

## TD 13 – Little of everything (corrigé)

**Exercice 1.***Urn of Polya (Warm up)*

On considère une urne avec initialement une boule blanche et une boule noire. On répète alors l'opération suivante : tirer une boule, la remettre, ajouter une boule de la même couleur. On s'intéresse au nombre de boules blanches et noires après  $n$  tirages, et au comportement asymptotique.

1. Modéliser par une chaîne de Markov et faire un dessin.

☞ On considère une chaîne de Markov dans  $\mathbb{N}^2$ , l'état  $(i, j)$  représente l'état où il y a  $i$  boules blanches et  $j$  boules noires dans l'urne. Avec proba  $\frac{i}{i+j}$ , on passe à l'état  $(i+1, j)$ . Sinon, on passe à l'état  $(i, i)$ .

2. Combien y a-t-il de chemins menant à la configuration «  $n$  boules dont  $k$  noires » ?

☞ On ajoute  $n-2$  boules, parmi lesquelles  $k-1$  noires. Il y a donc  $\binom{n-2}{k-1}$  chemins.

3. Quelle est la probabilité de chaque chemin ?

☞ Si l'on fait le produit des probabilités rencontrées le long d'un chemin, on trouve au dénominateur tous les entiers de 2 à  $n-1$ . Le numérateur est aussi identique sur chaque chemin. La probabilité est

$$\frac{(k-1)!(n-2-(k-1))!}{(n-1)!}$$

$$\frac{1}{n-1} \cdot \frac{1}{\binom{n-2}{k-1}}$$

4. Quelle est la probabilité d'arriver à la configuration «  $n$  boules dont  $k$  noires » ?

☞ La probabilité d'arriver à la configuration «  $n$  boules dont  $k$  noires » est donc  $\frac{1}{n-1}$ , pour  $k \leq n-1$ .

**Exercice 2.***Urn of Polya (The revenge)*

1. Décrire un modèle équivalent avec deux urnes et seulement des boules blanches. On notera  $x$  et  $y$  le nombre de boules dans chacune des deux urnes.

☞ Chaque fois que l'on ajoute une boule, elle est dirigée vers l'urne 1 avec probabilité  $\frac{x}{x+y}$ .

2. On considère deux urnes et des boules blanches. Montrer que, quand on fixe le nombre total de boules ajoutées, le nombre de boules dans l'urne 1 a la même loi dans les deux modèles suivants:

- Temps  $t$  continu, les deux urnes vides au départ évoluent indépendamment. Chaque urne reçoit une boule à  $t = 0$ . Chaque fois que l'urne 1 reçoit une boule, on attend un temps  $T_x$  puis on lui ajoute une boule.  $T_x$  est une variable aléatoire de loi exponentielle avec paramètre  $x^p$  ( $x$  est toujours le nombre de boules de l'urne 1). On fait de même pour l'urne 2 avec une v.a.  $U_y$ .
- Temps discret. À chaque étape on ajoute une boule à l'une des deux urnes. La probabilité que ce soit l'urne 1 est  $\frac{x^p}{x^p+y^p}$ .

☞ La loi exponentielle est sans mémoire, on peut donc considérer que chaque fois que l'on ajoute une boule, on refait le tirage des v.a.  $T_x$  et  $U_y$ . La prochaine boule que l'on ajoute est donc dirigée vers l'urne 1 si et seulement si  $T_x < U_y$ , ce qui arrive avec probabilité  $\frac{x^p}{x^p+y^p}$ .

3. On se place désormais dans le cas  $p > 1$ . Soit  $S_1 = \sum_{x=1}^{\infty} T_x$ . Montrer que presque sûrement  $S_1 < \infty$ .

☞

$$E[S_1] = E\left[\sum_{x=1}^{\infty} T_x\right] \tag{1}$$

$$= \sum_{x=1}^{\infty} E[T_x] \tag{2}$$

$$= \sum_{x=1}^{\infty} \frac{1}{x^p} \tag{3}$$

$$< \infty \tag{4}$$

Donc  $\Pr(S_1 = \infty) = 0$ .

4. Donner une interprétation en français (ou anglais :) ) de  $S_1$ .

  $S_1$  est le « temps de saturation », ou le temps au bout duquel l'urne 1 a reçu une infinité de boules.

5. On définit  $S_2$  de façon analogue pour l'urne 2. Montrer que presque sûrement  $S_1 \neq S_2$ .

