

TD 09 – Méthode probabiliste (corrigé)


Exercice 1.

Coloriages

La coloration d'un graphe G consiste à attribuer une couleur à chacun de ses sommets de manière que deux sommets reliés par une arête soient de couleurs différentes. Le nombre minimal de couleurs est appelé *nombre chromatique*, on le note $\chi(G)$.


Clairement, les graphes contenant de grandes cliques ont un grand nombre chromatique, mais la réciproque n'est pas vraie. Le but de cet exercice est de prouver le théorème de Mycielski¹ : pour tout entier $k \geq 2$, il existe un graphe G tel que G ne contient aucun triangle et avec pourtant $\chi(G) \geq k$.

1. Soit $0 < \varepsilon < \frac{1}{3}$ et soit G un graphe aléatoire avec n sommets où chaque arête est présente indépendamment des autres avec probabilité $p = n^{\varepsilon-1}$. Montrer que quand n tend vers l'infini, la probabilité que G ait plus de $n/2$ triangles tend vers 0.

 Pour trois sommets distincts a, b et c , la probabilité d'être un triangle est p^3 . Il y a $\binom{n}{3}$ ensembles de trois sommets, donc l'espérance du nombre de triangle est $\mathbb{E}[N] \leq n^3 p^3$. Par Markov,

$$\mathbf{P}\left\{N \geq \frac{n}{2}\right\} \leq \frac{n^3 p^3}{\frac{n}{2}} = 2n^2 p^3 = 2n^{3\varepsilon-1} \rightarrow 0.$$

2. Soit $\alpha(G)$ la taille du plus grand *ensemble indépendant* de G (un ensemble indépendant est un ensemble de sommets deux à deux non adjacents). Montrer que $\chi(G) \geq \frac{n}{\alpha(G)}$.

 Par définition de $\chi(G)$, il existe un coloriage de G avec $\chi(G)$ couleurs, autrement dit une partition de V en $\chi(G)$ ensembles indépendants. Alors pour chaque tel sous-ensemble A , on a $\alpha(G) \geq |A|$. Donc $\chi(G) \times \alpha(G) \geq n$, d'où le résultat.

3. Soit $a = 3n^{1-\varepsilon} \ln n$. Montrer que :

$$\mathbf{P}\{\alpha(G) < a\} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 1.$$

En déduire qu'il existe n et G de taille n tels que G a au plus $\frac{n}{2}$ triangles et $\alpha(G) < a$.

 Pour tous sommets v_1, \dots, v_a distincts, on a

$$\mathbf{P}\{\{v_1, \dots, v_a\} \text{ est indépendant}\} = (1-p)^{\frac{a(a-1)}{2}}.$$

Donc

$$\mathbf{P}\{\alpha(G) \geq a\} \leq \binom{n}{a} (1-p)^{\frac{a(a-1)}{2}} < n^a (1-p)^{\frac{a(a-1)}{2}} < n^a e^{-p \frac{a(a-1)}{2}} \rightarrow 0.$$

Donc (question 1 et question 3) il existe n et G de taille n tels que G a au plus $\frac{n}{2}$ triangles et $\alpha(G) < a$.

4. Soit G un tel graphe. Soit G' un graphe obtenu à partir de G en supprimant le minimum de sommets afin que G' ne contienne aucun triangle. Montrer que :

$$\chi(G') > \frac{n^\varepsilon}{6 \ln n}$$

et conclure la preuve du théorème de Mycielski.

 Par la question 2, on a

$$\chi(G') \geq \frac{|G'|}{\alpha(G')} > \frac{n}{2} \times \frac{1}{a} = \frac{n^\varepsilon}{6 \ln n}.$$

Ce qui conclut la preuve du théorème (pour n assez grand, on peut obtenir G' sans triangle avec $\chi(G')$ aussi grand que l'on veut).

1. Jan Mycielski (1932–2025), mathématicien polono-américain.

Exercice 2.

Un c'est bien, deux c'est mieux

Deux cent étudiant·es participent à un concours de maths. Le concours comporte 6 questions. Pour chaque question, au moins 120 étudiant·es ont réussi à répondre correctement. Montrer qu'il existe deux étudiant·es qui avaient tout bon à elleux deux (*i.e.* tels que pour chaque question, au moins un·e des étudiant·es a bien répondu).

🔗 On considère une distribution uniforme sur les couples d'étudiant·es avec remise. Soient u et v deux entiers entre 1 et 200 tirés uniformément au hasard (et indépendamment). Pour $1 \leq i \leq 6$, on note $u[i] = 1$ si l'étudiant·e u a bien répondu à la question i , et $u[i] = 0$ sinon. On sait que pour tout i ,

$$\mathbf{P}\{u[i] = 0\} \leq \frac{80}{200} = \frac{2}{5},$$

où la probabilité est prise sur le choix de u . De plus, on a :

$$\mathbf{P}\{v[i] = 0 \mid u[i] = 0\} \leq \frac{79}{199} < \frac{80}{200}.$$

On en déduit :

$$\mathbf{P}\{u[i] = 0 \text{ et } v[i] = 0\} \leq \frac{4}{25}.$$

D'où, par borne de l'union,

$$\mathbf{P}\{\exists i \text{ t.q. } u[i] = 0 \text{ et } v[i] = 0\} \leq \frac{24}{25} < 1.$$

Donc il existe un choix de u et v (*i.e.* deux étudiant·es) tels que pour toute question, $u[i] = 1$ ou $v[i] = 1$.

Attention : les étudiant·es sont choisi·es aléatoirement mais leurs réponses ne sont pas nécessairement indépendantes ! Une fois les copies corrigées, on a des informations en plus sur la répartition des notes qui font que ni les réponses de deux étudiant·es à la même question, ni les réponses d'un·e étudiant·e à deux questions, ne sont indépendantes.

Exercice 3.

Union d'intervalles

Soit S une union d'intervalles inclus dans le segment $[0; 1]$. On suppose que la longueur totale de S est strictement supérieure à $\frac{1}{2}$. Montrer qu'il existe deux points $x, y \in S$ tels que $|x - y| = 0, 1$.

🔗 On tire x uniformément au hasard dans $[0; 1]$. On définit (faire un dessin pour expliquer si nécessaire) :

$$y = \begin{cases} x + 0, 1 & \text{si } \lfloor 10x \rfloor \text{ est pair,} \\ x - 0, 1 & \text{sinon.} \end{cases}$$

Alors, y est uniformément distribué dans $[0; 1]$, mais il n'est pas indépendant de x ; et on a $|x - y| = 0, 1$. Par borne de l'union,

$$\mathbf{P}\{x \notin S \text{ ou } y \notin S\} \leq 2(1 - t)$$

où t est la longueur totale de S . Or par hypothèse $1 - t < \frac{1}{2}$, donc cette probabilité est strictement inférieure à 1.

On en déduit qu'il existe x et y dans S à distance 0, 1.

Exercice 4.

Un problème complexe

Soit $a, b \in \mathbb{C}$ et $P = z^2 + az + b$ un polynôme de degré 2 tels que pour tout $z \in \mathbb{C}$, $|z| = 1 \Rightarrow |P(z)| = 1$. Montrer que $a = b = 0$.

Indication : on pourra considérer $\mathbf{E}[|P(Z)|^2]$, où Z est choisi uniformément sur le cercle unité.

🔗 On définit Z une variable aléatoire uniforme sur le cercle unité complexe. En utilisant le fait que $|Z| = 1$, on a :

$$|P(Z)|^2 = (Z^2 + aZ + b)\overline{(Z^2 + aZ + b)} = 1 + |a|^2 + |b|^2 + 2\operatorname{Re}(\bar{a}Z) + 2\operatorname{Re}(\bar{b}Z^2) + 2\operatorname{Re}(a\bar{b}Z)$$

Mais l'espérance de chacune des parties réelles est nulle (c'est une variable centrée en zéro quand Z parcourt le cercle unité, on peut aussi le voir en écrivant la définition de l'espérance et des parties réelles avec les sinus). D'où $\mathbf{E}[|P(Z)|^2] = 1 + |a|^2 + |b|^2$. Mais comme $|P(z)| = 1$ pour tout z (par hypothèse), on sait aussi que $\mathbf{E}[|P(Z)|^2] = 1$. D'où $a = b = 0$.

Exercice 5.

Lemme local de Lovász

Soit $k > 6$. On se donne une famille $(A_i)_{i \in I}$ de sous-ensembles d'un ensemble fini F telle que :

1. Pour tout $i \in I$, $|A_i| = k$,
2. Pour tout $x \in F$, $|\{i \in I \mid x \in A_i\}| \leq \frac{2^k}{8k}$.

En utilisant le lemme local de Lovász², montrer qu'il existe une partition $F = F_1 \cup F_2$ telle que

$$\forall i \in I, \quad A_i \cap F_1 \neq \emptyset \quad \text{et} \quad A_i \cap F_2 \neq \emptyset.$$

Lemme Local de Lovász (rappel) : Soient n, d des entiers, $0 \leq p \leq 1$ et A_1, \dots, A_n des événements tels que :

1. pour tout $1 \leq i \leq n$, on a $\mathbf{P}\{A_i\} \leq p$,
2. les événements $(A_i)_{1 \leq i \leq n}$ admettent un graphe de dépendance de degré $\leq d$,
3. on a $4dp \leq 1$.

Alors on a $\mathbf{P}\{\overline{A_1} \cap \dots \cap \overline{A_n}\} > 0$.

 On partitionne F au hasard en décidant indépendamment et uniformément si chaque $x \in F$ est dans F_1 ou F_2 .

Pour tout $i \in I$, soit E_i l'événement $\{A_i \cap F_1 = \emptyset\} \cup \{A_i \cap F_2 = \emptyset\}$.

Chaque élément $x \in A_i$ appartient à au maximum $\frac{2k}{k} - 1$ autres A_j par hypothèse 2. Du plus A_i a au maximum k éléments par hypothèse 1,

donc finalement E_i est indépendant de tous les autres E_j sauf au plus $\frac{2k}{k}$ d'entre eux.

On peut alors appliquer le lemme local de Lovász avec :

— $\mathbf{P}\{E_i\} \leq 2 \times \frac{1}{2k}$ donc $p := \frac{1}{2k-1}$,

— $d := \frac{2k}{k}$,

— on vérifie qu'on a bien $4dp = 1$.

Et alors $\mathbf{P}\{\bigcap_{i \in I} \overline{E_i}\} > 0$.


Remarque : le $k > 6$ vient de la condition 2 où on veut $\frac{2k}{k} > 1$ (sinon pour tout x , x n'appartient à aucun A_i , donc tous les A_i sont vides, contradiction avec la condition 1).

Exercice 6.

Partition de graphe

Soit $G = (V, E)$ un graphe non dirigé avec n sommets et m arrêtes.

Montrer qu'il existe une partition de V en deux ensembles disjoints A et B telle que au moins la moitié des arrêtes de G relie un sommet de A et un sommet de B .

 On construit une partition $G = A \uplus B$ au hasard, en choisissant pour chaque sommet e s'il appartient à A ou B uniformément et indépendamment. Pour toute arrête $e_i \in E$ de G , on note X_i l'événement « e_i relie A et B ». Alors $\mathbf{P}\{X_i = 1\} = \frac{1}{2}$, donc $\mathbf{E}[X_i] = \frac{1}{2}$.

Notons $M = \sum_{i=1}^m X_i$ la v.a. qui compte le nombre d'arrêtes reliant A et B . Son espérance est

$$\mathbf{E}[M] = \sum_{i=1}^m \mathbf{E}[X_i] = \frac{m}{2}.$$

Mais on a toujours $\mathbf{P}\{M \geq \mathbf{E}[M]\} > 0$ (et $\mathbf{P}\{M \leq \mathbf{E}[M]\} > 0$), donc en particulier $\mathbf{P}\{M \geq \frac{m}{2}\} > 0$, d'où le résultat.

2. László Lovász (né en 1948), mathématicien hongrois.