

## Corrigé du contrôle no 2, sujet B (durée : 3h)

*Documents, téléphones et calculatrices interdits. La plus grande importance a été accordée lors de la correction à la justification des réponses. Les exercices sont indépendants. On n'a pas tenu compte dans la correction des erreurs de syntaxe en R.*

### Exercice 1.

- (1) Nous remarquons que (changement de variable  $t = \log(x)$ )

$$\begin{aligned} \int_2^{+\infty} \frac{1}{x(\log(x))^2} dx &= \int_{\log(2)}^{+\infty} \frac{1}{t^2} dt \\ &= \left[ -\frac{1}{t} \right]_{\log(2)}^{+\infty} \\ &= \frac{1}{\log(2)}. \end{aligned}$$

Nous pouvons donc écrire  $I = \int_2^{+\infty} \frac{\sin(x)}{\log(2)} \times \frac{\log(2)}{x(\log(x))^2} dx$ . Si  $X_1, X_2, \dots$  sont i.i.d. de loi de densité  $x \mapsto \mathbb{1}_{[0;+\infty[}(x) \frac{\log(2)}{x(\log(x))^2}$  alors, par la loi des grands nombres,

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n \frac{\sin(X_i)}{\log(2)} \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{\text{p.s.}} I$$

(nous avons  $\mathbb{E}(|\sin(X_1)/\log(2)|) < +\infty$  puisque la fonction sin est bornée). Nous pouvons aussi écrire

$$I = \int_2^{+\infty} \frac{e^{x-2} \sin(x)}{x(\log(x))^2} \times e^{2-x} dx.$$

Nous remarquons que  $x \mapsto \mathbb{1}_{[2;+\infty[}(x) e^{2-x}$  est une densité de probabilité. Si  $Y_1, Y_2, \dots$  sont i.i.d. de loi de densité  $x \mapsto \mathbb{1}_{[2;+\infty[}(x) e^{2-x}$ , nous avons

$$\begin{aligned} \mathbb{E} \left( \left| \frac{e^{Y_i-2} \sin(Y_i)}{Y_i(\log(Y_i))^2} \right| \right) &\leq \mathbb{E} \left( \frac{e^{Y_i-2} \sin(Y_i)}{Y_i(\log(Y_i))^2} \right) \\ &= \int_2^{+\infty} \frac{1}{x(\log x)^2} dx \\ &< \infty. \end{aligned}$$

Donc, par la loi des grands nombres,

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n \frac{e^{Y_i-2} \sin(Y_i)}{Y_i(\log(Y_i))^2} \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{\text{p.s.}} I.$$

- (2) Nous voulons utiliser la première méthode. Calculons la fonction de répartition. Pour  $y \geq 2$ , nous utilisons le même changement de variable que ci-dessus pour calculer :

$$\begin{aligned} \int_2^y \frac{\log(2)}{x(\log x)^2} dx &= \int_{\log(2)}^{\log(y)} \frac{\log(2)}{t^2} dt \\ &= \left[ -\frac{\log(2)}{t} \right]_{\log(2)}^{\log(y)} \\ &= 1 - \frac{\log(2)}{\log(y)}. \end{aligned}$$

La fonction de répartition est donc

$$F : y \mapsto \begin{cases} 0 & \text{si } y < 2, \\ 1 - \frac{\log 2}{\log y} & \text{si } y \geq 2. \end{cases}$$

On inverse facilement cette fonction. Si  $u \in [0; 1]$  et  $u = 1 - \log(2)/\log(y)$  ( $y \geq 2$ ), alors  $y = \exp(\log 2/(1-u))$  (et inversement). Voir l'algorithme 1 pour le calcul de Monte-Carlo.

---

**Algorithme 1 Boucle de Monte-Carlo**

---

```
s=0
n=1000
for (i in 1:n)
{
  u=runif(1,0,1)
  y=exp(log(2)/(1-u))
  s=s+sin(y)/log(2)
}
print(s/n)
```

---

- (3) On remarque que  $\mathbb{E}((\sin(X_1)/\log(2))^2) < \infty$  (parce que la fonction sin est bornée). Le théorème central-limite nous dit que l'erreur

$$I - \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n \frac{\sin(X_i)}{\log(2)}$$

est (approximativement) une gaussienne  $Z$  de variance  $\sigma^2/n$ . Nous voulons

$$\mathbb{P}(|Z| > 0,02) \leq 0,01,$$

c'est à dire

$$\mathbb{P}\left(\left|\frac{\sqrt{n}Z}{\sigma}\right| > \frac{\sqrt{n}}{\sigma}0,02\right) \leq 0,01.$$

En utilisant les symétries de la gaussienne, nous voyons que

$$\mathbb{P}\left(\left|\frac{\sqrt{n}Z}{\sigma}\right| > \frac{\sqrt{n}}{\sigma}0,02\right) = 2\mathbb{P}\left(\frac{\sqrt{n}Z}{\sigma} > \frac{\sqrt{n}}{\sigma}0,02\right).$$

Comme  $\sqrt{n}Z/\sigma$  est de loi  $\mathcal{N}(0; 1)$ , nous voyons dans la table qu'il suffit de prendre  $n$  tel que

$$\frac{\sqrt{n}}{\sigma}0,02 \geq 2,58,$$

c'est à dire

$$n \geq \left(\frac{2,58\sigma}{0,02}\right)^2.$$

**Exercice 2.**

- (1) On calcule la fonction de répartition  $G$  associée à  $g$ . Si  $x \leq 1$ ,  $G(x) = 0$ . Si  $x > 1$  (changement de variable  $u = \log(t)$ )

$$\begin{aligned} \int_1^x \frac{1}{t(1+\log(t))^2} dt &= \int_0^{\log(x)} \frac{1}{(1+u)^2} du \\ &= \left[ -\frac{1}{1+u} \right]_0^{\log(x)} \\ &= 1 - \frac{1}{1+\log(x)}. \end{aligned}$$

On inverse cette fonction de répartition :

$$1 - \frac{1}{1 + \log x} = u \text{ avec } u \in [0; 1], x \geq 1 \Leftrightarrow x = \exp\left(\frac{1}{1-u} - 1\right).$$

Nous pouvons donc simuler une variable de densité  $g$  en utilisant l'inverse de la fonction de répartition (voir programme 2).

---

**Algorithme 2 Simulation de variable aléatoire**

---

```
u=runif(1,0,1)
x=exp(1/(1-u)-1)
print(x)
```

---

(2) Pour tout  $x > 1$ , comme  $\inf(\log(x), 1) \leq \log(x)$ , nous avons

$$f(x) \leq \frac{\log(x)}{Zx(1 + (\log x)^2)} = \frac{1}{2Z}g(x).$$

La formule est encore vraie pour  $x \leq 1$ .

(3) Nous utilisons la technique d'échantillonnage d'importance pour simuler suivant la loi de densité  $f$  (voir programme 3). Remarquons que pour  $x > 0$ ,

$$\frac{f(x)}{(1/(2Z))g(x)} = \frac{\inf(1, \log(x))}{\log(x)}.$$

---

**Algorithme 3 Simulation de variable aléatoire**

---

```
b=0
while (b==0)
{
  u=runif(1,0,1)
  x=sqrt(1/(1-u)-1)
  v=runif(1,0,1)
  if (v<inf(1,log(x))/log(x))
  {
    b=1
  }
}
print(x)
```

---

**Exercice 3.** Voir le cours.

**Exercice 4.**

- (1) La constante  $Z$  est bien finie parce que  $\mathcal{S}_{10}$  est fini (de cardinal 10!).
- (2) Soient  $(r_1, \dots, r_{10})$  et  $(s_1, \dots, s_{10})$  tels que  $Q((r_1, \dots, r_{10}), (s_1, \dots, s_{10})) = 1/10$ . Il existe  $i \in \{1, 2, \dots, 10\}$  tel que  $r_i = s_{i+1[10]}$ ,  $r_{i+1[10]} = s_i$ . Donc  $Q((s_1, \dots, s_{10}), (r_1, \dots, r_{10})) = 1/10$ . Si  $Q((r_1, \dots, r_{10}), (s_1, \dots, s_{10})) = 0$ , on a aussi  $Q((s_1, \dots, s_{10}), (r_1, \dots, r_{10})) = 0$ . Donc  $Q$  est symétrique. Puisque  $Q$  est symétrique, pour montrer qu'il est irréductible, il suffit de montrer que pour tout  $(r_1, \dots, r_{10}) \in \mathcal{S}_{10}$ , il existe  $n$  tel que  $Q^n((r_1, \dots, r_{10}), (1, 2, \dots, 10)) > 0$ . Nous remarquons qu'il existe  $k_1$  tel que  $Q^{k_1}((r_1, \dots, r_{10}), x_1) > 0$  avec  $x_1$  de la forme  $(1, \dots)$  (il suffit de déplacer 1 de plus proche voisin en plus proche voisin jusqu'à la bonne place). Puis il existe  $k_2$  tel que  $Q^{k_2}(x_1, x_2)$  avec  $x_2$  de la forme  $(1, 2, \dots)$ . Et ainsi de suite.
- (3) Voir l'algorithme 4 (dans lequel on affiche les valeurs de la chaîne au fur et à mesure). Si  $U$  est uniforme dans  $[0; 10]$  alors  $\lfloor U \rfloor$  est uniforme dans  $\{0, 1, 2, \dots, 9\}$ .

---

 Algorithmme 4 Metropolis
 

---

```

pot<-function(x)
{
  s=1
  for (i in 1:(N-1))
  {
    s=s*M[r[c[i]],r[c[i+1]]]
  }
  return(s)
}

n=1000
x=c(1,2,3,4,5,6,7,8,9,10)
print(x)
for (i in 1:n)
{
  u=runif(1,0,10)
  i=as.integer(u)+1
  j=(i+1) %% 10
  y=x
  y[i]=x[j]
  x[i]=y[j]
  v=runif(1,0,1)
  if (v<pot(y)/pot(x))
  {
    y=x
  }
  print(y)
}

```

---

- (4) La loi  $\pi_0$  est telle que  $\pi_0(x) > 0$  pour tout  $x$  dans  $\mathcal{S}_{10}$  donc, par théorème du cours, nous savons que la chaîne de Metropolis est irréductible, de loi invariante  $\pi_0$ . Un autre théorème du cours nous dit que

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n f(Y_i) \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{\text{P.s.}} \int_{\mathcal{S}_{10}} f(x) \pi_0(dx)$$

(la fonction  $f$  est bien  $\pi_0$ -intégrable puisque  $\mathcal{S}_n$  est borné).