambda$ et que Λ est majoré par la somme des coefficients de A . Soit donc $\rho = \sup \Lambda \in \mathbb{R}$. Il existe des suites $(\lambda_n) \in \Lambda^{\mathbb{N}}$ et $(X_n) \in \mathcal{S}^{\mathbb{N}}$ telles que

$$\lambda_n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} \rho \quad \text{et} \quad \forall n \in \mathbb{N}, (A - \lambda_n I)X_n \geq 0.$$

\mathcal{S} étant compact, on peut supposer quitte à extraire que X_n converge vers $X \in \mathcal{S}$. En passant à la limite, il vient $(A - \rho I)X \geq 0$. Supposons que $(A - \rho I)X \neq 0$. Soit $Y = \frac{AX}{\|AX\|} \in \mathcal{S}$. On a par construction $(A - \rho I)Y = \frac{1}{\|AX\|} A(A - \rho I)X > 0$, et donc pour $\varepsilon > 0$ assez petit, $(A - (\rho + \varepsilon)I)Y > 0$, d'où $\rho + \varepsilon \in \Lambda$, ce qui est absurde. Ainsi, $AX = \rho X$. De plus $AX > 0$ car $A > 0$, $X \geq 0$ et $X \neq 0$, donc $\rho > 0$ et $X > 0$. ρ est donc une valeur propre strictement positive de A et il existe un vecteur propre $X > 0$ associé à ρ .

Montrons que ρ est dominante. Soit $\lambda \in \mathbb{C}$ une valeur propre de A distincte de ρ , et $Z \in \mathbb{C}^N$ un vecteur propre associé à λ . On a

$$\forall i, \quad \sum_j A(i, j) Z(j) = \lambda Z(i) \quad \text{donc} \quad \forall i, \quad |\lambda| |Z(i)| \leq \sum_j A(i, j) |Z(j)|.$$

Ainsi, $|\lambda| \in \Lambda$, donc $|\lambda| \leq \rho$. Montrons que l'inégalité est stricte. Pour cela, on suppose par l'absurde que $|\lambda| = |\rho|$. En notant $|Z|$ le vecteur dont chaque composante est $|Z(i)|$, on a $(A - |\lambda| I) |Z| \geq 0$. Si $(A - |\lambda| I) |Z| \neq 0$, alors $(A - |\lambda| I) A |Z| > 0$ et par suite $|\lambda| < \rho$, ce qui est contraire aux hypothèses. Donc

$$\forall i, \quad |\lambda| |Z(i)| = \sum_j A(i, j) |Z(j)|.$$

Mais alors, par cas d'égalité dans l'inégalité triangulaire, il existe $X \geq 0$, $X \neq 0$ et $\theta \in \mathbb{R}$ tels que $Z = e^{i\theta} X$. On en déduit que $AX = \lambda X$, et donc que λ est réelle, et strictement positive. On a donc $\lambda = |\lambda| = \rho$, ce qui est absurde. ρ est donc dominante.

Montrons enfin que ρ est simple. On commence par montrer que l'espace propre E_ρ est de dimension 1. Si ce n'est pas le cas, il existe deux vecteurs propres $X > 0$ et $Y \neq 0$ associés à ρ tels que (X, Y) est libre. Quitte à changer Y en $-Y$, on peut supposer qu'une de ses composantes est strictement positive. Le réel $\alpha := \min \{X(i)/Y(i) : 1 \leq i \leq N \text{ et } Y(i) > 0\}$ est bien défini et vérifie $X - \alpha Y \geq 0$ mais $X - \alpha Y \not\geq 0$. Or, $X - \alpha Y$ est encore un vecteur propre de A associé à ρ (il est non nul par liberté de (X, Y)), et $A > 0$ donc

$$\rho(X - \alpha Y) = A(X - \alpha Y) > 0,$$

ce qui est en contradiction avec $X - \alpha Y \not\geq 0$. Ainsi, E_ρ est de dimension 1. On améliore maintenant le résultat en montrant que ρ est simple. Soit $(X_1 = X, \dots, X_N)$ une base de \mathbb{R}^N qui complète un vecteur propre $X > 0$ associé à ρ . En notant P la matrice dont la i -ième colonne est X_i , on a

$$P^{-1}AP = \left(\begin{array}{c|ccc} \rho & \star & \cdots & \star \\ \hline 0 & & & \\ \vdots & & B & \\ 0 & & & \end{array} \right), \quad \text{avec } B \in \mathcal{M}_{N-1}(\mathbb{R}).$$

Les polynômes caractéristiques χ_A et χ_B de A et B vérifient $\chi_A = (X - \rho)\chi_B$. Supposons que ρ est racine d'ordre au moins 2 de χ_A . Alors ρ est racine de χ_B , donc valeur propre de B . Soit $Z \in \mathbb{R}^{N-1}$ un vecteur propre de B associé à ρ . En posant $Y = P \begin{pmatrix} 0 \\ Z \end{pmatrix}$, il vient

$$AY = P \left(\begin{array}{c|ccc} \rho & \star & \cdots & \star \\ \hline 0 & & & \\ \vdots & & B & \\ 0 & & & \end{array} \right) \begin{pmatrix} 0 \\ Z \end{pmatrix} = P \begin{pmatrix} \alpha \\ BZ \end{pmatrix} = P \begin{pmatrix} \alpha \\ \rho Z \end{pmatrix} = \rho Y + \alpha X.$$

Le réel α est non nul sinon (X, Y) formerait une famille libre de vecteurs propres de A associés à ρ . De plus, une récurrence immédiate donne $A^k Y = \rho^k Y + k\alpha \rho^{k-1} X$ pour $k \geq 0$, et donc

$$A^k |Y| \geq |A^k Y| = |\rho^k Y + k\alpha \rho^{k-1} X| \geq \rho^{k-1} (k|\alpha| |X| - \rho |Y|) = \rho^{k-1} (k|\alpha| |X - \rho |Y|).$$

Comme $\alpha \neq 0$ et $X > 0$, on peut prendre k suffisamment grand pour que $k\alpha X - \rho |Y| > \rho |Y|$. On obtient $A^k |Y| > \rho^k |Y|$. Comme $A^k > 0$, on en déduit en appliquant le début de la preuve que A^k possède une valeur propre strictement supérieure à ρ^k . C'est absurde car toute valeur propre de A^k est de la forme λ^k avec λ valeur propre de A (par trigonalisation de A). On a donc montré que ρ est racine d'ordre 1 de χ_A . Cela achève la preuve. \square

Preuve du corollaire 1. Remarquons qu'une matrice M est stochastique si et seulement si le vecteur $U := (1, \dots, 1)^\top$ vérifie $MU = U$. On en déduit facilement qu'un produit de matrices stochastiques est stochastique. De plus, on a :

$$\forall X \in \mathbb{R}^N, \forall i, \quad |(MX)(i)| = \left| \sum_j M(i, j)X(j) \right| \leq \sum_j M(i, j) |X(j)| \leq \sum_j M(i, j) \|X\|_\infty = \|X\|_\infty$$

donc $\|M\| \leq 1$. Soit k tel que $A^k > 0$. Comme $A^k > 0$, le théorème de Perron–Frobenius s'applique. Le fait que $\|A^k\| \leq 1$ entraîne $\rho \leq 1$, mais on a aussi $\rho \geq 1$ car $A^k U = U$. Donc $\rho = 1$. Ainsi, 1 est valeur propre simple et dominante de A^k . Puis on trigonalise A . Il existe une matrice inversible P telle que

$$A = P \begin{pmatrix} 1 & \star & \cdots & \star \\ 0 & \lambda_2 & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \star \\ 0 & \cdots & 0 & \lambda_N \end{pmatrix} P^{-1} \quad \text{donc} \quad A^k = P \begin{pmatrix} 1 & \star & \cdots & \star \\ 0 & \lambda_2^k & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \star \\ 0 & \cdots & 0 & \lambda_N^k \end{pmatrix} P^{-1}.$$

On en déduit que pour $2 \leq i \leq N$, $|\lambda_i|^k < 1$, donc $|\lambda_i| < 1$. Ainsi, 1 est valeur propre dominante de A et l'espace propre associé est de dimension 1. En reprenant la fin de la preuve du théorème de Perron–Frobenius, on montre que 1 est en fait simple. D'où le résultat. \square

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 $j \rightarrow l_{k-1} \rightarrow \cdots \rightarrow l_1 \rightarrow i$ est un chemin dans le graphe G . Comme $P \geq 0$, $P^k(i, j)$ 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 , alors -1 est dans le spectre de P . Par contre, une matrice de transition P sur un graphe connexe tel que tout sommet est relié à lui même est régulière. En effet, comme le graphe est connexe, il existe un entier k tel que pour tout $(i, j) \in V^2$, il existe un chemin de j vers i de longueur au plus k . En ajoutant autant de fois que nécessaire l'arête (j, j) au début du chemin, on trouve un chemin de longueur exactement k . Justement, le fait de considérer des marches aléatoires paresseuses revient à ajouter toutes les arêtes (j, j) , $j \in V$ 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. On note δ le symbole de Krönecker et $U = (\delta_{i,i_0})_{i \in V}$ le vecteur de probabilité à l'instant initial. Soient $s \in \{0, \dots, \tau - 1\}$ et $i \in V$. On a :

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

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

$$\pi = P^\tau U. \quad (1)$$

T2. Modifions légèrement la notation de l'énoncé, on note π_τ la matrice π de l'énoncé. Le théorème spectral assure l'existence d'une matrice orthogonale O telle que

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

Affranchissons nous de la norme 2 qui est équivalente à la convergence terme à terme. Nous avons :

$$P^\tau = O^\top \text{Diag}(1, \lambda_2^\tau, \dots, \lambda_N^\tau) O \rightarrow O^\top \text{Diag}(1, 0, \dots, 0) O := P^\infty$$

lorsque $\tau \rightarrow +\infty$. La question précédente nous donne :

$$P^{\tau+1} U = \pi_{\tau+1} = P \pi_\tau = P \times P^\tau U$$

En faisant tendre τ vers l'infini dans l'égalité précédente, on obtient $P \pi^\infty = \pi^\infty$ avec $\pi^\infty = P^\infty U$. Comme de plus la somme des composantes de π^∞ vaut 1, ce vecteur est en particulier non nul. Ainsi π^∞ est un vecteur propre de P associé à la valeur 1. Or on remarque que $(1)_{i \in V}$ est aussi un vecteur propre pour P associé à la valeur propre 1 dont le sous espace propre est de dimension 1. Il existe donc $\lambda \in \mathbb{R}$ tel que $\pi^\infty = \lambda (1)_{i \in V}$. Vu que la somme des composantes de π^∞ vaut 1, on obtient $\lambda = \frac{1}{N}$ ce qui conclut.

T3. Notons

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

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 :

$$\begin{aligned}
\mathbb{P}((C_\ell - C_{\ell-1} > n) \cap (C_{\ell-1} = m)) &= \sum_{(y_1, \dots, y_n) \in \mathcal{A}_m} \mathbb{P} \left((C_\ell - C_{\ell-1} > n) \cap \bigcap_{1 \leq t \leq m} (Y_t = y_t) \right) \\
&= \sum_{\substack{(y_1, \dots, y_m) \in \mathcal{A}_m \\ (y_{m+1}, \dots, y_{m+n}) \in \mathcal{B}_n(\{y_1, \dots, y_m\})}} \mathbb{P} \left(\bigcap_{1 \leq t \leq m+n} (Y_t = y_t) \right) \\
&= \sum_{\substack{(y_1, \dots, y_m) \in \mathcal{A}_m \\ (y_{m+1}, \dots, y_{m+n}) \in \mathcal{B}_n(\{y_1, \dots, y_m\})}} \prod_{1 \leq t \leq m+n} \mathbb{P}(Y_t = y_t) \quad (2) \\
&= \sum_{\substack{(y_1, \dots, y_m) \in \mathcal{A}_m \\ (y_{m+1}, \dots, y_{m+n}) \in \mathcal{B}_n(\{y_1, \dots, y_m\})}} \frac{1}{N^{m+n}} \quad (3) \\
&= \frac{1}{N^{m+n}} \sum_{(y_1, \dots, y_m) \in \mathcal{A}_m} \text{Card } \mathcal{B}_n(\{y_1, \dots, y_m\}) \\
&= \frac{1}{N^{m+n}} \sum_{(y_1, \dots, y_m) \in \mathcal{A}_m} n! \binom{N - (m - (\ell - 1))}{n} \\
&= \frac{(N - m + \ell - 1)(N - m + \ell - 2) \cdots (N - m + \ell - n)}{N^n} \frac{\text{Card } \mathcal{A}_m}{N^m} \\
&= \frac{(N - m + \ell - 1)(N - m + \ell - 2) \cdots (N - m + \ell - n)}{N^n} \mathbb{P}(C_{\ell-1} = m).
\end{aligned}$$

On trouve comme attendu :

$$\mathbb{P}((C_\ell - C_{\ell-1} > n) \mid (C_{\ell-1} = m)) = \frac{(N - m + \ell - 1)(N - m + \ell - 2) \cdots (N - m + \ell - n)}{N^n}. \quad (4)$$

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 (2) et (3). Cependant, la question **T2** montre que la ligne (3) est la limite de la ligne (2) lorsque τ tend vers l'infini. Ainsi, pour être tout à fait précis, on a montré que

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

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 $(a_N)_{N \geq 1}, (b_N)_{N \geq 1}$ des suites d'entiers telles que

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

D'après la question précédente, on a :

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

Posons, pour $N \geq 1$

$$\begin{aligned} u_N &= N - (a_N - (\ell - 1)) \\ v_N &= N - b_N - (a_N - (\ell - 1)). \end{aligned}$$

D'après la formule de Stirling, on a :

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

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

$$\begin{aligned} \log u_N &= \log N - \frac{a_N - (\ell - 1)}{N} - \frac{(a_N - (\ell - 1))^2}{2N^2} + o(1/N) \\ &= \log N - \frac{a_N - (\ell - 1)}{N} - \frac{(aN^{1/2} + o(N^{1/2}))^2}{2N^2} + o(1/N) \\ &= \log N - \frac{a_N - (\ell - 1)}{N} - \frac{a^2}{2N} + o(1/N). \end{aligned}$$

De même,

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

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 $b_N = bN^{1/2} + o(N^{1/2})$

$$\begin{aligned} v_N(\log u_N - \log v_N) &= b_N + \frac{b(2a + b)}{2} - \frac{b_N(b_N + a_N)}{N} + o(1) \\ &= b_N + \frac{b(2a + b)}{2} - b(a + b) + o(1) \\ &= b_N - \frac{b^2}{2} + o(1). \end{aligned} \tag{5}$$

De plus, pour la même raison,

$$b_N \log u_N = b_N \log N - ab + o(1). \tag{6}$$

Enfin, en utilisant les développements asymptotiques précédents (5 et 6)

$$\begin{aligned} u_N \log u_N + v_N - u_N - b_N \log N - v_N \log v_N &= v_N(\log u_N - \log v_N) + b_N \log u_N - b_N - b_N \log N \\ &= b_N - \frac{b^2}{2} + b_N \log N - ab - b_N - b_N \log N + o(1) \\ &= -ab - \frac{b^2}{2} + o(1). \end{aligned}$$

Cela montre que

$$\mathbb{P}((C_\ell - C_{\ell-1} > b_N) \mid (C_{\ell-1} = a_N)) \xrightarrow{N \rightarrow +\infty} e^{-ab-b^2/2}. \quad (7)$$

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

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

Or,

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

et

$$\begin{aligned} \left(\lfloor (2Nx)^{1/2} \rfloor^2 + (2Ny) \right)^{1/2} - \lfloor (2Nx)^{1/2} \rfloor &= (2N(x+y) + o(N))^{1/2} - (2Nx)^{1/2} + o(N^{1/2}) \\ &= (2N)^{1/2} \left[(x+y)^{1/2} - x^{1/2} \right] + o(N^{1/2}). \end{aligned}$$

On peut donc appliquer (7) 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

$$\mathbb{P} \left(\left(\frac{C_\ell^2 - C_{\ell-1}^2}{2N} > y \right) \middle| \left(\frac{C_{\ell-1}^2}{2N} = \frac{\lfloor (2Nx)^{1/2} \rfloor^2}{2N} \right) \right) \xrightarrow{N \rightarrow +\infty} e^{-y}. \quad (8)$$