

# Structures et algorithmes aléatoires

## TD3

10 octobre 2014

### Exercice 1 Somme de variables binomiales

1. Trouver la fonction génératrice d'une variable aléatoire distribuée selon une loi binomiale  $\mathcal{Bin}(n, p)$ .
2. Soit  $X$  distribué selon  $\mathcal{Bin}(n, p)$  et  $Y$  distribué selon  $\mathcal{Bin}(m, p)$ . Quelle est la fonction génératrice de la somme  $X + Y$  si  $X$  et  $Y$  sont indépendants ?
3. En déduire la distribution de  $X + Y$ .

### Exercice 2 Succès consécutifs

Soit  $A_n, n \in \mathbb{N}$ , une suite d'événements indépendants définis sur l'espace de probabilités  $(\Omega, \mathcal{A}, \mathbb{P})$ .

1. Soit  $v$  le plus petit entier  $n$  tel que  $A_n$  soit réalisé, avec  $v = \infty$  si aucun des  $A_n$  ne l'est. Exprimer l'événement  $\{v = n\}$  en fonction des  $A_m$  et calculer la loi de probabilité de  $v$  en fonction des réels  $p_m = \mathbb{P}(A_m), m \geq 0$ . Quelle est cette loi quand  $p_m = p$  pour tout  $m$  ?
2. Soit  $v^*$  le plus petit entier  $n \geq 1$  tel que  $A_{n-1}$  et  $A_n$  soient réalisés à la fois. Exprimer l'événement  $\{v^* = n\}$  en fonction des  $A_m$  et montrer que pour tout  $n$ , les événements  $\{v^* = n\}, A_{n+1}, A_{n+2}, \dots$  sont indépendants.
3. Montrer que pour tout  $n \geq 0$ ,

$$\{v^* = n + 3\} = \{v^* > n\} \cap A_{n+1}^c \cap A_{n+2} \cap A_{n+3} .$$

En déduire une équation de récurrence pour les réels  $q_n = \mathbb{P}(v^* = n)$ . Calculer la fonction génératrice de  $v^*$  et sa moyenne dans le cas où  $p_m = p$  pour tout  $m$ .

4. [TD2, Exercice 1.4] On jète un dé jusqu'à ce qu'on ait obtenu deux 6 consécutifs. Quel est le nombre espéré de jets ?

### Exercice 3 Ordonnancement aléatoire

On veut disperser  $n$  tâches à  $m$  processeurs. Supposons que  $m$  divise  $n$ . Chaque tâche nécessite 1 unité de temps avec probabilité  $p$  et  $k > 1$  unités avec probabilité  $1 - p$ . Les temps d'exécution des tâches sont indépendants. Déduire des bornes de type Chernoff sur le temps d'exécution global pour le cas qu'on attribue  $n/m$  tâches à chaque processeur uniformément.

### Exercice 4 Marche aléatoire

Soit  $\{X_i\}, i \geq 1$ , une suite de variables aléatoires indépendantes et équidistribuées à valeur dans  $\{-1, 1\}$  avec  $\mathbb{P}(X_i = 1) = \mathbb{P}(X_i = -1) = 1/2$ . On considère la marche aléatoire  $\{N_n\}$  sur  $\mathbb{Z}$  définie par  $N_0 = 0$  et

$$N_{n+1} = N_n + X_{n+1}, n \geq 0.$$

1. Montrer que pour tout  $a > 0$  et tout  $x > 0$ ,

$$\mathbb{P}(N_n \geq a) \leq e^{-ax} \mathbb{E}(e^{xN_n}) .$$

2. Utiliser le fait que  $\cosh x \leq e^{x^2/2}$  pour en déduire que

$$\mathbb{P}(N_n \geq a) \leq e^{-a^2/2n} .$$

3. Poser  $a_n = c(2n \ln(n))^{1/2}$  avec  $c > 1$ . Déduire du lemme de Borel-Cantelli que

$$\mathbb{P}(\limsup_{n \rightarrow \infty} N_n ((2n \ln(n))^{-1/2}) < c) = 1 .$$

En déduire que

$$\mathbb{P}(\limsup_{n \rightarrow \infty} N_n ((2n \ln(n))^{-1/2}) \leq 1) = 1 .$$

### Exercice 5 Construction d'une permutation aléatoire

On veut construire une permutation aléatoire sur  $\{1, 2, \dots, n\}$  qui est uniformément distribuée. On dispose d'un oracle qui produit une suite de nombres uniformément distribués et indépendants dans l'ensemble  $\{1, 2, \dots, k\}$  avec  $k \geq n$ .

On construit une injection  $f : \{1, 2, \dots, n\} \rightarrow \{1, 2, \dots, k\}$  itérativement en fixant  $f(j)$  au premier nombre de l'oracle pour lequel  $f(i) \neq f(j)$  pour tout  $i < j$ .

1. Expliquer comment obtenir une permutation à partir d'une injection  $f$  et démontrer que cette permutation est uniformément distribuée.
2. Dans les deux cas  $k = n$  et  $k = 2n$ , trouver le nombre espéré de consultations de l'oracle.
3. Dans le cas  $k = 2n$ , trouver une borne de Chernoff pour la probabilité que le nombre de consultations soit plus grand que  $4n$ .

### Exercice 6 File d'attente

On considère une file d'attente : des clients arrivent et font la queue devant un guichet. Le guichet sert un client à la fois. On note  $X_n$  le nombre de clients dans le file (y compris celui qui est en train d'être servi) juste avant le départ du  $n$ -ième client et  $A_{n+1}$  le nombre de clients arrivant dans la file entre les instants du  $n+1$ -ième début de service (non compris) et du  $n+1$ -ième départ (compris). On suppose aussi que  $A_{n+1}$  est indépendant de  $X_n$  et que  $(A_n)$  est une suite de v.a. indépendantes et identiquement distribuées.

On admet pour le moment que l'on a la relation

$$X_{n+1} = \max(X_n - 1, 0) + A_{n+1} . \tag{1}$$

On note  $\Phi_a$  la fonction génératrice de  $A_n$  et  $\Phi_n$  celle de  $X_n$ . On note aussi  $\pi_n(0) = \mathbb{P}(X_n = 0)$ .

1. Donner une relation entre  $\Phi_n$  et  $\Phi_{n+1}$ .

On veut maintenant trouver des conditions pour que la file soit dans un état *stationnaire*, c'est-à-dire que  $\forall n, \Phi_n = \Phi_{n+1}$ .

2. Montrer qu'alors, on doit avoir  $\mathbb{E}A_n \leq 1$  et que si  $\mathbb{E}A_n = 1$ , alors  $\mathbb{P}(A_n = 1) = 1$  et  $\forall n \geq 1, X_n = X_1$ .
3. Justifier l'équation (1).