

Corrigé de l'examen (du lundi 3 juin 2013)

Durée : 3h.

Documents, téléphones et calculatrices interdits.

La plus grande importance a été accordée lors de la correction à la justification des réponses.

Aucune importance n'a été accordée aux erreurs de syntaxe de scilab.

1. (a)

Algorithme 1

```
k=0;  
b=0;  
while (b==0) do  
  b=grand(1,1,'bin',1,p);  
  k=k+1;  
end,  
disp(k);
```

(b)

$$\begin{aligned}\mathbb{P}(X > k) &= \sum_{i=k+1}^{+\infty} p(1-p)^{i-1} \\ &= p(1-p)^k \times \frac{1}{1-(1-p)} \\ &= (1-p)^k.\end{aligned}$$

(c) Calculons la fonction de répartition de X . Nous avons, pour $k \in \mathbb{N}^*$, $F_X(k) = \mathbb{P}(X \leq k) = 1 - (1-p)^k$. Si $U \sim \mathcal{U}([0; 1])$ alors $F_X^{-1}(U)$ est de même loi que X . Soit $k \in \mathbb{N}^*$, les lignes suivantes sont équivalentes :

$$\begin{aligned}1 - (1-p)^{k-1} < U \leq 1 - (1-p)^k, \\ k \log(1-p) \leq \log(1-U) < (k-1) \log(1-p), \\ (k-1) < \frac{\log(1-U)}{\log(1-p)} \leq k, \\ k = \left\lceil \frac{\log(1-U)}{\log(1-p)} \right\rceil.\end{aligned}$$

Donc $F_x^{-1}(U) = \left\lceil \frac{\log(1-U)}{\log(1-p)} \right\rceil$. L'algorithme est donc le suivant.

Algorithme 2

```
u=grand(1,1,'unf',0,1);  
x=ceil(log(1-u)/log(1-p));  
disp(x);
```

- (d) Pour le premier programme, le nombre de boucles est de même loi que X . Nous avons : $\mathbb{E}(X) = \sum_{k=1}^{+\infty} pk(1-p)^{k-1} = pf'(1-p)$ avec $f(z) = \sum_{k=0}^{+\infty} z^k = \frac{1}{1-z}$. Donc $\mathbb{E}(X) = \frac{p}{(1-(1-p))^2} = \frac{1}{p}$. Le deuxième programme ne comporte pas de boucle. Donc le deuxième programme est plus efficace.

2. Prenons deux fonctions test f, g . Calculons :

$$\begin{aligned} \mathbb{E}(f(X_1)g(Y)) &= \int_{\mathbb{R}^3} \mu(dx_0)Q(x_0, dx_1) \frac{e^{-\frac{(y-x_1)^2}{2}}}{\sqrt{2\pi}} f(x_1)g(y)dx_0dx_1dy \\ &= \int_{\mathbb{R}} g(y) \frac{\left(\int_{\mathbb{R}^2} \mu(dx_0)Q(x_0, dx_1) \frac{e^{-\frac{(y-x_1)^2}{2}}}{\sqrt{2\pi}} f(x_1)dx_0dx_1 \right)}{\left(\int_{\mathbb{R}^2} \mu(du_0)Q(u_0, du_1) \frac{e^{-\frac{(y-u_1)^2}{2}}}{\sqrt{2\pi}} du_0du_1 \right)} \\ &\quad \times \left(\int_{\mathbb{R}^2} \mu(du_0)Q(u_0, du_1) \frac{e^{-\frac{(y-u_1)^2}{2}}}{\sqrt{2\pi}} du_0du_1 \right) dy. \end{aligned}$$

Posons $\psi(y) = \int_{\mathbb{R}^2} \mu(du_0)Q(u_0, du_1) \frac{e^{-\frac{(y-u_1)^2}{2}}}{\sqrt{2\pi}} du_0du_1$. Nous remarquons que ψ est la densité de Y . Donc

$$\mathbb{E}(f(X_1)g(Y)) = \int_{\mathbb{R}} g(y) \frac{\left(\int_{\mathbb{R}^2} \mu(dx_0)Q(x_0, dx_1) \frac{e^{-\frac{(y-x_1)^2}{2}}}{\sqrt{2\pi}} f(x_1)dx_0dx_1 \right)}{\left(\int_{\mathbb{R}^2} \mu(du_0)Q(u_0, du_1) \frac{e^{-\frac{(y-u_1)^2}{2}}}{\sqrt{2\pi}} du_0du_1 \right)} \psi(y)dy.$$

Donc

$$\mathbb{E}(f(X_1)|Y = y) = \frac{\int_{\mathbb{R}^2} \mu(dx_0)Q(x_0, dx_1) \frac{e^{-\frac{(y-x_1)^2}{2}}}{\sqrt{2\pi}} f(x_1)dx_0dx_1}{\int_{\mathbb{R}^2} \mu(du_0)Q(u_0, du_1) \frac{e^{-\frac{(y-u_1)^2}{2}}}{\sqrt{2\pi}} du_0du_1}.$$

3. Nous avons $\sum_{x \in A} f(x)\lambda(x) \leq \max_{x \in E} f(x) \times \sum_{x \in A} \lambda(x)$ et $\sum_{y \in E} f(x)\lambda(x) \geq \min_{x \in E} f(x) \times \sum_{y \in E} \lambda(x) = \min_{x \in E} f(x)$. D'où le résultat.
4. Le programme tire $X \sim \mathcal{U}([-2; 2])$ et $U \sim \mathcal{U}([0; 1])$ indépendantes jusqu'à ce que $\frac{U}{4} \times \frac{8}{3} \leq \mathbb{1}_{[-1; 1]}(X) \frac{2\sqrt{1-X^2}}{\pi}$. Remarquons que nous avons l'inégalité suivante :

$$\forall t \in \mathbb{R}, \mathbb{1}_{[-1; 1]}(t) \frac{2\sqrt{1-t^2}}{\pi} \leq \frac{\mathbb{1}_{[-2; 2]}(t)}{4} \times \frac{8}{3}$$

(car $\frac{2}{\pi} \leq \frac{2}{3}$). On identifie donc un algorithme de rejet. La variable simulée est de loi de densité $t \in \mathbb{R} \mapsto \mathbb{1}_{[-1; 1]}(t) \frac{2\sqrt{1-t^2}}{\pi}$.

5. Notons S_1, S_2, \dots les valeurs successives prises par S au cours du programme. Notons T le nombre de boucles. la deuxième variable affichée par le programme est $T-1$. Nous avons : $T = \inf\{k \geq 1 : S_k \geq 2\}$. Les variables $X_1 = S_1, X_2 = S_2 - S_1, X_3 = S_3 - S_2, \dots$ sont i.i.d. de loi $\mathcal{E}(1)$. La variable T est à valeurs dans \mathbb{N}^* . Soit $k \geq 2$, calculons

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(T = k) &= \int_{0 \leq x_1 \leq 2} \int_{0 \leq x_2 \leq 2-x_1} \dots \int_{0 \leq x_{k-1} \leq 2-\dots-x_{k-2}} \int_{2-\dots-x_{k-1} \leq x_k} e^{-x_1} \dots e^{-x_k} dx_1 \dots dx_k \\ &= \int_{0 \leq x_1 \leq 2} \int_{0 \leq x_2 \leq 2-x_1} \dots \int_{0 \leq x_{k-1} \leq 2-\dots-x_{k-2}} e^{-x_1} \dots e^{-x_{k-1}} e^{-(2-x_1-\dots-x_{k-1})} dx_1 \dots dx_{k-1} \\ &= \int_{0 \leq x_1 \leq 2} \int_{0 \leq x_2 \leq 2-x_1} \dots \int_{0 \leq x_{k-2} \leq 2-\dots-x_{k-3}} e^{-2}(2-x_1-\dots-x_{k-2}) dx_1 \dots dx_{k-2} \\ (\text{récurrence}) &= e^{-2} \frac{2^{k-1}}{(k-1)!}. \end{aligned}$$

Par ailleurs : $\mathbb{P}(T = 1) = e^{-2}$. On remarque donc que $T - 1 \sim \mathcal{P}(2)$.

La première variable affichée est $S_T - 2$. Calculons pour une fonction test f :

$$\begin{aligned}
\mathbb{E}(f(S_T - 2)) &= \mathbb{E}\left(\sum_{k=1}^{+\infty} f(X_1 + \dots + X_k) \mathbb{1}_{T=k}\right) \\
&= \int_2^{+\infty} f(x_1 - 2) e^{-x_1} dx_1 \\
&\quad + \sum_{k \geq 2} \int_{0 \leq x_1 \leq 2} \int_{0 \leq x_2 \leq 2 - x_1} \dots \\
&\quad \dots \int_{0 \leq x_{k-1} \leq 2 - \dots - x_{k-2}} \int_{2 - \dots - x_{k-1}} f(x_1 + \dots + x_k - 2) e^{-x_1} \dots e^{-x_k} dx_1 \dots dx_k \\
&= \int_2^{+\infty} f(x_1) e^{-x_1} dx_1 \\
(u = x_1 + \dots + x_k) &\quad + \sum_{k \geq 2} \int_{0 \leq x_1 \leq 2} \int_{0 \leq x_2 \leq 2 - x_1} \dots \int_{0 \leq x_{k-1} \leq 2 - \dots - x_{k-2}} \left(\int_{2 \leq u} f(2 - u) e^{-u} du \right) dx_1 \dots dx_{k-1} \\
&= \left(\int_{2 \leq u} f(2 - u) e^{-u} du \right) \sum_{k=1}^{+\infty} e^{-2} \frac{2^{k-1}}{(k-1)!} \\
&= \int_{2 \leq u} f(2 - u) e^{-u} du.
\end{aligned}$$

Donc $S_T - 2 \sim \mathcal{E}(2)$.

6. (a) Si $x, y \in E$, il existe un chemin x_1, \dots, x_n tel que $x \sim x_1, x_1 \sim x_2, \dots, x_n \sim y$. Donc $Q(x, x_1) \dots Q(x_n, y) \neq 0$. Donc Q est irréductible.
- (b) Si on est en x et que l'on propose y avec le noyau Q , la probabilité d'accepter le mouvement en y est (d'après le cours) :

$$\inf \left(1, \frac{\pi(y)Q(y, x)}{\pi(x)Q(x, y)} \right).$$

La transition de la chaîne de Metropolis s'écrit donc

$$M(x, y) = \begin{cases} Q(x, y) \inf \left(1, \frac{\pi(y)Q(y, x)}{\pi(x)Q(x, y)} \right) & \text{si } y \neq x, \\ 1 - \sum_{z \neq x} Q(x, z) \inf \left(1, \frac{\pi(z)Q(z, x)}{\pi(x)Q(x, z)} \right) & \text{si } y = x. \end{cases}$$

Montrons que π est réversible par rapport à M (ce qui implique qu'elle est invariante par M). Si $y \neq x$,

$$\begin{aligned}
\pi(x)M(x, y) &= \pi(x)Q(x, y) \inf \left(1, \frac{\pi(y)Q(y, x)}{\pi(x)Q(x, y)} \right) \\
&= \inf(\pi(x)Q(x, y), \pi(y)Q(y, x)) \\
&= \pi(y)M(y, x)
\end{aligned}$$