

MESI - Examen Final (Corrigé Type)

(Durée: 02 heures - Documents et appareils électroniques non autorisés)

Exercice 1 (7 pts)

Partie I

1. Définition du nombre pseudo-aléatoire

Un nombre pseudo-aléatoire est un nombre généré par des PRNG; des algorithmes déterministes qui imitent le comportement aléatoire. (1 pts)

2. Période de générateur

Pour un LCG avec les paramètres :

$X_0 = 1, a = 6, m = 13$ La congruence linéaire est de forme : $X_{i+1} = 6X_i \bmod 13$

Ce LCG aura une période complète $P = m - 1 = 13 - 1 = 12$ (1 pts)

Justification :

- 1) $m = 13$ est premier (0.5 pts)
- 2) $m - 1 = 12, a = 6$. Vérifions pour chaque k de 1 à 12 : (1.5 pts)

$k = 1 : 6^1 - 1 \bmod 13 \neq 0$	$k = 7 : 6^7 - 1 \bmod 13 \neq 0$
$k = 2 : 6^2 - 1 \bmod 13 \neq 0$	$k = 8 : 6^8 - 1 \bmod 13 \neq 0$
$k = 3 : 6^3 - 1 \bmod 13 \neq 0$	$k = 9 : 6^9 - 1 \bmod 13 \neq 0$
$k = 4 : 6^4 - 1 \bmod 13 \neq 0$	$k = 10 : 6^{10} - 1 \bmod 13 \neq 0$
$k = 5 : 6^5 - 1 \bmod 13 \neq 0$	$k = 11 : 6^{11} - 1 \bmod 13 \neq 0$
$k = 6 : 6^6 - 1 \bmod 13 \neq 0$	$k = 12 : 6^{12} - 1 \bmod 13 = 0$

Remarquons que : $m - 1 = 12$ est bien le plus petit k qui satisfait la condition :

$$(a^k - 1) \bmod m = 0$$

Partie II

$$f(x) = \frac{3}{2}(1 - x^2) \quad g(x) = 1 \quad x \in [0, 1]$$

1. La constante optimale M

$$f(x) = \frac{3}{2} - \frac{3}{2}x^2 \Rightarrow f'(x) = -3x$$

$$f'(x) = 0 \Leftrightarrow -3x = 0 \Rightarrow x = 0$$

$$f(0) = \frac{3}{2} * (1 - 0^2) = \frac{3}{2}, f(1) = 0$$

Donc,

$$M = \max_x \left(\frac{f(x)}{g(x)} \right) = \max \left(\frac{3}{2}, 0 \right) = \frac{3}{2} \quad (1 \text{ pts})$$

2. La probabilité d'acceptation théorique

$$P_{\text{acceptation}} = \frac{1}{M} = \frac{2}{3} = 0.667 = 66.7\% \quad (1 \text{ pts})$$

3. Acceptation/Rejet (1 pts)

y_i	u_i	$r = \frac{f(y_i)}{M * g(y_i)}$	$u_i \leq r?$
0.15	0.3	$\frac{3/2 * (1 - 0.15^2)}{2/3} = 0.98$	Accepté
0.42	0.6	$\frac{3/2 * (1 - 0.42^2)}{2/3} = 0.82$	Accepté
0.87	0.1	$\frac{3/2 * (1 - 0.87^2)}{2/3} = 0.24$	Accepté

Exercice 2 (6 pts)

1. La probabilité qu'aucune requête n'arrive pendant un intervalle de 10 minutes

$$t = 10 \text{ min} = 10/60 = 1/6 \text{ h}$$

$$P(k=0) = \frac{(\lambda t)^k e^{-\lambda t}}{k!} = \frac{(\lambda t)^0 e^{-(1/6)}}{0!} = 0.1353 = 13.53\% \quad (1 \text{ pts})$$

2. La probabilité qu'au moins 2 requêtes arrivent pendant un intervalle de 5 minutes

$$t = 5 \text{ min} = 5/60 = 1/12 \text{ h}$$

$$P(X \geq 2) = 1 - P(X < 2) = 1 - (P(X=0) + P(X=1))$$

$$P(k=0) = \frac{(\lambda t)^k e^{-\lambda t}}{k!} = \frac{(1)^0 e^{-1}}{0!} = 0.368$$

$$P(k=1) = \frac{(\lambda t)^k e^{-\lambda t}}{k!} = \frac{(1)^1 e^{-1}}{1!} = 0.368$$

$$P(X \geq 2) = 1 - 0.368 + 0.368 = 0.264 = 26.4\% \quad (1.5 \text{ pts})$$

3. La probabilité que le temps d'attente avant la prochaine requête soit supérieur à 8 minutes

$$P(T > t) = 1 - F(t) = e^{-\lambda t}$$

$$t = 8 \text{ m} = 8/60 = 2/15 \text{ h}$$

$$P(T > \frac{2}{15}) = e^{-(24/15)} = 0.2019 = 20.19\% \quad (1 \text{ pts})$$

4. La probabilité que le temps d'attente soit compris entre 2 et 6 minutes

$$P(t_1 \leq T \leq t_2) = F(t_2) - F(t_1) = e^{-\lambda t_1} - e^{-\lambda t_2}$$

$$P\left(\frac{2}{60} \leq T \leq \frac{6}{60}\right) = e^{-(12/30)} - e^{-(12/10)} = \mathbf{0.3691 = 36.91\%} \quad (1.5 \text{ pts})$$

5. Le temps moyen séparant deux requêtes successives

$$E(T) = \frac{1}{\lambda} = \frac{1}{12} \text{ h} = \mathbf{5 \text{ minutes}} \quad (1 \text{ pts})$$

Exercice 3 (7 pts)

Paramètres

Taux d'arrivée : $\lambda = 6 \text{ vehicules/heure}$

Temps moyen de service : $15 \text{ min} = 0,25 \text{ h}$, $\mu = 1/0.25 = 4 \text{ vehicules/heure}$ (0.5 pts)

Nombre de cabines : $c = 2$

1. Le taux d'occupation, la probabilité qu'un véhicule doive attendre, et le temps moyen passé dans le système.

$$\rho_s = \frac{\lambda}{c * \mu} = \frac{6}{2 * 4} = \frac{3}{4} = 0.75 = \mathbf{75\%} \quad (0.5 \text{ pts})$$

$$\begin{aligned} P_w = C(c, \rho) &= \frac{\rho^c}{(c-1)! * (c-\rho)} * \left[\sum_{n=0}^{c-1} \frac{\rho^n}{n!} + \left(\frac{\rho^c}{c!} \cdot \frac{c}{c-\rho} \right) \right]^{-1} \\ &= \frac{(6/4)^2}{(2-1)! * (2-(6/4))} * \left[\sum_{n=0}^1 \frac{(6/4)^n}{n!} + \left(\frac{(6/4)^2}{2!} \cdot \frac{2}{2-(6/4)} \right) \right]^{-1} \\ &= 4.5 * (1/(2.5 + 4.5)) = 4.5 * (1/7) = \mathbf{0.64 = 64\%} \quad (0.5 \text{ pts}) \end{aligned}$$

$$L_Q = C(c, \rho) * \frac{\rho}{c - \rho} = 0.64 * \frac{(6/4)}{2 - (6/4)} = 0.64 * 3 = 1.92$$

$$W = \frac{L_Q}{\lambda} + \frac{1}{\mu} = \frac{1.92}{6} + \frac{1}{4} = \mathbf{0.57 \text{ heures} = 34.2 \text{ minutes}} \quad (0.5 \text{ pts})$$

2. La probabilité que le temps total passé dans le système soit supérieur ou égal à : 10 minutes, 15 minutes et 20 minutes (2 pts)

Pour un système $M/M/c$, la probabilité que le temps total W dépasse une valeur t est :

$$P(W > t) = e^{-\mu t} \left[1 + \frac{P_w}{c - 1 - (\lambda/\mu)} (1 - e^{-\mu t(c-1-(\lambda/\mu))}) \right]$$

Temps	$P(W \geq t)$	Résultat
10 m = 1/6 h	$P(W \geq 0.167)$	0.825 = 82.5%
15 m = 1/4 h	$P(W \geq 0.25)$	0.718 = 71.8%
20 m = 1/3 h	$P(W \geq 0.333)$	0.615 = 61.5%

La probabilité de rester plus de 20 minutes est très élevée (plus de 60%). Cela s'explique par le fait que le taux d'occupation (75%) est assez important pour seulement 2 cabines, créant une congestion structurelle.

3. Le nombre minimal de cabines c nécessaire

On a $\lambda = 10$ et $\mu = 4$. Le système n'est stable que si $(\lambda/c * \mu) < 1 \Rightarrow \lambda < c * \mu$

$$\frac{\lambda}{c * \mu} < 1 \Rightarrow \frac{\lambda}{\mu} < c \Rightarrow c > \frac{10}{4} \Rightarrow c > 2.5 \simeq c \geq 3 \text{ (1 pts)}$$

➤ **Cas 1 : $\lambda = 10$, objectif : $L < 3$**

On calcule la valeur de L pour chaque cas de c

- Lorsque $c = 3$

$$C(c, \rho) = \frac{2.5^3}{(3-1)! * (3-2.5)} * \left[\sum_{n=0}^2 \frac{2.5^n}{n!} + \left(\frac{2.5^3}{3!} * \frac{3}{3-2.5} \right) \right]^{-1} = 0.702$$

$$L_Q = C(c, \rho) * \frac{\rho}{c - \rho} = 0.702 * \frac{2.5}{3 - 2.5} = 3.51$$

$$L = \rho + L_Q = 2.5 + 3.51 = 6.01 > 3$$

- Lorsque $c = 4$, $L_Q = 0.53$, $L = 3.03$
- Lorsque $c = 5$, $L < 3$

Donc, pour $L < 3$, le nombre minimal de cabines nécessaire est de **5** cabines. (1 pts)

➤ **Cas 2 : $\lambda = 10$, objectif : $W_Q < 10$ minutes**

- Lorsque $c = 3$, $W_Q = L_Q / \lambda = 3.51 / 10 = 0.351 \text{ h} = 21.06 \text{ minutes} > 10$
- Lorsque $c = 4$, $W_Q = L_Q / \lambda = 0.53 / 10 = 0.053 \text{ h} = 3.18 \text{ minutes} < 10$

Donc, pour $W_Q < 10$, le nombre minimal de cabines nécessaire est de **4** cabines. (1 pts)