

---

Feuille 1

---

**Exercice 1 (RANDU).**

Le générateur RANDU largement utilisé sur les ordinateurs IBM est un générateur congruentiel multiplicatif défini comme suit

$$X_{n+1} \equiv 65539X_n \pmod{2^{31}}.$$

Serez vous capable de montrer pourquoi ce générateur n'est plus du tout utilisé—du moins je l'espère!!!!

*Astuce* :  $65539 = 2^{16} + 3 \dots$

**Exercice 2 (Méthode d'inversion).**

Montrez comment on peut utiliser la méthode d'inversion afin de générer des variables aléatoires de Bernoulli. Soit  $0 < p < 1$ . Déterminez la loi de

$$\sum_{i=1}^n 1_{\{U_i \leq p\}}, \quad 1, \dots, U_n \stackrel{\text{iid}}{\sim} U(0, 1).$$



**Exercice 3 (Loi géométrique).**

a) Si  $X$  suit une loi exponentielle de densité  $\lambda e^{-\lambda x}$ ,  $x > 0$ , montrez que

$$\Pr(r - 1 \leq X \leq r) = e^{-\lambda(r-1)}(1 - e^{-\lambda}).$$

b) Si  $Y$  suit une loi géométrique de densité  $\Pr(Y = r) = p(1 - p)^{r-1}$ ,  $r = 1, 2, \dots$ ,  $0 < p < 1$ , montrez que  $Y \stackrel{D}{=} \lceil \log(U)/\log(1 - p) \rceil$ , où  $\lceil x \rceil$  est la partie entière supérieure de  $x$ , and  $\stackrel{D}{=}$  signifie “à la même loi que”. Déduisez en un algorithme pour générer des variables aléatoires géométriques.



**Exercice 4 (Loi Beta).**

La densité Beta de paramètre 2 et 5 est  $f(x) = 30x(1 - x)^4$ ,  $0 \leq x \leq 1$ . Construisez un algorithme d'acceptation–rejet en utilisant la densité uniforme  $U(0, 1)$  comme loi instrumentale  $g$  et donnez son efficacité.



**Exercice 5 (Acceptation–Rejet (2)).**

Soient  $f$  et  $g$  deux densités de probabilités telles que

$$f(x) \leq M g(x), \quad x \in \mathbb{R},$$

où  $M < \infty$  est une constante positive.

- a) Montrez que  $M \geq 1$ .
- b) Quelle est la loi de  $X \mid U \leq f(X)/\{Mg(X)\}$ , où  $X \sim g$  et  $U \sim U(0, 1)$  avec  $X$  indépendante de  $U$  ?
- c) Quel est le lien entre ce résultat et la méthode d'acceptation-rejet ?
- d) Montrez que la probabilité d'acceptation d'une v.a. pour l'algorithme d'acceptation-rejet est  $M^{-1}$ .
- e) Soient  $X_i \stackrel{\text{iid}}{\sim} g$  et  $U_i \stackrel{\text{iid}}{\sim} U(0, 1)$ ,  $i \geq 1$ . Quelle est la loi de

$$T = \inf \{i \geq 1 : U_i \leq f(X_i)/\{Mg(X_i)\}\}?$$

Déduisez en le nombre moyen attendu de v.a.  $U_i$  générées pour obtenir une réalisation selon  $f$ .



**Exercice 6** (Ratio d'uniformes).

Soit  $h(x)$ ,  $x \in \mathbb{R}$ , une fonction positive intégrable. Posons

$$C_h = \{(u, v) : 0 \leq u \leq h(v/u)^{1/2}\}.$$

- a) À l'aide du changement de variable  $(u, v) \mapsto (u, x = v/u)$ , montrez que  $C_h$  a une aire finie, et que lorsque  $(U, V)$  est uniformément distribué sur  $C_h$ , alors  $X = V/U$  admet pour densité  $h(x)/\int h(y)dy$ .
- b) Supposons que  $h(x)$  et  $x^2h(x)$  soient bornés et que

$$a = \sqrt{\sup\{h(x) : -\infty < x < \infty\}}, \quad b_+ = \sqrt{\sup\{x^2h(x) : x \geq 0\}}, \quad b_- = -\sqrt{\sup\{x^2h(x) : x \leq 0\}},$$

montrez que  $C_h \subset [0, a] \times [b_-, b_+]$ . En déduire une justification de l'algorithme suivant :

1 Répétez

- Générez  $U_1, U_2 \stackrel{\text{iid}}{\sim} U(0, 1)$  ;
- Posez  $U = aU_1$ ,  $V = b_- + (b_+ - b_-)U_2$  ;
- jusqu'à ce que  $(U, V) \in C_h$ .

2 Retournez  $X = V/U$ .

- c) Supposons que  $h(x) = (1 + x^2)^{-1}$  on  $-\infty < x < \infty$ , montrez que cet algorithme génère des variables aléatoires de Cauchy.
- d) Supposons que  $h(x) = e^{-x}$ ,  $0 < x < \infty$ , montrez que  $a = 1$ ,  $b_- = 0$ , et  $b_+ = 2/e$  et en déduire une version de l'algorithme.
- e) Supposons que  $h(x) = e^{-x^2/2}$ ,  $-\infty < x < \infty$ , trouvez les valeurs de  $a$ ,  $b_-$  et  $b_+$ , et montrez que  $X$  est acceptée si et seulement si  $V^2 \leq -4U^2 \log U$ . En déduire une version de l'algorithme.

