## TD 07 – Convergence de variables aléatoires et (encore) partiel de l'an dernier (corrigé)

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  $X_i$ .

Soit w un mot fini. On définit  $A_j$  (pour  $j \ge 1$ ) l'événement " $X_{kj+1} \cdots X_{k(j+1)} = w$ ". On a  $\mathbf{P}\{A_j\} = \frac{1}{2^k}$ . Par indépendance des  $X_i$  (et lemme de groupement par paquets), les événements  $A_j$  sont indépendants. On a alors

$$\begin{split} \mathbf{P} \left\{ w \text{ n'apparaît pas dans } \text{la suite } X_i \right\} &\leq \mathbf{P} \left\{ \cap_{1 \leq j \leq \infty} \overline{A_j} \right\} \\ &= \lim_{N \to \infty} \mathbf{P} \left\{ \cap_{1 \leq j \leq N} \overline{A_j} \right\} \\ &= \lim_{N \to \infty} \left( \frac{2^k - 1}{2^k} \right)^N \\ &= 0 \end{split}$$

Donc w apparaît dans la suite  $X_i$  avec probabilité 1.

On note maintenant  $Y_w$  l'événement "le mot w apparaît dans la suite  $X_i$ ". On a vu que pour tout w fini,  $\mathbf{P}\left\{Y_w\right\}=1$ . De plus, il y a un nombre dénombrable de mots finis, i.e. un nombre dénombrables d'événements  $Y_w$ . On en déduit que  $\mathbf{P}\left\{\cap_w Y_w\right\}=1$  (en passant par le complémentaire c'est plus propre :  $\mathbf{P}\left\{\cup_w \overline{Y_w}\right\}\leq \sum_w \mathbf{P}\left\{\overline{Y_w}\right\}=0$ ).

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

Tout mot fini est le sous-mot d'une infinité de mots fini distincts. Donc si une séquence infinie contient tout mot fini, elle contient tout mot fini une infinité de fois (car elle contiendra tous les sur-mots d'un mot fixé, et qu'il y en a une infinité).

## 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 élements de E sont inférieurs ou égaux à m, et au moins  $\lceil n/2 \rceil$  des élements de E sont supérieurs ou égaux à E. Pour simplifier on suppose E 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  $(Y_i)_{1 \le i \le n}$  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 card  $F \le \frac{2}{3}n^{3/4}$  ou card  $F \ge 2n^{3/4}$  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 card  $G \ge 4n^{3/4}$  on répond «ERREUR 3».
- (e) On trie G et on renvoie le  $(\lceil n/2 \rceil r_d)$ ème élement de G.
- 1. Justifier pourquoi l'algorithme retourne la médiane en temps O(n) lorsqu'il ne répond pas de message d'erreur.

Si aucun message d'erreur n'est renvoyé, l'algorithme s'exécute en temps O(n); en effet la génération des  $(Y_i)$  prend un temps O(n), le tri de F et G prend un temps  $O(m\log m)$  pour  $m=O(n^{3/4})$ , et la détermination de  $r_d$ , de  $r_u$  et de G nécessite O(n) comparaisons. De plus, l'absence de message d'erreur numéro 2 garantit que la médiane est dans l'intervalle [d,u], donc dans G.

<sup>1.</sup> Remarque : il existe un algorithme déterministe de même performance

**2.** Montrer que pour  $i \in \{1, 2, 3\}$ , on a

$$\lim_{n\to\infty} \Pr\left(\text{l'algorithme retourne "ERREUR } i\right) = 0.$$

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

1. Pour l'erreur 1 : comme card  $F=Y_1+\cdots+Y_n$  a la loi  $B(n,n^{-1/4})$ , on a par l'inégalité de Chernoff II

$$\mathbb{P}(\text{card } F \ge 2n^{3/4}) \le \exp(-n^{3/4}/3), \ \mathbb{P}(\text{card } F \le \frac{2}{3}n^{3/4}) \le \exp(-n^{3/4}/18).$$

2. Pour l'erreur 2 : on note  $E^-$  l'ensemble des éléments de E inférieurs où égaux à la médiane, et on remarque que  $r_d > n/2$  équivaut à card  $(F \cap E^-) < \frac{1}{2} n^{3/4} - \sqrt{n}$ . La v.a. card  $(F \cap E^-)$  suit la loi  $B(\lceil n/2 \rceil, n^{-1/4})$  (notons  $\mu$  sa moyenne) donc par l'inégalité de Chernoff II

$$\mathbb{P}(\text{card } (F \cap E^-) < \frac{1}{2} n^{3/4} - \sqrt{n}) \le \mathbb{P}(\text{card } (F \cap E^-) \le (1 - 2n^{-1/4})\mu) \le \exp(-\mu \sqrt{n}) \to 0$$

Un argument symétrique traite le cas de  $r_u>n/2$  et considérant  $E^+$  l'ensemble des éléments de E supérieurs où égaux à la médiane

3. Pour l'erreur 3 : si card  $G \geq 4n^{3/4}$ , alors ou bien card  $(G \cap E^-) \geq 2n^{3/4}$  ou bien card  $(G \cap E^+) \geq 2n^{3/4}$ ; ces deux événements ayant même probabilité, il suffit de montrer que  $\mathbb{P}(\operatorname{card}(G \cap E^-) \geq 2n^{3/4}) \to 0$ . On remarque que si card  $(G \cap E^-) \geq 2n^{3/4}$ , alors  $r_d \leq \frac{n}{2} - 2n^{3/4}$  et donc l'ensemble F contient au moins  $\frac{1}{2}n^{3/4} - \sqrt{n}$  parmi les  $\frac{n}{2} - 2n^{3/4}$  plus petits éléments de E. La probabilité de ce dernier événement est  $\mathbb{P}(X \geq (1+\varepsilon)\mathbb{E}[X])$ , où  $X \sim B(\frac{n}{2} - 2n^{3/4}, n^{-1/4})$  et  $\varepsilon = \frac{\sqrt{n}}{n^{3/4}/2 - 2\sqrt{n}} = O(n^{-1/4})$ . Une dernière application de l'inégalité de Chernoff II permet de conclure que la probabilité considérée tend vers 0.

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  $X_1 + \cdots + X_n = m$ ). On voudrait approximer le modèle *Balls and Bins* par le modèle *Approximation de Poisson*, dans lequel  $Y_1, \ldots Y_n$  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.

  Facile par récurrence sur n: la somme de v.a. de Poisson indépendantes  $Y_i$  de paramètre  $\mu_i$  est une v.a. de Poisson de param  $\sum_i \mu_i$ . Voir par exemple Lemma 5.2 dans MU, p. 96. ( $\mathbf{P}\{Y_i = j\} = e^{-\mu}\mu^j/j!$ )
- **2.** Montrer que la distribution de  $(Y_1, \ldots, Y_n)$  conditionnée au fait que Y = m est la même que la distribution de  $(X_1, \ldots, X_n)$ .

**Note** : on peut en fait obtenir un résultat légèrement plus général. Si  $(X_1, \ldots, X_n)$  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  $(Y_1, \ldots, Y_n)$  conditionnée au fait que Y = k est la même que la distribution de  $(X_1, \ldots, X_n)$ , indépendamment de la valeur de m.

voir Thm 5.6 dans MU 5.4, p. 100

Fixing  $k_1 \dots k_n$  summing to k, the probability that all  $X_i = k_i$  is

$$\frac{k!}{k_1! \dots k_n!} \frac{1}{n^k}$$

Now, as  $Y_i$  are independent and follow a Poisson law, the probability that all  $Y_i = k_i$  knowing that their sum Y = k is

$$\frac{\prod_{i} e^{-m/n} \mu^{k_i} / k_i!}{e^{-m} m^k / k!} = \frac{k!}{k_1! \dots k_n!} \frac{1}{n^k}$$

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

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

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

voir Thm 5.7 dans MU 5.4, p. 101 Inequality: Since  $\ln x$  is concave we have

$$\int_{i-1}^{i} \ln x dx \ge \frac{1}{2} \left( \ln(i-1) + \ln i \right)$$

Then

$$\int_{1}^{n} \ln n = n \ln n - 1 \ge \ln(n!) - \frac{1}{2} \ln n$$

Then exponentiate Then,

$$\mathbf{E}[f(Y_1,...,Y_n)] \ge \mathbf{E}[f(X_1,...,X_n)] \mathbf{P} \{Y = m\}$$

And use the inequality

**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  $(Y_1, \ldots, Y_n)$ . 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  $(X_1, \ldots, X_n)$ .

Voir corollaire 5.9, MU p. 102

**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  $\geq \ln n / \ln \ln n$ .

Lemma 5.12 MU p. 103

Poisson with m=n : probability that no bin exceed charge M is  $(1-\frac{1}{eM!})^n \leq e^{-n/(eM!)}$ 

## Exercice 4.

Conditions de convergence

Soit  $X_n$  une suite infinie de variables de Bernoulli indépendantes de paramètres  $1 - p_n$ , avec  $0 \le p_n \le 1/2$  (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.

Supposons que les variables  $X_n$  convergent en distribution vers une variable X. Les fonctions de répartitions  $F_{X_n}$  des variables  $X_n$  sont comme sur la Figure 1. En particulier, elles sont continues en 1/2, et pour tout n, on a  $F_{X_n}(1/2) = F_n$ . Notons  $F_n(1/2) = F_n$ . Notons  $F_n(1/2) = F_n$ .

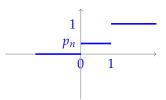


Figure 1 – Fonction de répartition de  $X_n$ 

définition de la convergence en distribution, on a  $\lim_{n \to \infty} p_n = p$  (en particulier, les  $p_n$  convergent).

Supposons à l'inverse que les  $p_n$  convergent vers une constante p. Comme [0,1] est fermé et les  $p_n$  vivent dans [0,1], on en déduit que  $p \in [0,1]$ . Définissons X la variable de Bernoulli de paramètre p. Alors, on a bien, pour tout  $x \neq \{0,1\}$ ,  $\lim_{n \to \infty} F_{X_n}(x) = F_X(x)$ , i.e.  $X_n$  converge en distribution vers X.

On conclut que  $X_n$  converge en distribution ssi  $p_n$  converge

2. Donner une condition nécessaire et suffisante pour que la suite  $X_n$  converge en probabilité.

Comme la convergence en probabilité implique la convergence en distribution, on sait qu'une condition nécessaire est que les  $p_n$  converge. Mais ce n'est pas une condition suffisante. Supposons par exemple que  $p_n=1/2$  pour tout n. Alors les  $p_n$  sont bien convergents, mais, si je prend  $\varepsilon=1/2$ , j'ai  $\mathbf{P}\left\{|X_n-X_{n+1}|\geq\varepsilon\right\}=\mathbf{P}\left\{X_n\neq X_{n+1}\right\}=1/2$  par indépendance des  $X_n$ . En particulier, cette quantité ne tend pas vers zero, donc les  $X_n$  ne peuvent pas converger en probabilité. Le problème ici est que les  $X_n$  suivent bien la même loi, mais comme ils sont indépendants, rien ne nous assure que leurs valeurs seront proches.

Reprenons notre condition nécessaire. Supposons que  $X_n$  converge en probabilité vers X. Alors, pour tout  $\varepsilon>0$ , on a  $\mathbf{P}\{|X_n-X|\geq \varepsilon\}\to 0$ . Par inégalité triangulaire, cela implique en particulier que  $\mathbf{P}\{|X_n-X_{n+1}|\geq 2\varepsilon\}\to 0$ . Prenons  $2\varepsilon=1/2$ , on a alors  $\mathbf{P}\{|X_n-X_{n+1}|\geq 2\varepsilon\}=\mathbf{P}\{X_n\neq X_{n+1}\}\geq p_n$ . En effet, une fois  $X_{n+1}$  fixé, on a  $\mathbf{P}\{X_n\neq X_{n+1}\}=p_n$  si  $X_{n+1}=1$  et  $\mathbf{P}\{X_n\neq X_{n+1}\}=1-p_n$  si  $X_{n+1}=0$ . Dans tous les cas, cette probabilité est supérieur à  $p_n$ , car on a choisi  $p_n\leq 1/2$ . On en déduit donc que  $p_n\to 0$ .

Supposons maintenant  $p_n \to 0$ , et notons X la variable aléatoire valant toujours 1. On a, pour tout  $\varepsilon > 0$ 

$$\mathbf{P}\{|X_n - X| \ge \varepsilon\} = \mathbf{P}\{X_n = 0\} = p_n \to 0.$$

On en conclut que  $X_n$  converge en probabilité vers X.

On a donc que  $X_n$  converge en probabilité ssi  $p_n$  tend vers 0 (avec la contrainte  $p_n \leq 1/2$ )

3. Donner une condition suffisante (nécessaire ce sera la semaine prochaine) pour que la suite  $X_n$  converge presque sûrement.

On a vu que si la suite  $X_n$  converge presque sûrement, alors elle converge vers 1 (car elle converge en probabilité). On veut donc montrer que  $P\{X_n \to 1\} = 1$ , quitte à faire quelques hypothèses supplémentaires sur les  $p_n$ . On sait, d'après le lemme de Borel-Cantelli que si  $\sum_n p_n$  converge, alors avec probabilité 1, un nombre fini de variables  $X_n$  valent 0 (car les événements " $X_n = 0$ " ont probabilité  $p_n$ ). Mais dire qu'un nombre fini de variables  $X_n$  valent 0 est équivalent à dire que  $X_n$  converge vers 1 (car les variables  $X_n$  sont à valeur dans  $\{0,1\}$ ). On en déduit donc que si  $\sum_n p_n$  converge, alors  $X_n$  converge vers 1 presque sûrement.

Pour la réciproque, on utilise le second théorème de Borel-Cantelli (cf exercice SecondBorelCantelli), qui dit que si les  $X_n$  sont indépendants et  $\sum p_n$  diverge, alors, avec probabilité 1, il existe une infinité de  $X_n$  valant 0. En particulier,  $X_n$  ne peux pas converger vers 1. On en déduit donc que si  $X_n$  converge presque sûrement, alors  $\sum_n p_n$  converge.

On a donc que  $X_n$  converge presque sûrement ssi  $\sum_n p_n$  converge.