

**TCP: Data Transmission in the Internet**

---

**Exercice 1**

---

*Protocole en arbre à arrivées bloquées.*

On se place dans le cadre de l'arbre binaire avec des arrivées poissonniennes. Pour  $n \geq 1$ , on note  $W_n$  le temps de transmission d'un message donné commençant avec  $n$  autres messages.

1. Montrer que si  $w_n = \mathbb{E}(W_n)$ , alors  $w_0 = 1$  et si  $n \geq 1$ ,

$$w_n = 1 + \sum_{k=0}^n \frac{C_n^k}{2^n} w_k + \frac{1}{2} \sum_{k=0}^n \frac{C_n^k}{2^n} r_k,$$

où  $r_n = \mathbb{E}(R_n)$  et  $R_n$  est le temps total de transmission de  $n$  messages.

2. On pose pour  $x \geq 0$ ,

$$w(x) = \sum_{n \geq 0} w_n \frac{x^n}{n!} e^{-x}, \quad r(x) = \sum_{n \geq 0} r_n \frac{x^n}{n!} e^{-x},$$

montrer simplement que

$$w(x) = w(x/2) + \frac{1}{2}(r(x/2) - 1) + \frac{3}{2}(1 - e^{-x}).$$

---

**Exercice 2**

---

*TCP avec un taux de perte fixe.*

On suppose que les pertes de paquets sont indépendantes et qu'un paquet a la probabilité  $1 - \theta$  d'être perdu,  $W_n$  désigne la taille de la  $n$ -ième fenêtre de congestion :

$$\mathbb{P}(W_1 = x + 1 \mid W_0 = x) = \theta^x \text{ et } \mathbb{P}(W_1 = \lfloor x/2 \rfloor \mid W_0 = x) = 1 - \theta^x, \quad x \geq 0,$$

et  $\pi = (\pi_n)$  est sa probabilité invariante sur  $\mathbb{N}$ .

1. Montrer que si  $\beta_n = \pi_n \theta^{-n(n-1)/2}$ , alors  $(\beta_n)$  est une suite croissante.  
2. Montrer que

$$\pi_n \theta^n = \sum_{k=n+1}^{2n+1} \pi_k (1 - \theta^k) \geq \pi_{2n} (1 - \theta^{2n}) + \pi_{2n+1} (1 - \theta^{2n+1}).$$

3. En déduire que

$$\beta_n \leq \pi_0 \frac{1}{\prod_{k=1}^n (1 - \theta^k)},$$

et donc que  $\pi_n = \beta_n \theta^{n(n-1)/2}$  où  $(\beta_n)$  est une suite croissante bornée.

---

**Exercice 3**

---

*TCP sans Slow Start.*

On considère une source qui envoie des paquets à travers le réseau. Chaque paquet a une probabilité  $1 - \exp(-\alpha)$  d'être perdu et les pertes de paquets sont indépendantes. Les envois sont faits de la même façon que TCP à l'aide d'une variable  $W$ , la taille de la fenêtre de congestion, qui croît additivement quand il n'y a pas de perte, mais dès qu'il y a une perte la variable  $W$  est fixée à 1. On note  $W_n$  la taille de la  $n$ -ième fenêtre de congestion.

1. Montrer que  $(W_n)$  est une chaîne de Markov irréductible et ergodique sur  $\mathbb{N}^*$ .
2. Si  $T = \inf\{n > 0 : W_n = 1\}$  donner la fonction génératrice de la probabilité invariante de  $(W_n)$  en fonction de celle de  $T$ .
3. Donner l'asymptotique du débit,  $\mathbb{E}(W_\infty)$ , quand  $\alpha$  tend vers 0.

#### Exercice 4

*Le protocole Ethernet saturé.*

Un message  $M$  arrive dans un réseau géré par Ethernet, on suppose qu'en raison d'une source extérieure aucun message n'est transmis. La quantité  $B(t)$  désigne la valeur du compteur de ce message à l'instant  $t$ . Le système est initialement vide et les arrivées poissonniennes, pour  $i \geq 0$  on note  $x_i(t)$  le nombre de messages (sans compter  $M$ ) ayant le compteur égal à  $i$ .

1. Montrer que pour  $t \geq 1$ ,  $x_0(t)$  et  $x_1(t)$  sont deux variables aléatoires indépendantes.
2. On note  $T_n$  le premier instant où le compteur de  $M$  vaut  $n$ . Montrer que  $\mathbb{E}(T_n) = 2^n - 1$ .
3. Si  $G_\alpha$  est une variable aléatoire de distribution géométrique de paramètre  $1 - \alpha$ , montrer que la variable  $\alpha G_\alpha$  converge en distribution vers une loi exponentielle de paramètre 1.
4. Montrer que la variable  $T_n/2^n$  converge en distribution.

#### Exercice 5

*Extension continue de l'algorithme AIMD.* Le processus sur  $\mathbb{R}_+$  est la solution d'une équation différentielle déterministe perturbée par des sauts aléatoires. Si  $X(0) = x$ , jusqu'à l'instant  $H_x$  du saut, le processus est déterminé par  $X(t) = y(x, t)$  où  $(y(t, x))$  est la solution de l'équation différentielle  $y' = F(y)$  avec  $y(0) = x$  et  $F$  est une fonction  $> 0$  sur  $\mathbb{R}_+$ . L'instant  $H_x$  est défini comme

$$H_x = \inf\{u \geq 0 : \int_0^u X(v) dv = E_1\}$$

où  $E_1$  est une variable exponentielle. À l'instant  $t = H_x$ , le processus saute en  $X(t) = \delta X(t-)$ .

1. Si  $F(u) \equiv 1$ , à quoi correspond le processus  $(X(t))$  associé ?
2. Calculer la loi de  $H_x$ .
3. Si  $f$  est une fonction de classe  $C^1$  sur  $\mathbb{R}_+$  bornée ainsi que sa dérivée, calculer la limite suivante

$$\Omega(f)(x) \stackrel{\text{def}}{=} \lim_{h \rightarrow 0} \frac{1}{h} \mathbb{E}(f(X(h)) - f(x) \mid X(0) = x).$$