

---

**TD 07 – Convergence de variables aléatoires et (encore) partiel de l’an dernier**


---

**Exercice 1.***Suite de bits aléatoires*

On se donne  $X_i$  une suite infinie de bits aléatoires non biaisés.

1. Montrer que presque sûrement tout mot fini apparaît dans la suite  $X_i$ .
2. En déduire que la presque sûrement tout mot fini apparaît une infinité de fois dans la suite  $X_i$ .

**Exercice 2.***Algorithme probabiliste pour calculer la médiane*

On étudie un algorithme probabiliste<sup>1</sup> pour déterminer la médiane d’un ensemble  $E = \{x_1, \dots, x_n\}$  de  $n$  nombres réels en temps  $O(n)$ . On rappelle que  $m$  est une médiane de  $E$  si au moins  $\lceil n/2 \rceil$  des éléments de  $E$  sont inférieurs ou égaux à  $m$ , et au moins  $\lceil n/2 \rceil$  des éléments de  $E$  sont supérieurs ou égaux à  $m$ . Pour simplifier on suppose  $n$  impair (ce qui fait que la médiane est unique) et on suppose aussi que les éléments de  $E$  sont tous distincts.

Voici comment fonctionne l’algorithme

- (a) Soit  $(Y_i)_{1 \leq i \leq n}$  une suite de v.a. i.i.d. de loi de Bernoulli de paramètre  $n^{-1/4}$ . On considère le sous-ensemble aléatoire de  $E$  défini par  $F = \{x_i : Y_i = 1\}$ . Si  $\text{card } F \leq \frac{2}{3}n^{3/4}$  ou  $\text{card } F \geq 2n^{3/4}$  on répond «ERREUR 1».
  - (b) On trie  $F$  et on appelle  $d$  le  $\lfloor \frac{1}{2}n^{3/4} - \sqrt{n} \rfloor$ ème plus petit élément de  $F$ , et  $u$  le  $\lfloor \frac{1}{2}n^{3/4} - \sqrt{n} \rfloor$ ème plus grand élément de  $F$ .
  - (c) On détermine le rang de  $d$  et de  $u$  dans  $E$  (l’élément minimal a rang 1, l’élément maximal a rang  $n$ ), que l’on note respectivement  $r_d$  et  $r_u$ . Si  $r_d > n/2$  ou  $r_u < n/2$  on répond «ERREUR 2».
  - (d) On note  $G = \{x_i \in E : d < x_i < u\}$ . Si  $\text{card } G \geq 4n^{3/4}$  on répond «ERREUR 3».
  - (e) On trie  $G$  et on renvoie le  $(\lceil n/2 \rceil - r_d)$ ème élément de  $G$ .
1. Justifier pourquoi l’algorithme retourne la médiane en temps  $O(n)$  lorsqu’il ne répond pas de message d’erreur.
  2. Montrer que pour  $i \in \{1, 2, 3\}$ , on a

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \Pr(\text{l'algorithme retourne «ERREUR } i\text{») = 0.$$

Pour simplifier l’analyse et éviter d’écrire des symboles  $\lfloor \cdot \rfloor$  ou  $\lceil \cdot \rceil$ , on pourra supposer implicitement que des nombres tels que  $\sqrt{n}$ ,  $\frac{1}{2}n^{3/4}$ , ... sont des entiers

**Exercice 3.***Approximation de Poisson*

On se place dans le modèle *Balls and Bins* où l’on jette  $m$  balles au hasard dans  $n$  paniers. Le problème est que les v.a.  $X_i$  représentant le nombre de balles dans le  $i$ -ème panier ne sont pas indépendantes (intuitivement, car  $X_1 + \dots + X_n = m$ ). On voudrait approximer le modèle *Balls and Bins* par le modèle *Approximation de Poisson*, dans lequel  $Y_1, \dots, Y_n$  sont des variables aléatoires indépendantes qui suivent chacune une loi de Poisson de moyenne  $\mu = m/n$  (la variable  $Y_i$  est donc pensée pour être la version simplifiée de  $X_i$ ).

1. Montrer que  $Y = \sum_{i=1}^n Y_i$  suit une loi de Poisson dont on précisera le paramètre.
2. Montrer que la distribution de  $(Y_1, \dots, Y_n)$  conditionnée au fait que  $Y = m$  est la même que la distribution de  $(X_1, \dots, X_n)$ .

**Note :** on peut en fait obtenir un résultat légèrement plus général. Si  $(X_1, \dots, X_n)$  représente la charge de  $n$  paniers après avoir lancé au hasard  $k$  balles, et que les  $Y_i$  sont  $n$  v.a. indépendantes suivant chacune une loi de Poisson de paramètre  $m/n$ , alors la distribution de  $(Y_1, \dots, Y_n)$  conditionnée au fait que  $Y = k$  est la même que la distribution de  $(X_1, \dots, X_n)$ , indépendamment de la valeur de  $m$ .

---

1. Remarque : il existe un algorithme déterministe de même performance

3. Soit  $f$  une fonction sur  $n$  variables, à valeurs réelles positives ou nulles. Prouver que

$$\mathbf{E} [f(X_1, \dots, X_n)] \leq e\sqrt{m} \mathbf{E} [f(Y_1, \dots, Y_n)] .$$

On pourra prouver comme étape intermédiaire que  $m! < e\sqrt{m} \left(\frac{m}{e}\right)^m$ .

4. En déduire le corollaire suivant : soit  $\mathcal{E}$  un événement qui dépend de la charge des paniers. Supposons que  $\mathcal{E}$  arrive avec probabilité  $p$  dans l'Approximation de Poisson, c'est-à-dire si la charge des paniers est  $(Y_1, \dots, Y_n)$ . Alors  $\mathcal{E}$  arrive avec probabilité au plus  $pe\sqrt{m}$  dans le modèle *Balls and Bins*, c'est-à-dire si la charge des paniers est  $(X_1, \dots, X_n)$ .
5. *Application* : On jette  $n$  balles dans  $n$  paniers selon le modèle *Balls and Bins*. Montrer qu'avec probabilité au moins  $1 - 1/n$  (pour  $n$  assez grand), la charge maximale est  $\geq \ln n / \ln \ln n$ .

**Exercice 4.**

*Conditions de convergence*

Soit  $X_n$  une suite infinie de variables de Bernoulli indépendantes de paramètres  $1 - p_n$ , avec  $0 \leq p_n \leq 1/2$  (i.e.  $\mathbf{P}\{X_n = 1\} = 1 - p_n$  et  $\mathbf{P}\{X_n = 0\} = p_n$ ).

1. Donner une condition nécessaire et suffisante pour que la suite  $X_n$  converge en distribution.
2. Donner une condition nécessaire et suffisante pour que la suite  $X_n$  converge en probabilité.
3. Donner une condition suffisante (nécessaire ce sera la semaine prochaine) pour que la suite  $X_n$  converge presque sûrement.