

Exercice 10 (pour la question c) voir en fin de corrigé)

1) Dans le système complet d'événements (A_n, \bar{A}_n) on a :

$$P(A_{n+1}) = P_{A_n}(A_{n+1})P(A_n) + P_{\bar{A}_n}(A_{n+1})P(\bar{A}_n) \quad (*)$$

Or $P_{A_n}(A_{n+1})$ est la probabilité que le bit A soit resté à la valeur 0 de l'étape n à l'étape n+1, d'après l'énoncé $P_{A_n}(A_{n+1}) = 1-p$.

De même, $P_{\bar{A}_n}(A_{n+1})$ est la probabilité que le bit A ait été modifié de 1 à 0 entre l'étape n et l'étape n+1, donc $P_{\bar{A}_n}(A_{n+1}) = q$.

Dès lors, en utilisant que $P(\bar{A}_n) = 1 - P(A_n)$, la relation (*)

$$\text{donne : } a_{n+1} = (1-p)a_n + q(1-a_n) \\ = \boxed{(1-p-q)a_n + q}$$

2) La suite (a_n) est donc arithmético-géométrique. Pour $l \in \mathbb{R}$, on veut :

$$l = (1-p-q)l + q \Leftrightarrow (p+q)l = q \Leftrightarrow l = \frac{q}{p+q}$$

On introduit : $\forall n \in \mathbb{N}, a'_n = a_n - \frac{q}{p+q}$. Pour tout $n \in \mathbb{N}$, on a :

$$a'_{n+1} = a_{n+1} - \frac{q}{p+q} = (1-p-q)a_n + q - \frac{q}{p+q} \\ = (1-p-q)\left(a'_n + \frac{q}{p+q}\right) + q - \frac{q}{p+q} \\ = (1-p-q)a'_n + \frac{(1-p-q)q + q(p+q) - q}{p+q} \\ = (1-p-q)a'_n$$

$$\text{Donc : } \forall n \in \mathbb{N}, a'_n = (1-p-q)^n a'_0 = (1-p-q)^n \left(a_0 - \frac{q}{p+q}\right)$$

$$\text{et donc } a_n = a'_n + \frac{q}{p+q} = \boxed{(1-p-q)^n \left(a_0 - \frac{q}{p+q}\right) + \frac{q}{p+q}}$$

3) Comme $0 < p < 1$ et $0 < q < 1$ on a $0 < p+q < 2$
 donc $-2 < -p-q < 0$ et donc $-1 < 1-p-q < 1$.

Ainsi $(1-p-q)^n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$ et par suite

$$\boxed{a_n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} \frac{q}{p+q}}$$

(pour la question 4) voir en fin de corrigé)

5) La probabilité p_n est la probabilité que le bit A soit un 0 à l'étape n sachant que c'était un 0 à l'étape 0, c'est-à-dire que

$$\boxed{p_n = P_{A_0}(A_n)} \quad \text{De même, } \boxed{p'_n = P_{\bar{A}_0}(\bar{A}_n)}$$

6) La probabilité p_n est la probabilité de l'événement A_n lorsqu'on sait que A_0 est réalisé, c'est-à-dire lorsqu'on a $a_0 = 1$, ainsi la valeur de p_n est la valeur de a_n lorsque $a_0 = 1$ c'est-à-dire

$$\boxed{p_n = (1-p-q)^n \left(1 - \frac{1}{p+q}\right) + \frac{q}{p+q} = \frac{q}{p+q} \left(1 + (1-p-q)^n\right)}$$

De même, p'_n est la valeur de $1-a_n$ lorsque $a_0 = 0$ c'est-à-dire

$$\boxed{p'_n = 1 - \left((1-p-q)^n \left(-\frac{1}{p+q}\right) + \frac{q}{p+q}\right) = \frac{p}{p+q} \left(1 + (1-p-q)^n\right)}$$

7) Dans cette partie, on sait que le message envoyé est $[0, 1]$ c'est-à-dire que l'événement $A_0 \cap \bar{B}_0$ est réalisé. L'événement "le message reçu à la même étape est le bon" s'écrit alors $A_n \cap \bar{B}_n$, et on cherche à déterminer $P_{A_0 \cap \bar{B}_0}(A_n \cap \bar{B}_n)$

Comme les modifications du bit A et du bit B sont indépendantes, les événements A_0 et \bar{B}_0 , ainsi que les événements $A_0 \cap A_n$ et $\bar{B}_0 \cap \bar{B}_n$ sont indépendants. D'après la proposition (*) on a donc

$$P_{A_0 \cap \bar{B}_0}(A_n \cap \bar{B}_n) = P_{A_0}(A_n) \times P_{\bar{B}_0}(\bar{B}_n) = \boxed{p_n \times p'_n}$$

8) L'évènement "le message reçu à la $n^{\text{ème}}$ étape contient exactement 1 erreur" s'écrit $(\bar{A}_n \cap \bar{B}_n) \cup (A_n \cap B_n)$. En effet il correspond à la réception des messages $[1,1]$ ou $[0,0]$.

Comme $(\bar{A}_n \cap \bar{B}_n) \cap (A_n \cap B_n) = \emptyset$ on a

$$P_{A_0 \cap \bar{B}_0}((\bar{A}_n \cap \bar{B}_n) \cup (A_n \cap B_n)) = P_{A_0 \cap \bar{B}_0}(\bar{A}_n \cap \bar{B}_n) + P_{A_0 \cap \bar{B}_0}(A_n \cap B_n)$$

On utilise ensuite la proposition (*): on a A_0 et \bar{B}_0 indépendants, $A_0 \cap \bar{A}_n$ et $\bar{B}_0 \cap \bar{B}_n$ indépendants et $A_0 \cap A_n$ et $\bar{B}_0 \cap B_n$ indépendants donc:

$$\begin{aligned} P_{A_0 \cap \bar{B}_0}(\bar{A}_n \cap \bar{B}_n) &= P_{A_0}(\bar{A}_n) \times P_{\bar{B}_0}(\bar{B}_n) \\ &= (1 - P_{A_0}(A_n)) P_{\bar{B}_0}(\bar{B}_n) = (1 - p_n) p_n' \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} P_{A_0 \cap \bar{B}_0}(A_n \cap B_n) &= P_{A_0}(A_n) \times P_{\bar{B}_0}(B_n) \\ &= P_{A_0}(A_n) \times (1 - P_{\bar{B}_0}(B_n)) = p_n (1 - p_n') \end{aligned}$$

Ainsi la probabilité recherchée est

$$(1 - p_n) p_n' + p_n (1 - p_n') = \boxed{p_n + p_n' - 2p_n p_n'}$$

9) On cherche $P_{A_n}(A_0)$. D'après la formule de Bayes:

$$P_{A_n}(A_0) = P_{A_0}(A_n) \times \frac{P(A_0)}{P(A_n)} = p_n \times \frac{a_0}{a_n}$$

Et comme le message initial est choisi au hasard on a $a_0 = \frac{1}{2}$

$$\text{et donc } a_n = (1 - p - q)^n \left(\frac{1}{2} - \frac{p}{p+q} \right) + \frac{q}{p+q}$$

$$\text{Ainsi } P_{A_n}(A_0) = \boxed{\frac{1}{2} \frac{(1-p-q)^n \left(\frac{1}{2} - \frac{p}{p+q} \right) + \frac{q}{p+q}}{(1-p-q)^n \left(\frac{1}{2} - \frac{p}{p+q} \right) + \frac{q}{p+q}}}$$

10) On cherche $P_{A_m \cap \bar{B}_m}(A_0 \cap \bar{B}_0)$. D'après la proposition (*) on a, puisque A_m et \bar{B}_m ainsi que $A_m \cap A_0$ et $\bar{B}_m \cap \bar{B}_0$ sont indépendants:

$$P_{A_m \cap \bar{B}_m}(A_0 \cap \bar{B}_0) = P_{A_m}(A_0) P_{\bar{B}_m}(\bar{B}_0)$$

Et d'après la formule de Bayes, comme précédemment:

$$P_{\bar{B}_m}(\bar{B}_0) = P_{\bar{B}_0}(\bar{B}_m) \times \frac{P(\bar{B}_0)}{P(\bar{B}_m)} = p_m' \times \frac{1 - P(B_0)}{1 - P(B_m)} = p_m' \times \frac{1/2}{1 - a_m}$$

$$\text{et donc } P_{\bar{B}_m}(\bar{B}_0) = \frac{1}{2} \frac{\frac{p}{p+q} (1 + (1-p-q)^m)}{1 - (1-p-q)^m \left(\frac{1}{2} - \frac{p}{p+q}\right) - \frac{q}{p+q}}$$

Finalement, la probabilité recherchée est

$$P_{A_m \cap \bar{B}_m}(A_0 \cap \bar{B}_0) = \frac{1}{4} \times \frac{\frac{q}{p+q} (1 + (1-p-q)^m)}{(1-p-q)^m \left(\frac{1}{2} - \frac{p}{p+q}\right) + \frac{q}{p+q}} \times \frac{\frac{q}{p+q} (1 + (1-p-q)^m)}{1 - (1-p-q)^m \left(\frac{1}{2} - \frac{p}{p+q}\right) - \frac{q}{p+q}}$$

$$0) \text{ Par définition, } P_{A \cap B}(A' \cap B') = \frac{P((A \cap B) \cap (A' \cap B'))}{P(A \cap B)} = \frac{P((A \cap A') \cap (B \cap B'))}{P(A \cap B)}$$

Comme $A \cap A'$ et $B \cap B'$ sont indépendants: $P((A \cap A') \cap (B \cap B')) = P(A \cap A') P(B \cap B')$

Et comme A et B sont indépendants: $P(A \cap B) = P(A) P(B)$.

$$\text{Ainsi, } P_{A \cap B}(A' \cap B') = \frac{P(A \cap A') P(B \cap B')}{P(A) P(B)} = \frac{P(A \cap A')}{P(A)} \times \frac{P(B \cap B')}{P(B)} = \frac{P(A')}{P(A)} \frac{P(B')}{P(B)}$$

4) Comme $p > q$ on a $p+q > 2q$ donc (puisque $p+q > 0$): $1 > \frac{2q}{p+q}$
 donc $\frac{1}{2} > \frac{q}{p+q}$. Comme la limite de (a_n) est strictement inférieure à $\frac{1}{2}$, à partir d'un certain rang on a $a_n < \frac{1}{2}$. Ainsi, après un grand nombre d'étapes, il est plus probable que le bit A contienne un 1 qu'un 0. (C'est naturel puisque $p > q$ signifie que les 0 ont plus tendance à être modifiés en 1 que les 1 en 0).