

---

**TD 04 – Moments et Inégalités de concentration**


---

**Exercice 1.***Running Time*

Soit  $\mathcal{A}$  un algorithme déterministe qui prend en entrée une chaîne de  $n$  bits et dont l'espérance du temps d'exécution est  $\mathcal{O}(n^2)$  si l'entrée est choisie aléatoirement de manière uniforme.

1. Soit  $f(n)$  une fonction tendant vers  $+\infty$  avec  $n$ . Montrer que la probabilité que le temps d'exécution soit supérieur à  $n^2 f(n)$  tend vers zéro quand  $n$  tend vers l'infini.
2. Que pouvons nous en déduire sur le temps d'exécution dans le pire cas ?

**Exercice 2.***Coquilles dans un TD*

1. Une feuille de TD contient 4 coquilles. À chaque relecture, une coquille non corrigée est corrigée avec probabilité  $1/3$ . Les relectures sont indépendantes les unes des autres. Combien de relectures faut-il faire au minimum pour que la probabilité qu'il ne subsiste aucune coquille soit supérieure à 0,9 ?
2. À quel autre problème vu en cours vous fait penser la situation précédente ?
3. Soit  $X$  une variable aléatoire d'espérance  $\mu = 10$  et d'écart-type  $\sigma = 5$ . Montrer que pour tout  $n \geq 50$ , la probabilité que de l'événement  $\{10 - n < X < 10 + n\}$  est au moins égale à 0,99.

**Exercice 3.***Chebyshev d'ordre supérieur*

L'inégalité de Chebyshev utilise la variance d'une variable aléatoire pour borner son écart par rapport à l'espérance. On peut également utiliser des moments d'ordre supérieur.

1. Supposons que l'on ait une variable aléatoire  $X$  et un entier pair  $k$  pour lequel  $\mathbf{E}[(X - \mathbf{E}[X])^k]$  est finie. Prouver que :

$$\mathbf{P}\left\{|X - \mathbf{E}[X]| > t \sqrt[k]{\mathbf{E}[(X - \mathbf{E}[X])^k]}\right\} \leq \frac{1}{t^k}.$$

2. Qu'est-ce qui nous empêche d'obtenir une inégalité similaire pour le cas où  $k$  est impair ? Trouver un contre exemple pour  $k = 1$ .

**Exercice 4.***Comparer Markov, Chebyshev, Chernoff bounds*

On a un dé équilibré à 6 côtés. On lance le dé  $n$  fois et on note  $X$  le nombre de fois où le dé tombe sur 6. Soit  $q$  la probabilité de l'événement  $X \geq n/4$ .

1. Comparer les bornes supérieures que l'on obtient en utilisant l'inégalité de Markov, l'inégalité de Chebyshev, et une borne de Chernoff (la plus adaptée).

**Exercice 5.***Fonction Génératrice*

Etant donnée une variable aléatoire discrète  $X$ , à valeurs entières, on appelle *fonction génératrice de  $X$*  la fonction  $G_X(z) := \mathbf{E}(z^X)$ .

1. Dites des choses intelligentes sur la fonction génératrice d'une variable aléatoire discrète (ex : donnez la fonction génératrice sous forme de série entière, une formule de l'espérance de  $X$ , de sa variance...).

Soit  $X$  une variable aléatoire suivant une loi de Poisson :  $\mathbb{P}(X = k) = \mathcal{C}(\lambda) \frac{\lambda^k}{k!}$ , avec  $\lambda > 0$ .

2. Donner une autre expression pour  $G_X(z)$ .
3. Montrer que  $\mathcal{C}(\lambda) = e^{-\lambda}$ .

- Calculer la fonction génératrice de  $X$ . En déduire  $\mathbf{E}[X]$  et  $\mathbf{Var}[X]$ .
- Reprendre la question précédente en supposant que  $X$  est une loi binomiale  $\mathcal{B}(n, p)$ .

**Exercice 6.**

*Tester la pièce*

- On considère une pièce qui tombe sur pile avec probabilité  $p$ . Combien de fois doit-on lancer la pièce pour déterminer  $p$  à  $\pm 0.1$  avec probabilité au moins 0.9?

**Exercice 7.**

*Probabilités conditionnelles*

Soit  $Y$  une variable aléatoire prenant des valeurs entières, positives ou nulles, et dont l'espérance est strictement positive. Le but de cet exercice est de prouver la relation suivante :

$$\frac{\mathbf{E}[Y]^2}{\mathbf{E}[Y^2]} \leq \mathbf{P}\{Y \neq 0\} \leq \mathbf{E}[Y] .$$

- On voudrait une variable aléatoire  $X$  qui corresponde informellement à  $(Y|Y \neq 0)$ . Comment la définir proprement (on pourra changer d'espace de probabilité)?
- Comparer  $\mathbf{E}[X]^2$  et  $\mathbf{E}[X^2]$ .
- Conclure.

**Exercice 8.**

*Chernoff Bound Interval*

Let  $X$  be an arbitrary random variable with  $0 \leq X \leq 1$  and  $\mathbf{E}[X] = p$ . Consider the random variable  $Y \in \{0, 1\}$  with  $\mathbf{P}\{Y = 1\} = p$ . Show that for any  $\lambda > 0$ ,  $\mathbf{E}[e^{\lambda X}] \leq \mathbf{E}[e^{\lambda Y}]$ . *Hint : you may want to use the convexity of the exponential function.*

Using this fact, show that the Chernoff bound we saw in class still holds if we replace the condition  $X_i \in \{0, 1\}$  by  $X_i \in [0, 1]$ .