

---

## DS8

---

On s'intéresse dans ce sujet au problème de la *double dépense* de *bitcoins* par un groupe d'individus mal intentionnés.

On rappelle que le bitcoin est une monnaie virtuelle dont l'utilisation pour des transactions est associée à une structure unique appelée *blockchain*, partagée sur le réseau des usagers de cette monnaie et ayant pour but de sécuriser ces transactions.

La modélisation étudiée ne nécessite pas de connaissances particulières sur le *bitcoin* et la *blockchain*.

### Partie I - Deux résultats généraux / 40

On démontre dans cette partie deux résultats préliminaires, aux questions 5. et 6.. Ces résultats seront utilisés dans la suite du sujet et pourront être admis.

#### Calcul d'une probabilité

Soient  $X$  et  $Y$  deux variables aléatoires sur un espace probabilisé, à densité et indépendantes.

On note  $F_X$  et  $F_Y$  les fonctions de répartition de  $X$  et  $Y$ .

On suppose que  $Y$  est à valeurs positives et possède une densité  $f_Y$  dont la restriction à  $[0, +\infty[$  est continue sur cet intervalle.

Pour tout  $x \in \mathbb{R}_+$ , on pose :  $H(x) = \mathbb{P}([X \leq Y] \cap [Y \leq x])$ .

1. a) Montrer que  $H$  est une fonction croissante sur  $\mathbb{R}_+$  qui admet une limite finie en  $+\infty$ .

- 1 pt : comprendre qu'il faut démontrer  $x \leq y \Rightarrow H(x) \leq H(y)$
- 1 pt :  $[Y \leq x] \subset [Y \leq y]$  (même sans démo)
- 1 pt :  $\mathbb{P}([X \leq Y] \cap [Y \leq x]) \leq \mathbb{P}([X \leq Y] \cap [Y \leq y])$
- 1 pt : par théorème de la limite monotone,  $H$  admet une limite finie en  $+\infty$ .

b) En utilisant la suite  $(H(n))_{n \in \mathbb{N}}$ , démontrer :  $\lim_{x \rightarrow +\infty} H(x) = \mathbb{P}([X \leq Y])$ .

Que vaut  $H(0)$  ?

- 3 pts :  $\Omega = \bigcup_{k=0}^{+\infty} [Y \leq k]$ 
  - × 1 pt : l'affirmer
  - × 1 pt :  $\Omega \subset \bigcup_{k=0}^{+\infty} [Y \leq k]$
  - × 1 pt :  $\Omega \supset \bigcup_{k=0}^{+\infty} [Y \leq k]$  (affirmer que c'est un événement suffit)
- 1 pt :  $\mathbb{P}\left(\bigcup_{k=0}^{+\infty} ([X \leq Y] \cap [Y \leq k])\right) = \lim_{N \rightarrow +\infty} \mathbb{P}\left(\bigcup_{k=0}^N ([X \leq Y] \cap [Y \leq k])\right)$  par propriété de la limite monotone
- 1 pt :  $\bigcup_{k=0}^N ([X \leq Y] \cap [Y \leq k]) = [X \leq Y] \cap [Y \leq N]$  car  $([X \leq Y] \cap [Y \leq k])_{k \in \mathbb{N}}$  est une suite croissante d'événements (l'affirmer suffit)
- 1 pt :  $[Y < 0] = \emptyset$  ( $[Y \leq 0] = \emptyset$  accepté) car  $Y$  à valeurs positives
- 0 pt :  $H(0) = 0$

2. Soit  $(u, v)$  un couple de réels positifs tels que :  $u < v$ .

a) Montrer :  $H(v) - H(u) = \mathbb{P}([X \leq Y] \cap [u < Y \leq v])$ . Puis :

$$F_X(u) \frac{F_Y(v) - F_Y(u)}{v - u} \leq \frac{H(v) - H(u)}{v - u} \leq F_X(v) \frac{F_Y(v) - F_Y(u)}{v - u}$$

- **3 pts** :  $[Y \leq v] = [Y \leq u] \cup [u < Y \leq v]$   
(ou  $[X \leq Y] \cap [Y \leq v] = [X \leq Y] \cap [Y \leq u] \cup [X \leq Y] \cap [u < Y \leq v]$ )
- × **1 pt** : l'affirmer
- × **1 pt** :  $[Y \leq v] \subset [Y \leq u] \cup [u < Y \leq v]$
- × **1 pt** :  $[Y \leq v] \supset [Y \leq u] \cup [u < Y \leq v]$
- **0 pt** : en déduire  $H(v) = H(u) + \mathbb{P}([X \leq Y] \cap [u < Y \leq v])$
- **2 pts** :  $[X \leq Y] \cap [u < Y \leq v] \subset [X \leq v] \cap [u < Y \leq v]$
- × **1 pt** : l'affirmer
- × **1 pt** : le démontrer (démon avec les  $\omega$  attendue mais on accepte aussi démon avec les mains)
- **1 pt** :  $\mathbb{P}([X \leq Y] \cap [u < Y \leq v]) \leq \mathbb{P}([X \leq v] \cap [u < Y \leq v])$  par croissance et  $\mathbb{P}$  puis conclusion par indépendance
- **1 pt** : par un raisonnement similaire  $F_X(u) \frac{F_Y(v) - F_Y(u)}{v - u} \leq \frac{H(v) - H(u)}{v - u}$

b) En déduire que pour tout  $x \in \mathbb{R}_+$ ,  $H$  est dérivable en  $x$  et :  $H'(x) = F_X(x) f_Y(x)$ .

- **1 pt** :  $F_X$  et  $F_Y$  sont de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $\mathbb{R}_+$  car  $f_X$  et  $f_Y$  y sont continues
- **3 pts** :  $H$  admet une dérivée à droite en  $x_0$
- × **1 pt** : l'affirmer
- × **1 pt** :  $\lim_{\substack{x \rightarrow x_0 \\ x > x_0}} \frac{F_Y(x) - F_Y(x_0)}{x - x_0} = F_Y'(x_0) = f_Y(x_0)$
- × **1 pt** : conclusion par théorème d'encadrement
- **1 pt** :  $H$  admet une dérivée à gauche en  $x_0$  et conclusion  $H$  est dérivable en  $x_0$

Seulement 2/4 si l'aspect droite / gauche n'a pas été perçu.

c) En conclure que pour tout  $x$  réel positif :  $H(x) = \int_0^x F_X(t) f_Y(t) dt$ .

- **1 pt** :  $H$  est la primitive sur  $\mathbb{R}_+$  et qui s'annule en 0 de la fonction  $h$

3. Démontrer :  $\mathbb{P}([X \leq Y]) = \int_0^{+\infty} F_X(t) f_Y(t) dt$ .

- **1 pt** : la fonction  $x \mapsto \int_0^x F_X(t) f_Y(t) dt$  admet une limite finie en  $+\infty$  ( $= \mathbb{P}([X \leq Y])$ ) d'après 1.
- **1 pt** :  $\mathbb{P}([X \leq Y]) = \lim_{x \rightarrow +\infty} H(x) = \lim_{x \rightarrow +\infty} \int_0^x F_X(t) f_Y(t) dt$

4. En utilisant la fonction  $K : x \mapsto \mathbb{P}([X < Y] \cap [Y \leq x])$ , on montrerait de même et nous l'admettrons :

$$\mathbb{P}([X < Y]) = \int_0^{+\infty} F_X(t) f_Y(t) dt = \mathbb{P}([X \leq Y])$$

Que peut-on en déduire pour  $\mathbb{P}([X = Y])$  ?

- 1 pt :  $[X \leq Y] = [X < Y] \cup [X = Y]$
- 1 pt :  $\mathbb{P}([X = Y]) = \mathbb{P}([X \leq Y]) - \mathbb{P}([X < Y]) = 0$

5. *Application aux lois exponentielles*

On suppose que  $U$  et  $V$  sont deux variables aléatoires indépendantes suivant des lois exponentielles de paramètres respectifs  $\lambda$  et  $\mu$ , réels strictement positifs.

Soit  $\theta$  un réel positif ou nul.

a) Déterminer la fonction de répartition de la variable aléatoire  $X = U - \theta$ .

- 1 pt :  $X(\Omega) = [-\theta, +\infty[$
- 1 pt : si  $x < -\theta$ ,  $F_X(x) = \mathbb{P}([X \leq x]) = \mathbb{P}(\emptyset) = 0$
- 1 pt : si  $x \geq \theta$ ,  $F_X(x) = 1 - \exp(-\lambda(x + \theta))$

b) En déduire que pour tout  $\theta \geq 0$  :

$$\mathbb{P}([U - \theta \leq V]) = 1 - \frac{\mu}{\lambda + \mu} e^{-\lambda\theta}$$

- 1 pt : la v.a.r.  $X = U - \theta$  est une v.a.r. à densité en tant que transformée affine d'une v.a.r. à densité
- 2 pts : vérifier qu'on est dans le cadre d'application du résultat de l'énoncé
  - × 1 pt :  $X$  et  $V$  sont indépendantes par le lemme des coalitions
  - × 1 pt :  $f_V|_{[0, +\infty[} : t \mapsto \mu e^{-\mu t}$  est une fonction continue sur  $[0, +\infty[$   
(on peut lâcher 1 pt / 2 pour une tentative honnête de vérification des hypothèses)
- 2 pts :  $\mathbb{P}([U - \theta \leq V]) = 1 - \frac{\mu}{\lambda + \mu} e^{-\lambda\theta}$ 
  - × 1 pt : linéarité de l'intégration, les intégrales en présence étant convergentes
  - × 1 pt : calcul, notamment  $\int_0^{+\infty} \mu e^{-\mu t} dt = 1$  et  $\int_0^{+\infty} (\lambda + \mu) e^{-(\lambda + \mu)t} dt = 1$   
comme moments d'ordre 0

### Inégalité de Boole

6. On considère  $(B_k)_{k \in \mathbb{N}^*}$  une famille d'événements d'un espace probabilisé.

a) Montrer par récurrence sur  $n \in \mathbb{N}^*$  :  $\mathbb{P}\left(\bigcup_{k=1}^n B_k\right) \leq \sum_{k=1}^n \mathbb{P}(B_k)$ .

- 1 pt : initialisation  $\mathbb{P}(B_1) \leq \mathbb{P}(B_1)$
- 1 pt :  $\mathbb{P}\left(\bigcup_{k=1}^{n+1} B_k\right) = \mathbb{P}\left(\left(\bigcup_{k=1}^n B_k\right) \cup B_{n+1}\right)$
- 1 pt : formule du crible + hypothèse de récurrence + majoration

b) On suppose que la série  $\sum_{k \geq 1} \mathbb{P}(B_k)$  converge. Démontrer :

$$\mathbb{P}\left(\bigcup_{k=1}^{+\infty} B_k\right) \leq \sum_{k=1}^{+\infty} \mathbb{P}(B_k)$$

- 1 pt : par propriété de la limite monotone  $\mathbb{P}\left(\bigcup_{k=1}^{+\infty} B_k\right) = \lim_{N \rightarrow +\infty} \mathbb{P}\left(\bigcup_{k=1}^N B_k\right)$
- 1 pt : conclusion par passage à la limite dans l'inégalité précédente

## Partie II - Une compétition entre deux groupes /65

7. a) Que représente la variable aléatoire  $\sum_{k=1}^n X_k$  ?

- **1 pt** :  $\sum_{k=1}^n X_k$  représente le temps passé par le groupe A pour résoudre les  $n$  premiers problèmes  $P_1, \dots, P_n$

b) On suppose que  $X_1 = 5, X_2 = 2, X_3 = 3, X_4 = 2, Y_1 = 2, Y_2 = 2, Y_3 = 4$  et  $Y_4 = 2$ . Déterminer  $U_1, \dots, U_7$ .

Peut-on aussi en déduire la valeur de  $U_8$  ?

- **1 pt** :  $U_1(\omega) = 0, U_2(\omega) = 0, U_3(\omega) = 1, U_4(\omega) = 1, U_5(\omega) = 0$
- **1 pt** :  $U_6(\omega) = 1$  (car en cas d'ex aequo c'est le problème résolu par le groupe A qui est ajouté à la liste en 1<sup>er</sup>),  $U_7(\omega) = 0$
- **1 pt** : on ne peut pas conclure pour  $U_8(\omega)$  (si  $Y_5(\omega) = 1$ , alors  $U_8(\omega) = 0$ ; mais si  $Y_5(\omega) = 4$ , alors  $U_8(\omega) = 1$ )

c) Compléter le script **Scilab** suivant pour qu'il simule le jeu et, pour  $n, p$  donnés, affiche la liste des valeurs  $U_1, U_2, \dots, U_n$  :

- **4 pts : 1 pt par ligne**

```
9         if sommeX == mini then
10             U(k) = 1
```

```
13         sommeY = sommeY + grand(1, 1, 'exp', 1/q)
```

```
17     disp(U)
```

d) Quelle(s) instruction(s) faut-il ajouter pour afficher la valeur de  $S_n$  ?

- **1 pt** : `disp(sum(U))`

8. Loi de  $U_n$

Dans cette question, on démontre par récurrence sur  $n \geq 1$  :  $\mathbb{P}([U_n = 1]) = p$ .

a) Démontrer :  $\mathbb{P}([U_1 = 1]) = \mathbb{P}([X_1 \leq Y_1]) = p$ .

- **1 pt** : explication  $[U_1 = 1] = [X_1 \leq Y_1]$   
**0 à la moindre confusion d'objets**
- **1 pt** :  $X_1$  et  $Y_1$  vérifient les hypothèses de la question 5. (avec  $\lambda = p$  et  $\mu = q$ )
- **1 pt** : application de 5.b) avec  $\theta = 0$

b) (i) Démontrer, pour tout réel  $x < 0$  :  $\mathbb{P}_{[U_1=1]}([Y_1 - X_1 \leq x]) = 0$ .

- **1 pt** : on a bien  $\mathbb{P}([U_1 = 1]) = p \neq 0$
- **1 pt** : par définition d'une probabilité conditionnelle  $\mathbb{P}_{[U_1=1]}([Y_1 - X_1 \leq x]) = \frac{\mathbb{P}([U_1 = 1] \cap [Y_1 - X_1 \leq x])}{\mathbb{P}([U_1 = 1])}$
- **1 pt** : en utilisant la qst précédente  $\mathbb{P}([U_1 = 1] \cap [Y_1 - X_1 \leq x]) = \mathbb{P}([X_1 \leq Y_1] \cap [Y_1 - X_1 \leq x]) = \mathbb{P}(\emptyset) = 0$

(ii) Soit  $x$  un réel positif ou nul.

Établir :  $\mathbb{P}_{[U_1=1]}([Y_1 - X_1 \leq x]) = \frac{1}{p} \mathbb{P}([X_1 \leq Y_1 \leq X_1 + x])$ ,  
 puis calculer  $\mathbb{P}_{[U_1=1]}([Y_1 - X_1 \leq x])$ .

• **1 pt** :  $\mathbb{P}_{[U_1=1]}([Y_1 - X_1 \leq x]) = \frac{1}{p} \mathbb{P}([X_1 \leq Y_1 \leq X_1 + x])$

• **1 pt** : **par FPT sur le SCE** ( $[Y_1 \leq X_1 + x], [Y_1 > X_1 + x]$ ),  $\mathbb{P}([X_1 \leq Y_1 \leq X_1 + x]) = \mathbb{P}([X_1 \leq Y_1]) - \mathbb{P}([Y_1 > X_1 + x]) = p - (1 - \mathbb{P}([Y_1 - x \leq X_1]))$

• **1 pt** : **d'après 5.b)** avec  $\theta = x \geq 0$ ,  $\lambda = q$  et  $\mu = p$ ,  $\mathbb{P}([X_1 \leq Y_1 \leq X_1 + x]) = p - 1 + \left(1 - \frac{p}{p+q} e^{-qx}\right) = p(1 - e^{-qx})$

• **1 pt** :  $\mathbb{P}_{[U_1=1]}([Y_1 - X_1 \leq x]) = 1 - e^{-qx}$

c) On peut interpréter ce résultat en disant que la *loi conditionnelle de  $Y_1 - X_1$  sachant  $[U_1 = 1]$*  est une loi exponentielle. Quelle est son paramètre ?

Par analogie, quelle est la loi conditionnelle de  $X_1 - Y_1$  sachant  $[U_1 = 0]$  ? (on n'attend pas une démonstration précise mais un argument de bon sens pour justifier le résultat proposé).

• **1 pt** : **d'après 8.b)**,  $\mathbb{P}_{[U_1=1]}([Y_1 - X_1 \leq x]) = \begin{cases} 0 & \text{si } x < 0 \\ 1 - e^{-qx} & \text{si } x \geq 0 \end{cases}$

**Donc la loi de  $Y_1 - X_1$  conditionnellement à  $[U_1 = 1]$  est la loi  $\mathcal{E}(q)$**

• **1 pt** : **en intervertissant les rôles de  $X_1$  et  $Y_1$ , on en déduit que la loi de  $X_1 - Y_1$  conditionnellement à  $[U_1 = 0]$  est la loi  $\mathcal{E}(p)$**

d) On suppose que  $n \in \mathbb{N}^*$  et  $\mathbb{P}([U_n = 1]) = p$ .

Déduire de cette hypothèse et de la question précédente :

$$\mathbb{P}_{[U_1=1]}([U_{n+1} = 1]) = p \quad \text{et} \quad \mathbb{P}_{[U_1=0]}([U_{n+1} = 1]) = p$$

• **1 pt** : **si  $[U_1 = 1]$  est réalisé, on peut considérer la résolution de  $P_1$  comme nouvelle origine des temps, et le problème sur  $(X_1, X_2, \dots)$  et  $(Y_1, Y_2, \dots)$  se ramène à un problème sur  $(X_2, X_3, \dots)$  et  $(Y_1 - X_1, Y_2, Y_3, \dots)$**

• **1 pt** : **par lemme des coalitions,  $U_1, X_2, X_3, \dots, Y_2, Y_3, \dots$  son indépendantes**

• **1 pt** : **par indépendance, pour tout  $i \geq 2$ , la loi de  $X_i$  (resp.  $Y_i$ ) conditionnellement à  $[U_1 = 1]$  est la loi  $\mathcal{E}(p)$  (resp.  $\mathcal{E}(q)$ )**

• **1 pt** : **d'après 8.c), la loi de  $Y_1 - X_1$  conditionnellement à  $[U_1 = 1]$  est la loi  $\mathcal{E}(q)$**

• **1 pt** : **on déduit des 4 points précédents,  $\mathbb{P}_{[U_1=1]}([U_{n+1} = 1]) = \mathbb{P}([U_n = 1]) = p$  (par hypothèse de récurrence)**

• **1 pt** : **de même,  $\mathbb{P}_{[U_1=0]}([U_{n+1} = 1]) = \mathbb{P}([U_n = 1]) = p$**

e) Conclure.

• **1 pt** : **par FPT sur le SCE** ( $[U_1 = 0], [U_1 = 1]$ ),  $\mathbb{P}([U_{n+1} = 1]) = p$

• **1 pt** : **faire le lien avec la structure de raisonnement par récurrence**

9. On montrerait aussi par récurrence, et nous l'admettrons, que pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$ , les variables aléatoires  $U_1, \dots, U_n$  sont mutuellement indépendantes.

En déduire la loi de  $S_n$ .

• **1 pt** : **par stabilité des lois binomiales  $S_n \leftrightarrow \mathcal{B}(n, p)$**

**0 si les hypothèses de la stabilité des lois binomiales ne sont pas citées**

Soit  $r \in \mathbb{N}$ , on s'intéresse, dans les questions qui suivent, à la probabilité  $a_r$  de l'événement :

« il existe un  $n \geq r$  tel que, lorsque  $n$  problèmes  
 $A_r$  : en tout ont été résolus, le groupe  $A$  en a résolu  
 $r$  de plus que le groupe  $B$  »

10. a) Justifier :  $a_0 = 1$ .

- 1 pt :  $A_0$  est réalisé si et seulement s'il existe  $n \geq 0$  tel que, lorsque  $n$  problèmes en tout ont été résolus, le groupe  $A$  en a résolu autant que  $B$ . Ceci est toujours réalisé (un entier satisfaisant toujours la condition est  $n = 0$ )
- 1 pt :  $a_0 = \mathbb{P}(A_0) = \mathbb{P}(\Omega) = 1$

b) Démontrer, pour tout  $r \geq 1$  :

$$\mathbb{P}_{[U_1=1]}(A_r) = \mathbb{P}(A_{r-1}) \quad \text{et} \quad \mathbb{P}_{[U_1=0]}(A_r) = \mathbb{P}(A_{r+1})$$

- 1 pt : si  $[U_1 = 1]$  est réalisé, alors le groupe  $A$  résout  $P_1$  (avant que le groupe  $B$  n'est résolu  $Q_1$ ). Il a donc 1 problème d'avance sur  $B$  à l'instant  $t$  de résolution de  $P_1$
- 1 pt : dans ce cas, il existe un instant  $n$  tel que le groupe  $A$  ait  $r$  problèmes d'avance sur le groupe  $B$  si et seulement si il existe un instant  $m = n - t$  tel que le groupe  $A$  ait  $r - 1$  problèmes d'avance sur le groupe  $B$ . D'où  $\mathbb{P}_{[U_1=1]}(A_r) = \mathbb{P}(A_{r-1})$
- 1 pt : de même, si  $[U_1 = 0]$  est réalisé, il existe un instant  $n$  tel que le groupe  $A$  ait  $r$  problèmes d'avance sur le groupe  $B$  si et seulement si il existe un instant  $m = n - t$  tel que le groupe  $A$  ait  $r + 1$  problèmes d'avance sur le groupe  $B$ . D'où  $\mathbb{P}_{[U_1=0]}(A_r) = \mathbb{P}(A_{r+1})$

c) En déduire, pour tout  $r \geq 1$  :  $a_{r+1} = \frac{1}{q} a_r - \frac{p}{q} a_{r-1}$ .

- 1 pt : par FPT sur le SCE ( $[U_1 = 0], [U_1 = 1]$ ),  $\forall r \geq 1$ ,  $a_{r+1} = \frac{1}{q} a_r - \frac{p}{q} a_{r-1}$

d) En remarquant que  $1 - 4pq = (1 - 2p)^2$ , donner une expression de  $a_r$  en fonction de  $p$ ,  $q$ ,  $r$  et de deux constantes que l'on introduira.

- 1 pt : d'après la qst précédente,  $\forall r \in \mathbb{N}$ ,  $a_{r+2} = \frac{1}{q} a_{r+1} - \frac{p}{q} a_r$ . (( $a_r$ ) est donc une suite récurrente linéaire d'ordre 2)
- 1 pt : les racines de son équation caractéristiques sont  $x_1 = 1$  et  $x_2 = \frac{p}{q}$  (distinctes si et seulement si  $p \neq \frac{1}{2}$ )
- 1 pt : si  $p \neq \frac{1}{2}$ , il existe  $(\alpha, \beta) \in \mathbb{R}^2$  tel que :  $\forall r \in \mathbb{N}$ ,  $a_r = \alpha + \beta \left(\frac{p}{q}\right)^r$
- 1 pt : si  $p = \frac{1}{2}$ , il existe  $(\alpha', \beta') \in \mathbb{R}^2$  tel que :  $\forall r \in \mathbb{N}$ ,  $a_r = \alpha' + \beta' r$

11. Le cas  $p \geq \frac{1}{2}$ .

Montrer que, dans les cas  $p = \frac{1}{2}$  et  $p > \frac{1}{2}$ , la suite  $(a_r)_{r \in \mathbb{N}}$  est constante et égale à 1.

- 3 pts : cas  $p > \frac{1}{2}$ 
  - × 2 pts : démonstration par l'absurde de  $\beta = 0$ 
    - 1 pt : comme  $p > \frac{1}{2}$ ,  $\frac{p}{q} > 1$
    - 1 pt : alors  $\lim_{r \rightarrow +\infty} a_r = +\infty$ . Absurde car  $\forall r \in \mathbb{N}$ ,  $a_r \in [0, 1]$
  - × 1 pt : comme  $a_0 = 1$  d'après 10.a), alors  $\alpha = 1$
- 2 pts : cas  $p = \frac{1}{2}$ 
  - × 1 pt : comme  $a_0 = 1$ ,  $\alpha' = 1$
  - × 1 pt : toujours en raisonnant par l'absurde (arguments similaires au cas précédent),  $\beta' = 0$

12. Le cas  $p < \frac{1}{2}$ .

a) Soit  $k$  un entier naturel.

(i) Établir :  $A_{2k} = \bigcup_{i \geq k} [S_{2i} = i + k]$ .

- 2 pts :  $\bigcup_{i \geq k} [S_{2i} = i + k] \subset A_{2k}$ 
  - × 1 pt : si l'événement  $[S_{2i} = i + k]$  est réalisé alors, au moment où  $2i$  problèmes ont été résolus,  $i + k$  l'ont été par le groupe A, et donc  $i - k$  par le groupe B. Le groupe A a donc résolu  $2k$  problèmes de plus que le groupe B.
  - × 1 pt : ainsi, pour tout  $i \geq k$ ,  $[S_{2i} = i + k] \subset A_{2k}$ . D'où l'inclusion voulue
- 2 pts :  $A_{2k} \subset \bigcup_{i \geq k} [S_{2i} = i + k]$ 
  - × 1 pt : si l'événement  $A_{2k}$  est réalisé, on note  $n \geq 2k$  le nombre de problèmes résolus à l'instant où le groupe A en a résolu  $2k$  de plus que le groupe B. À cet instant  $n$ , le groupe A a résolu  $S_n(\omega)$  problèmes et B en a résolu  $S_n(\omega) - 2k$
  - × 1 pt : on en déduit,  $S_n(\omega) + (S_n(\omega) - 2k) = n$ . D'où :  $n = 2(S_n(\omega) - k)$ . En posant  $i = S_n(\omega) - k$ , on a bien que l'événement  $[S_{2i} = i + k]$  est réalisé. Donc :  $A_{2k} \subset [S_{2i} = i + k]$ . D'où l'inclusion voulue

(ii) Montrer que pour tout  $i \geq k$ , on a :  $\mathbb{P}([S_{2i} = i + k]) = \binom{2i}{i+k} p^{i+k} q^{i-k}$ .

- 1 pt : d'après la question 9.,  $S_{2i} \hookrightarrow \mathcal{B}(2i, p)$

(iii) Après avoir donné la valeur de la somme  $\sum_{j=0}^{2i} \binom{2i}{j}$ , démontrer :

$$\forall i \geq k, \binom{2i}{i+k} \leq 4^i$$

- 1 pt : par formule du binôme de Newton,  $\sum_{j=0}^{2i} \binom{2i}{j} = 2^{2i} = 4^i$
- 1 pt : comme  $i \leq k$ , alors  $i + k \in \llbracket 0, 2i \rrbracket$ . On peut donc découper la somme
- 1 pt :  $4^i = \sum_{k=0}^{2i} \binom{2i}{j} = \sum_{k=0}^{i+k-1} \binom{2i}{j} + \binom{2i}{i+k} + \sum_{j=i+k+1}^{2i} \binom{2i}{j}$
- 1 pt : comme  $\sum_{k=0}^{i+k-1} \binom{2i}{j} \geq 0$  et  $\sum_{j=i+k+1}^{2i} \binom{2i}{j} \geq 0$ , on conclut

(iv) En déduire l'inégalité :

$$\sum_{i=k}^{+\infty} \mathbb{P}([S_{2i} = k + i]) \leq \left(\frac{p}{q}\right)^k \frac{(4pq)^k}{1 - 4pq}$$

- 1 pt : d'après les 2 qsts précédentes,  $\mathbb{P}([S_{2i} = i + k]) \leq 4^i p^{i+k} q^{i-k} = \left(\frac{p}{q}\right)^k (4pq)^i$
- 1 pt :  $\sum (4pq)^i$  est une série géométrique de raison  $4pq \in ]-1, 1[$  (car  $p < \frac{1}{2}$ ). Elle est donc convergente
- 1 pt : on somme les inégalités précédentes, car les séries en présence sont convergentes. On obtient :  $\sum_{i=k}^{+\infty} \mathbb{P}([S_{2i} = i + k]) \leq \left(\frac{p}{q}\right)^k \sum_{i=k}^{+\infty} (4pq)^i$
- 1 pt :  $\sum_{i=k}^{+\infty} (4pq)^i = \left(\frac{p}{q}\right)^k \sum_{j=0}^{+\infty} (4pq)^{i+k} = \left(\frac{p}{q}\right)^k \frac{(4pq)^k}{1 - 4pq}$

b) Montrer en utilisant l'inégalité de Boole (voir question 6.) que si  $p < \frac{1}{2}$ , alors :  $\lim_{k \rightarrow +\infty} a_{2k} = 0$ .

- 1 pt : d'après 6.,  $\mathbb{P}\left(\bigcup_{i \geq k} [S_{2i} = i + k]\right) \leq \sum_{i=k}^{+\infty} \mathbb{P}([S_{2i} = i + k])$
- 1 pt : d'après la qst précédente, on obtient  $0 \leq \mathbb{P}(A_{2k}) \leq \left(\frac{p}{q}\right)^k \frac{(4pq)^k}{1 - 4pq}$
- 1 pt : comme  $p < \frac{1}{2}$ , alors  $\frac{p}{q} \in ]0, 1[$  et  $4pq \in ]0, 1[$ , d'où  $\lim_{k \rightarrow +\infty} \left(\frac{p}{q}\right)^k \frac{(4pq)^k}{1 - 4pq} = 0$
- 1 pt : on conclut par théorème d'encadrement

c) Conclure en utilisant la question 10.d), que si  $p < \frac{1}{2}$ , alors :

$$\forall r \in \mathbb{N}, a_r = \left(\frac{p}{q}\right)^r$$

- 1 pt : d'après 10.d),  $\forall r \in \mathbb{N}, a_r = \alpha + \beta \left(\frac{p}{q}\right)^r$ . D'où :  $\lim_{k \rightarrow +\infty} a_{2k} = \alpha$
- 1 pt : par unicité de la limite et la qst précédente,  $\alpha = 0$
- 1 pt : d'après 10.a),  $a_0 = 1$ . D'où :  $\beta = 1$

On a ainsi établi dans les questions 11. et 12. :

$$\forall r \in \mathbb{N}, a_r = \begin{cases} \left(\frac{p}{q}\right)^r & \text{si } p < \frac{1}{2} \\ 1 & \text{si } p \geq \frac{1}{2} \end{cases}$$

Ce résultat pourra être admis et utilisé dans la suite du sujet.



### Partie III - La blockchain et la stratégie de la double dépense /40

13. On s'intéresse tout d'abord à la loi de la variable aléatoire  $T_n$  égale au nombre de problèmes résolus par le groupe  $A$  lorsque l'on place  $Q_n$  dans la liste des problèmes résolus.

a) Démontrer, pour tout  $k \in \mathbb{N}$  :  $[T_n = k] = [S_{n+k-1} = k] \cap [U_{n+k} = 0]$ .

• 3 pts :

× 1 pt :  $\omega \in [S_{n+k-1} = k] \cap [U_{n+k} = 0] \Leftrightarrow$  dans les  $n+k-1$  premiers problèmes résolus,  $k$  l'ont été par le groupe  $A$  et le  $(n+k)$ <sup>ème</sup> problème a été résolu par le groupe  $B$

× 1 pt :  $\Leftrightarrow$  sur les  $n+k-1$  premiers problèmes,  $k$  ont été résolus par le groupe  $A$  et  $Q_n$  est le  $(n+k)$ <sup>ème</sup> problème résolu

× 1 pt :  $\Leftrightarrow$  lorsque  $Q_n$  est résolu par le groupe  $B$ ,  $k$  problèmes ont été résolus par le groupe  $A \Leftrightarrow \omega \in [T_n = k]$

b) En déduire :  $\mathbb{P}([T_n = k]) = \binom{n+k-1}{k} p^k q^n$ .

• 1 pt :  $\mathbb{P}([T_n = k]) = \mathbb{P}([S_{n+k-1} = k]) \times \mathbb{P}([U_{n+k} = 0])$  car, par lemme des coalitions

$S_{n+k-1} = \sum_{i=1}^{n+k-1} U_i$  indépendante de  $U_{n+k}$

• 1 pt :  $\mathbb{P}([S_{n+k-1} = k]) \times \mathbb{P}([U_{n+k} = 0]) = \binom{n+k-1}{k} p^k q^{(n+k-1)-k} \times q$  (d'après les questions 8. et 9.)

14. a) En utilisant la formule des probabilités totales, établir :

$$\mathbb{P}(G_n) = \mathbb{P}([T_n \geq n+1]) + \sum_{k=0}^n \mathbb{P}([T_n = k]) a_{n+1-k}$$

• 1 pt : FPT sur le SCE  $([T_n = k])_{k \in \mathbb{N}}$

• 1 pt :  $\mathbb{P}(G_n) = \sum_{k=0}^{+\infty} \mathbb{P}([T_n = k]) \mathbb{P}_{[T_n=k]}(G_n)$  (car :  $\forall k \in \mathbb{N}, \mathbb{P}([T_n = k]) = 0$ )

• 1 pt : si  $k \in [0, n]$ ,  $\mathbb{P}_{[T_n=k]}(G_n) = \mathbb{P}(A_{n-k+1}) = a_{n-k+1}$

• 1 pt : si  $k \in [n+1, +\infty[$ ,  $\mathbb{P}_{[T_n=k]}(G_n) = 1$

• 1 pt :  $\sum_{k=n+1}^{+\infty} \mathbb{P}([T_n = k]) = \mathbb{P}([T_n \geq n+1])$

b) Dans le cas où  $p \geq \frac{1}{2}$ , en déduire :  $\mathbb{P}(G_n) = 1$ .

• 1 pt : pour tout  $k \in [0, n]$ , comme  $n-k+1 \in \mathbb{N}$ , d'après le résultat établi en fin de Partie II :  $a_{n+1-k} = 1$

• 1 pt :  $\mathbb{P}(G_n) = \sum_{k=0}^n \mathbb{P}([T_n = k]) + \mathbb{P}([T_n \geq n+1]) = 1$  car  $([T_n = k])_{k \in \mathbb{N}}$  forme un SCE

c) De même lorsque  $p < \frac{1}{2}$ , démontrer :

$$\mathbb{P}(G_n) = 1 - \sum_{k=0}^n \binom{n+k-1}{k} (p^k q^n - p^{n+1} q^{k-1})$$

• 1 pt : comme  $T_n$  à valeurs entières,  $\mathbb{P}([T_n \geq n+1]) = 1 - \mathbb{P}([T_n \leq n]) = 1 - \sum_{k=0}^n \mathbb{P}([T_n = k])$

• **1 pt : d'après 14.a) et le résultat de fin de Partie II** ( $n + 1 - k \in \mathbb{N}$ ),  $\mathbb{P}(G_n) = 1 - \sum_{k=0}^n \mathbb{P}([T_n = k]) \left(1 - \left(\frac{p}{q}\right)^{n+1-k}\right)$

• **1 pt : d'après 13.b)**,  $\mathbb{P}(G_n) = 1 - \sum_{k=0}^n \binom{n+k-1}{k} p^k q^n \left(1 - \frac{p^{n+1-k}}{q^{n+1-k}}\right)$

15. Une meilleure expression de  $\mathbb{P}(G_n)$  lorsque  $p < \frac{1}{2}$

Pour tout  $x \in [0, 1]$  et  $n \in \mathbb{N}^*$ , on pose :

$$u_n(x) = (1-x)^n \sum_{k=0}^n \binom{n+k-1}{k} x^k$$

a) Vérifier que pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$  :  $\mathbb{P}(G_n) = 1 - u_n(p) + \frac{p}{q} u_n(q)$ .

• **1 pt : en utilisant 14.c)**

b) Pour tout  $x \in [0, 1]$  et  $n \in \mathbb{N}^*$ , établir la relation :

$$u_{n+1}(x) = u_n(x) + (1-x)^n x^{n+1} \left( \binom{2n}{n+1} - \binom{2n+1}{n+1} x \right)$$

• **1 pt :**  $u_{n+1}(x) = (1-x)^n \sum_{k=0}^{n+1} \binom{n+k}{k} x^k - x(1-x)^n \sum_{k=0}^n \binom{n+k}{k} x^k - x^{n+1} (1-x)^n \binom{2n+1}{n+1} x$

• **1 pt :**  $x(1-x)^n \sum_{k=0}^n \binom{n+k}{k} x^k = (1-x)^n \sum_{k=1}^{n+1} \binom{n+k-1}{k-1} x^k$

• **1 pt : par triangle de Pascal**,  $(1-x)^n \sum_{k=0}^{n+1} \binom{n+k}{k} x^k - (1-x)^n \sum_{k=1}^{n+1} \binom{n+k-1}{k-1} x^k = (1-x)^n \sum_{k=0}^{n+1} \binom{n+k-1}{k} x^k$

• **1 pt :**  $u_{n+1}(x) = (1-x)^n \sum_{k=0}^{n+1} \binom{n+k-1}{k} x^k - x^{n+1} (1-x)^n \binom{2n+1}{n+1} x = u_n(x) + x^{n+1} (1-x)^n \left( \binom{2n}{n+1} - \binom{2n+1}{n+1} x \right)$

c) En déduire, pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$  :

$$\mathbb{P}(G_{n+1}) = \mathbb{P}(G_n) - \left(1 - \frac{p}{q}\right) (pq)^{n+1} \binom{2n+1}{n+1}$$

• **1 pt :**  $\mathbb{P}(G_{n+1}) = 1 - u_{n+1}(p) + \frac{p}{q} u_{n+1}(q)$  **d'après 15.a)**

• **1 pt :**  $= 1 - \left( u_n(p) + p^{n+1} q^n \left( \binom{2n}{n+1} - \binom{2n+1}{n+1} p \right) \right) + \frac{p}{q} \left( u_n(q) + q^{n+1} p^n \left( \binom{2n}{n+1} - \binom{2n+1}{n+1} q \right) \right)$  **d'après la question précédente**

• **1 pt :** **d'après 15.a)**,  $= \mathbb{P}(G_n) - p^{n+1} q^n \binom{2n+1}{n+1} (q-p) = \mathbb{P}(G_n) - \left(1 - \frac{p}{q}\right) (pq)^{n+1} \binom{2n+1}{n+1}$

d) Montrer par récurrence, pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$  :

$$\mathbb{P}(G_n) = \frac{p}{q} - \left(1 - \frac{p}{q}\right) \sum_{k=1}^n \binom{2k-1}{k} (pq)^k$$

• **2 pts : initialisation**

× **1 pt** :  $\mathbb{P}(G_1) = p + \frac{p^2}{q} - pq + p^2$  et  $\frac{p}{q} - \left(1 - \frac{p}{q}\right) \sum_{k=1}^1 \binom{2k-1}{k} (pq)^k = \frac{p}{q} - pq + p^2$

× **1 pt** : vérification égalité (utilisation de  $p + q = 1$ )

• **3 pts : hérédité**

× **1 pt** : d'après 15.c),  $\mathbb{P}(G_{n+1}) = \mathbb{P}(G_n) - \left(1 - \frac{p}{q}\right) (pq)^{n+1} \binom{2n+1}{n+1}$

× **1 pt** :  $= \left(\frac{p}{q} - \left(1 - \frac{p}{q}\right) \sum_{k=1}^n \binom{2k-1}{k} (pq)^k\right) - \left(1 - \frac{p}{q}\right) (pq)^{n+1} \binom{2n+1}{n+1}$  par hypothèse de récurrence

× **1 pt** : fin du calcul

16. Application à la sécurisation des transactions

Connaissant  $p < \frac{1}{2}$ , on cherche à limiter le risque que la stratégie mise en place par le groupe de mineurs  $A$  réussisse.

a) Après avoir établi la formule  $\binom{n}{k} = \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1}$  lorsque  $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$ , écrire une fonction **Scilab** qui calcule les coefficients binomiaux.

• **2 pts** :  $\forall k \in \llbracket 1, n \rrbracket$ ,  $\binom{n}{k} = \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1}$  (peu importe la méthode : calcul direct ou dénombrement)

• **4 pts** :

× **1 pt** : structure de fonction

× **1 pt** : initialisation

× **2 pts** : structure itérative

```

1  function c = CoeffBin(k, n)
2      c = 1
3      for i = 1:k
4          c = c * (n - i + 1) / i
5      end
6  endfunction

```

b) Écrire un script **Scilab** qui détermine  $n_p$ , le plus petit entier  $n$  tel que  $\mathbb{P}(G_n) \leq \varepsilon$  pour  $p < \frac{1}{2}$  et  $\varepsilon > 0$  saisis au clavier par l'utilisateur.

• **6 pts**

× **1 pt** : les 2 input

× **1 pt** : initialisation de  $n$  et  $\text{ProbGn}$

× **1 pt** : structure itérative while (avec bonne condition)

× **1 pt** : mise à jour  $\text{ProbGn}$

× **1 pt** : mise à jour  $n$

× **1 pt** : disp(n)

```
1 p = input(' Entrez la valeur de p : ')
2 eps = input(' Entrez la valeur de epsilon : ')
3 q = 1 - p
4 n = 1
5 ProbGn = p/q - (1 - p/q) * p * q
6 while ProbGn > eps
7     ProbGn = ProbGn - (1 - p/q) * (p * q)^(n+1) * CoeffBin(n + 1, 2 * n + 1)
8     n = n + 1
9 end
10 disp(n)
```