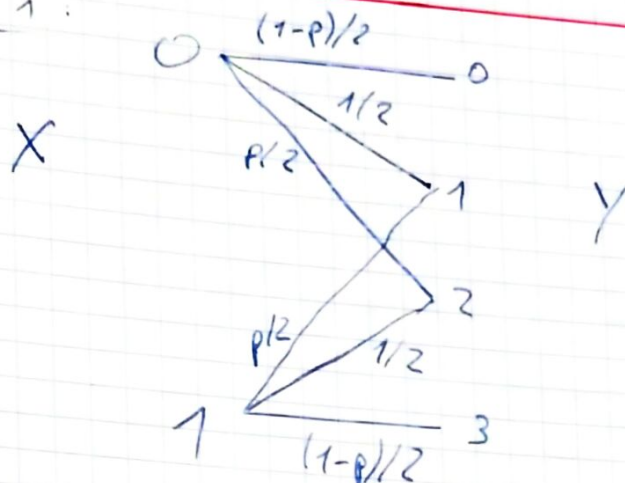


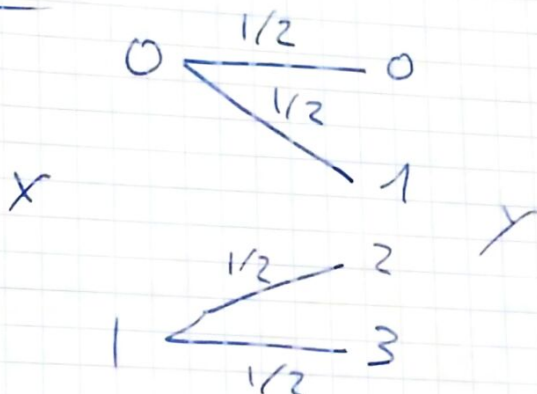
CAPITAN
Guillaume
Grop 3A
n° 35

TD7 COMICS

exercice 1 :



(Q1) Pour $p=0$:



C'est un canal composé de deux parties indépendantes sur $X=0$ et $X=1$
donc on peut déjà supposer $C=1$, mais on va le montrer :

En notant $P(X=0) = 1-q$ et $P(X=1) = q$, on a :

$$C = \max_{q \in [0,1]} I(X,Y) = \max_q [H(Y) - H(Y|X)]$$

$$\text{or } H(Y) = 2 \left[-(1-q) \frac{1}{2} \log \left(\frac{1-q}{2} \right) \right] + 2 \left[-q \frac{1}{2} \log \left(\frac{q}{2} \right) \right]$$

$$= -(1-q) [\log(1-q) - 1] - q [\log q - 1]$$

$$\underline{= H_b(q) + 1}$$

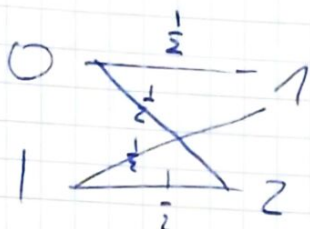
$$\begin{aligned}
 & \text{X=0} \quad \text{Y=0} \quad \text{Y=1} \quad \text{X=1} \quad \text{Y=2} \quad \text{Y=3} \\
 & H(Y|X) = (1-q) \left[-\frac{1}{2} \log \frac{1}{2} - \frac{1}{2} \log \frac{1}{2} \right] + q \left[-\frac{1}{2} \log \frac{1}{2} - \frac{1}{2} \log \frac{1}{2} \right] \\
 & = (1-q) H_b\left(\frac{1}{2}\right) + q H_b\left(\frac{1}{2}\right) = 1
 \end{aligned}$$

d'où $C = \max_{q \in [0,1]} [H_b(q) + 1 - 1]$

$$= H_b\left(\frac{1}{2}\right) = 1$$

Normal: si on connaît X on a Y.
On aurait le même résultat pour $H(X|Y)$

Q2. Pour $p = 1$,



C'est un canal binaire symétrique: la courbe donne $p = \frac{1}{2}$

$$C_{p=1} = 1 - H_b\left(\frac{1}{2}\right) = 0$$

C'est évident: rien ne peut être communiqué dans ce canal puisque recevoir 1 ou 2 signifie rien, cela peut avoir été 0 ou 1 équiprobablement à l'origine. Le canal choisit juste uniformément 1 ou 2.

Q3. $X \sim \mathcal{B}(q)$ et $(p, q) \in [0, 1]^2$.

$$\begin{aligned}
 \text{a) } H(Y|X=0) &= - \left[\frac{(1-p)}{2} \log \left(\frac{1-p}{2} \right) + \frac{1}{2} \log \frac{1}{2} + \frac{p}{2} \log \frac{p}{2} \right] \\
 &= - \frac{1}{2} \left[(1-p) \log(1-p) - (1-p) - 1 + p \log p - p \right] \\
 &= - \frac{1}{2} \left[-H_b(p) - 2 \right] = 1 + \frac{H_b(p)}{2}
 \end{aligned}$$

Le problème étant symétrique, $H(Y|X=1) = 1 + \frac{H_b(p)}{2}$ également.

Ainsi, $H(Y|X)$ ne dépend pas de la valeur de X

et donc $H(Y|X) = 1 + \frac{H_b(p)}{2}$

(Rq: on pouvait aussi $H(Y|X) = (1-q)H(Y|X=0) + qH(Y|X=1) = 1 + \frac{H_b(p)}{2}$)

b) $Z = 1 \{Y \in \{0, 3\}\}$

On remarque que $Z = \frac{(Y-1)(Y-2)}{2}$ $(Y=0 \text{ ou } 3 \rightarrow \frac{1 \cdot 2}{2} = 1 \text{ ou } 1 \cdot 2 = 2)$
 $Y=1 \text{ ou } 2 \rightarrow \frac{0 \cdot 1}{2} = 0 \text{ ou } 0 \cdot 1 = 0$

ie $Z = g(Y)$ avec g déterministe

d'où $H(Y, Z) = H(Y)$

Par la règle de chaînage, on a donc $H(Y) = H(Z) + H(Y|Z)$

c) $P(Z=1) = P(Y \in \{0, 3\})$
 $= (1-q) \left(\frac{1-p}{2} \right) + q \left(\frac{1-p}{2} \right) = \frac{1-p}{2}$
 $\uparrow \quad \uparrow \quad \uparrow \quad \uparrow$
 $(X=0) \quad (Y=0|X=0) \quad (X=1) \quad (Y=3|X=1)$

et donc $P(Z=0) = \frac{1+p}{2}$ $(Z \sim \mathcal{B}(\frac{1+p}{2}))$

d'où $H(Z) = H_b\left(\frac{1+p}{2}\right)$

Cela ne dépend pas de q donc pas de la loi de X .

d) $H(Y|Z) = P(Z=1)H(Y|Z=1) + P(Z=0)H(Y|Z=0)$
 $= \frac{1-p}{2} H_b(q) + \frac{1+p}{2} H(Y|Z=0)$

En effet $Y|Z=1$ donne " $Y=0$ ou 3 " soit une détermination unique en fonction de X :
 $X=0 \Rightarrow Y=0$ et $X \sim \mathcal{B}(q)$ donc $H(Y|Z=1) = H_b(q)$
 $X=1 \Rightarrow Y=3$

$$H(Y|Z=0) = \left(\frac{(1-q)^{\frac{1}{2}}}{\frac{p+1}{2}} + \frac{q^{\frac{1}{2}}}{\frac{p+1}{2}} \right) \log \left(\frac{1-q+pq}{1+p} \right) \\ + \frac{(1-q)p+q}{1+p} \log \left(\frac{1+(1-q)p+q}{1+p} \right)$$

Ce n'est que des combinaisons menant à $Y=1$ ou 2 depuis $Z=0$ ou 1 , donc

$$H(Y|Z=0) = \frac{1-q+pq}{p+1} \log \left[\frac{1-q+pq}{1+p} \right] \\ + \frac{p-qp+q}{p+1} \log \left[\frac{p-qp+q}{1+p} \right] \\ = H_b \left(\frac{1-q+pq}{1+p} \right) \text{ exactement}$$

Finalement

$$H(Y|Z) = \frac{1-p}{2} \left(H_b(q) + H_b \left(\frac{1-q+pq}{1+p} \right) \right)$$

$H_b(q)$ est maximale en $\frac{1}{2}$

$$\text{et } \frac{1-\frac{1}{2}+\frac{p}{2}}{1+p} = \frac{\frac{p+1}{2}}{1+p} = \frac{1}{2} \text{ donc } H_b \left(\frac{1-q+pq}{1+p} \right) \text{ est maximale pour } q=\frac{1}{2}$$

$$\text{donc } \max_q H(Y|Z) = H(Y|Z)(q=\frac{1}{2}) = 1-p$$

$$\textcircled{c} I(X;Y) = H(Y) - H(Y|X) \quad (\text{cours})$$

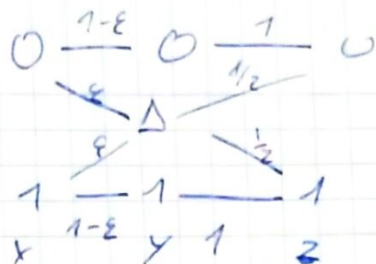
$$= H(Z) + H(Y|Z) - \left(\frac{H_b(p)}{2} + 1 \right) \quad (\text{chainage})$$

$$= H_b \left(\frac{1-p}{2} \right) + \frac{(1-p)}{2} \left(H_b(q) + H_b \left(\frac{1-q+pq}{2} \right) \right) - \left(\frac{H_b(p)}{2} + 1 \right)$$

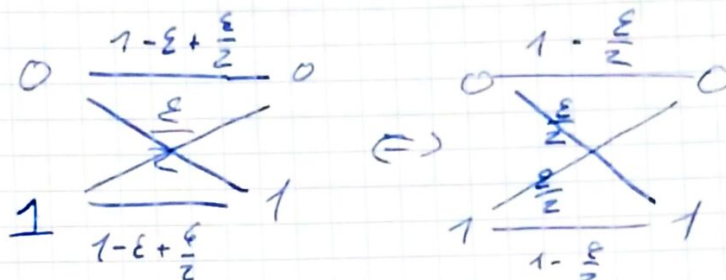
$$\text{d'où } C = \max_q I(X;Y) = H_b \left(\frac{1-p}{2} \right) + (1-p) - 1 - \frac{H_b(p)}{2} \stackrel{\text{question 2}}{=} C = H_b \frac{1-p}{2} - \frac{H_b(p)}{2} - p$$

Exercice 2:

Q1



en éliminant Y :



C'est un canal binaire symétrique de paramètre $\frac{\varepsilon}{2}$.

Q2 a) Connaître Y et Z revient à connaître Y (par rapport à X) car Z ne rajoute de l'information que sur Y .

on a $H(X|Y, Z) = H(X|Y)$ le mot "antiquique", cela revient à dire que Z ne change pas l'entropie de X si on a conditionné sur Y .

$$b) \underline{I(X; Y, Z)} = H(X) - H(X|Y, Z)$$

$$= H(X) - H(X|Y) = \underline{I(X; Y)}$$

c) En utilisant le théorème admis :

$$H(X|Y, Z) = H(X|Z, Y) \leq H(X|Z) \quad (\text{logique de haute façon})$$

$$\text{Ainsi } I(X; Y, Z) = H(X) - H(X|Y, Z)$$

$$\geq H(X) - H(X|Z) = I(X; Z)$$

$$\text{d'où } \underline{I(X; Y, Z) \geq I(X; Z)}$$

④ En utilisant les questions précédentes,

On a Γ $I(x, y) \geq I(x, z)$

(on s'y attendait : Z ne rajoutait d'information sur X/Y donc Z "vaut" moins d'information)

En posant au max à droite $I(X, Y) \geq \max_{Z \in \mathcal{Z}} I(X, Z)$

et par définition de \max : $\max_{\substack{P_x \\ C_1}} \pm(X, Y) \geq \pm(X, Y)$

d'aut $C_1 \geq C_{total}$

On ne peut pas augmenter la capacité du canal composé des deux canaux plus haut que la capacité du canal 1.

103 On a montré que tout BSC se décompose en un (BEC + canal Zfourni par l'écran) dont la capacité totale serait limitée par la capacité du BEC.

Cela signifie qu'on peut toujours trouver un BEC plus efficace qu'un BSC en utilisant cette décomposition (on retire le canal 2 on peut augmenter la capacité totale !)