

## Chapitre 8. Solutions des Exercices

**Chaînes à temps continu.** (voir également chapitre 4).

### Chapitre 4.

**Ex1 : cf. série TD**

**Ex2 :**

**Ex 4. Variante 1 :** chaque ligne de 8 kbits forme un système M/M/1 indépendant avec  $\lambda = 2, \mu = 4$  (on a précisé dans l'énoncé capacité illimitée).

$\bar{V} = \frac{1}{\lambda - \mu} = \frac{1}{4 - 2} = 0.5 \text{ secondes ou } 500 \text{ ms}$ . **Variante 2.** Un accès multiple à une même ligne de 64 kbits forme une file M/M/1 avec  $\lambda = 16, \mu = 32$  ;

$\bar{V} = \frac{1}{32 - 16} = 0.0625 \text{ secondes ou } 62.5 \text{ ms}$  qui est évidemment plus avantageux.

**Ex 9.** (i) c'est un M/M/1/ $\infty$ /3 (capacité illimitée, source finie). La chaîne de Markov associée étant finie, le système est toujours stable :  $\rho = \lambda / \mu = (1/9)/(1/2) = 2/9 = 0.2222$ .

Probabilités stationnaires :  $\pi_1 = \left(\frac{2}{9}\right) \times \frac{3!}{2!} \pi_0 = \frac{2}{3} \pi_0$  ;  $\pi_2 = \left(\frac{2}{9}\right)^2 \times \frac{3!}{1!} \pi_0 = \frac{8}{27} \pi_0$  ;

$\pi_3 = \left(\frac{2}{9}\right)^3 \times \frac{3!}{0!} \pi_0 = \frac{16}{243} \pi_0$  ; La condition de normalisation  $\pi_0 + \pi_1 + \pi_2 + \pi_3 = 1$  donne

$\pi_0 = \frac{243}{493} = 0.493$  ;  $\pi_1 = \frac{162}{493} = 0.328$  ;  $\pi_2 = \frac{72}{493} = 0.146$  ;  $\pi_3 = \frac{16}{493} = 0.0324$ . Nombre

moyen de machines en panne :  $\bar{N} = 0.329 + 2 \times 0.146 + 3 \times 0.0324 = 0.7182$  (on peut utiliser également la table  $\bar{N} = L - (1 - \pi_0)/\rho$ ). Probabilité d'oisiveté du réparateur =  $\pi_0 = 0.493$  soit

49.3% du temps. Débit absolu :  $A = (1 - \pi_0)\pi = 0.507 \times 0.5 = 0.2535$  ; c'est le nombre moyen de machines réparées par unité de temps qu'on peut interpréter comme la productivité du réparateur. Productivité de l'atelier (le système) :  $=(3 - \bar{N}) \times 5 = 11.4 \text{ articles}$ . Temps moyen

d'immobilisation d'une machine :  $\bar{V} = \frac{\bar{N}}{\lambda} = \frac{0.7182}{0.03} \approx 24.7$  (car le débit réel ou effectif

$\bar{\lambda} = \lambda(L - \bar{N}) = \frac{1}{9}(3 - 0.7182) = 0.03$ ). (ii) On a ici un M/M/1 ( $\lambda = 3/9 = 1/3$ ) et

$\mu = 1/2$ . Système stable car  $\rho = (3/9)/(1/2) = 2/3 < 1$ .  $\pi_0 = \frac{2}{3} = 0.666$  ;

$\pi_1 = \left(\frac{2}{3}\right)^1 \times \frac{2}{3} = 0.4444$  ;  $\pi_2 = \left(\frac{2}{3}\right)^2 \times \frac{2}{3} = 0.1975$  ;  $\pi_3 = \left(\frac{2}{3}\right)^3 \times \frac{2}{3} = 0.1316$ .

$\bar{N} = \frac{1}{\mu - \lambda} = 6$ . (iii)  $m = 1, \bar{N} = 2.0, \bar{C}(1) = 10 \times 1 + 20 \times 2.0 = 50.0$  ;

$m = 2, \bar{N} = 0.75, \bar{C}(2) = 10 \times 2 + 20 \times 0.75 = 35.0$  ;

$m = 3, \bar{N} = 0.675958, \bar{C}(3) = 10 \times 3 + 20 \times 0.675958 = 43.5192$  . D'où  $m^*=2$ .

**Ex 10.** C'est une modèle à capacité finie M/M/1/K.  $\lambda = 125$  paquets par seconde ;  
 $\mu = 1/0.002 = 500$  paquets par seconde ;  $K = 8$  . (i) l'espace des états étant fini, le régime stationnaire existe toujours ; le système est toujours stable. Rappelons les formules connues

pour ce système :  $\pi_k = \rho^k \pi_0, k = 0, 1, \dots, K$ ;  $\pi_0 = 0, k > K$ . et  $\pi_0 = \left[ \sum_{j=0}^K \rho^j \right]^{-1} = \frac{1 - \rho^{K+1}}{1 - \rho}$

Dans notre cas  $\rho = \frac{125}{500} = \frac{1}{4} = 0.25$  . (ii) Charge du système : si on comprend par là la proportion de serveurs occupés  $\text{Charge} = 1 - \pi_0 \approx 0.25$  . Tous les autres résultats peuvent être ramenés à la précision voulue. (iii) Probabilité de perte (ou de refus) =  
 $\pi_8 = 0.000011444135452787219$  ; (iv) Taux d'arrivées

réel =  $\lambda(1 - \pi_8) \approx 124.9985694830684$

$k$	$\pi_k$	Approximation à $10^{-5}$
0	$\pi_0 = 0.7500028610338632$	$\approx 0.750000$
1	$\pi_1 = 0.1875007152584658$	$\approx 0.18750$
2	$0.04687517881461645$	$\approx 0.04687$
3	$0.011718794703654112$	$\approx 0.01171$
4	$0.002929698675913528$	$\approx 0.00292$
5	$0.000732424668978382$	$\approx 0.00073$
6	$0.0001831061672445955$	$\approx 0.00018$
7	$0.000045776541811148874$	$\approx 0.00004$
8	$\pi_8 = 0.000011444135452787219$	$\approx 0.00001$

(v) Taux de perte =  $\lambda - \lambda_{\text{réel}} = 125 - 124.9985694830684 \approx 0.00008940698847936801$ , (vi)

Débit relatif =  $A = (1 - \pi_8) \approx 0.9999992847440922$ , Débit absolu =

$\lambda(1 - \pi_8) \approx 124.9985694830684$  ( $= \lambda_{\text{réel}}$  car système stable) ; ( $= \mu(1 - \pi_0)$ ) , (vii)

$\bar{V} = E(V) = 0.0026664225223163194$ , (viii) On peut résoudre l'inégalité trouver  $K$  tel que

$$\pi_K = \frac{\rho^K}{K!} \times \frac{1 - \rho}{1 - \rho^{K+1}} < \varepsilon, \quad \varepsilon = 10^{-4}$$

ici, assez compliqué. Il est plus simple de le faire numériquement en faisant varier la taille de la capacité d'attente

$K$	$\pi_K$
2	$\pi_2 = 0.047619047619047616 > \varepsilon = 10^{-4}$
3	$\pi_3 = 0.011764705882352941 > 10^{-4}$

4	$\pi_4=0.002932551319648094 > 10^{-4}$
5	$\pi_5=0.0007326007326007326 > 10^{-4}$
6	$\pi_6=0.00018311664530305805 < 10^{-4}$

Pour le modèle M/M/1,  $K = \infty$ , (i) La condition de stabilité ici est

$\rho = \frac{125}{500} = \frac{1}{4} = 0.25 < 1$  qui est satisfaite. (ii) charge  $= \pi_0 = 1 - \rho = 0.75$ , (iii) probabilité

de perte  $= 0$  (on a vu précédemment qu'à partir de  $K=6$ , la probabilité de refus est inférieure à  $\varepsilon = 10^{-4}$ ), (iv) taux d'arrivées réel  $= \lambda = 125$ , (v) taux de perte  $= 0$ , (vi) débit relatif  $= 1$ ; débit absolu  $= \lambda = 125$ , (vi)

$$\bar{V} = \frac{1}{\mu - \lambda} = \frac{1}{500 - 125} = \frac{1}{375} = 0.002666666666$$

$$\approx \bar{V}^{K=8} = 0.0026664225223163194 \text{ (partie précédente)}$$

**Conclusion :** Les caractéristiques des modèles M/M/1 (capacité infinie) et M/M/1/8 (capacité finie) ne diffèrent pas. La Question (viii) montre que pour la probabilité de refus la différence n'est pas significative pour une capacité d'attente  $K \geq 6$ . Par conséquent pour les valeurs de  $K$  supérieures à 6 il est préférable d'utiliser le modèle M/M/1 pour lequel les mesures de performance peuvent être calculées manuellement. Pour  $K$  petit  $< 6$ , les formules sont plus « complexes calculatoirement ».

**Ex11. (a)** système M/M/1 avec  $\lambda = 96 / 24 = 4$  arrivées/heure,  $\mu = 60 / 12 = 5$  sorties/heure,  $\rho = 4 / 5 = 0.8 < 1$  système stable, il existe un régime stationnaire unique,  $\pi_5 = (1 - 0.8) \times (0.8)^5 \approx 0.07$ ,  $\bar{N} = E(N) = 4$  malades,  $\bar{Q} = 3.2$ ,  $\lambda_{eff} = \lambda = 4$  malades/heure, débit relatif  $A' = 1$ ,  $\bar{V} = \frac{1}{\mu - \lambda} = 1$  heure,  $\bar{W} = \frac{\bar{Q}}{\lambda} = 48$  minutes,  $\pi_0 = 0.2$  (serveur oisif

20% du temps), Pour que  $\bar{Q} = \frac{\rho^2}{1 - \rho} \leq 1/2$ , il faut que  $\mu \geq 2\lambda$ , d'où  $\mu = 2\lambda = 8$ ,

$P(W > 2) = 0.8e^{-(8-4) \times 2} \approx 0.000168$ ; (b) M/M/m, condition de stabilité  $\rho = \lambda / m\mu = 4 / 5m < 1$  donc  $m > 4/5$ ,  $m$  au moins égal à 1. Il faut trouver la première valeur de  $m$  pour laquelle  $\bar{Q} \leq 1/2$  (le code annexe C donne la valeur).

**Ex 14. (I) (1)** M/M/1 ( le taux de réparation (service) se réfère à celui de toute l'équipe et non pas à celle d'une personne de l'équipe),  $\lambda=4$ ,  $\mu=6$ . (2)  $\rho = \frac{4}{6} = \frac{2}{3} = 0.666667 < 1$ , le

système est stable et il existe un régime stationnaire. (3)  $\bar{N} = \frac{\rho}{1 - \rho} = \frac{2/3}{1 - 2/3} = 2$  machines

(en moyenne); (4)  $\bar{Q} = \bar{N} - \rho = \frac{4}{3} = 1.333333$  machines (en moyenne);

$\bar{W} = \bar{Q} / \lambda = 1/3 \approx 0.333333$  ; (5):  $C_s = 2 \times 1000 \times 30 \times 8 = 480\ 000\ D.A.$  ; (6) :  
 $C_f = \bar{Q} \times 1000 \times 30 \times 8 = 320\ 000\ D.A.$  ; (7)  $\pi_0 = 1 - \rho = \frac{1}{3} = 0.33333$  (l'équipe est oisive 33% du temps).

**(II) Scénario 1 :** (1) C'est toujours un M/M/1,  $\lambda=4$ , mais de paramètre  $\mu=7$  (toujours celui de l'équipe). ; (2)  $\rho = 4/7$  ; (3)  $\bar{N} = \frac{4}{3} \approx 1.333333$  clients (en moyenne) ; (4)  $\bar{Q} = \frac{16}{21} \approx 0.761905$  clients ;  $\bar{W} = 4/21 \approx 0.190476$  (11 minutes 25 secondes) ; (5)  $C_s^1 = 320\ 000\ D.A.$  ; (6)  $C_f^1 = 182\ 857\ D.A.$  ; (7) Economie : 160 000 D.A. ; (8)  $\pi_0 = \frac{3}{7} = 0.428571$  (l'équipe est oisive 42,85% du temps).

**Scénario 2 :** (1) Ici, c'est un M/M/2,  $\lambda=4$ ,  $\mu=6$ ,  $m=2$  ; (2)  $\rho = 4/2 \times 6 = 1/3$  ; ( ; 3)  $\bar{N} = \frac{3}{4} = 0.75$  machines ; (4)  $\bar{Q} = \frac{1}{12} \approx 0.083333$  machines ;  $\bar{W} = 1/48 \approx 0.020833$  (1 minutes 15 secondes) ; (5)  $C_s^2 = 180\ 000\ D.A.$  ; (6)  $C_f^2 = 20\ 000\ D.A.$  ; (7) Economie : 480 000-180 000-50 000=250 000 D.A. ; (8)  $\pi_0 = 0.5$  (les équipes sont inactives 50% du temps).

**Scénario 3 :** Ici, on a deux files indépendantes M/M/1 ; a)(1) M/M/1(homme) avec un taux d'arrivées  $\lambda_1 = \lambda \times 0.25 = 1$ ,  $\mu_1 = 8$ ,  $m_1 = 1$  ; (2)  $\rho_1 = \frac{1}{8} = 0.125 < 1$  (file stable). ; (3)  $\bar{N} = \frac{1}{7} = 0.142257$  ; (4)  $\bar{Q} = \frac{1}{56} = 0.0178571$  ;

$\bar{W} = \frac{1}{56} = 1\ minute\ 42\ seconde$  ; (5)  $C_s^{3(1)} = 34285.7$  ; (6)  $C_f^{3(1)} = 4285.76$  ; (7)  $\pi_0 = \frac{7}{8} = 0.875$  (inactif 85% du temps).

(b) M/M/1(femme) avec un taux d'arrivées  $\lambda_2 = \lambda \times 0.75 = 3$ ,  $\mu_2 = 8$ ,  $m_2 = 1$  ; (2)

$\rho_2 = \frac{3}{8} = 0.375 < 1$  (file stable). ; (3)  $\bar{N} = \frac{3}{5} = 0.6$  ; (4)

$\bar{Q} = \frac{9}{40} = 0.225$  ;  $\bar{W} = \frac{3}{40} = 4,5\ minutes$  (5)  $C_s^{3(2)} = 144\ 000$  (6)  $C_f^{3(1)} = 54\ 000$  ; (7)

$\pi_0 = \frac{5}{8} = 0.625$  (inactif 62.5% du temps). ; Economie : 480 000-178285.7-50000=251 715

**Discussion :** Ainsi, on a répondu à la question de l'intérêt économique pur (la réduction de l'attente des machines entraîne des gains) ; en revanche les équipes ont plus de temps libre ; c'est intéressant de leur point de vue, mais du point de vue de l'entreprise faut-il les affecter à d'autres tâches ? Mais ceci est une autre histoire. Notons également que ceci représente le

temps des deux équipes simultanément. Il faut tenir compte que chaque équipe a un temps supplémentaire d'oisiveté.