Q2

$$\mathcal{D}(\mathcal{B}(a)||\mathcal{B}(b)) = alog_2(\frac{a}{b}) + (1-a)log_2(\frac{1-a}{1-b})$$
D'où $\mathcal{D}(\mathcal{B}(a)||\mathcal{B}(b)) - \mathcal{D}(\mathcal{B}(b)||\mathcal{B}(a)) = (a+b)\log_2\frac{a}{b} + (2-a-b)\log_2\frac{1-a}{1-b}$
Or pour $a = \frac{1}{4}$ et $b = \frac{1}{2}$, $\mathcal{D}(\mathcal{B}(a)||\mathcal{B}(b)) - \mathcal{D}(\mathcal{B}(b)||\mathcal{B}(a)) = \frac{3}{4}\log_2(2) + \frac{5}{4}\log_2(\frac{3}{2}) \neq 0$
Ainsi, dans le cas général, $\mathcal{D}(p||q)\mathcal{D}(q||p)$

Q3a

La fonction
$$-\log_2$$
 est convexe. Alors, d'après l'inégalité de Jensen,
$$\sum_{x \in E} p(x)(-\log_2(\frac{q(x)}{p(x)})) \geq -\log_2(\sum_{x \in E} p(x)\frac{q(x)}{p(x)}) = -log_2(\sum_{x \in E} q(x)) = 0$$
 Ainsi $D(p||q) \geq 0$ Si

Q3b

D'après Q3a,
$$I(X,Y) = \mathcal{D}(p_{(X,Y)} || p_X \otimes p_Y) \ge 0$$

Avec égalité si et seulement si $p_{(X,Y)} = p_X \otimes p_Y \iff X$ et Y sont indépendants.

Q4a

$$\begin{aligned} \mathcal{H}(X,Y) &= -\sum_{x,y \in E} p_{X,Y}(x,y) \log_2 (p_{X,Y}(x,y)) \\ &= -\sum_{x \in E} \sum_{y \in E} p_X(x) p_{Y|X=x}(y) \log_2 p_X(x) + \log_2 p_{Y|X=x}(y) \\ &= \mathcal{H}(X) + \sum_{x \in E} p_X(x) (-\sum_{Y \in E} p_{Y|X=x}(y) \log_2 p_{Y|X=x}(y)) \\ &= \mathcal{H}(X) + \mathcal{H}(Y|X) \end{aligned}$$

Q4b

$$\begin{split} &I(X,Y) = \sum_{(X,Y) \in E} p_{X,Y}(x,y) \log_2 \frac{p_{X,Y}x,y}{p_X(x)p_Y(y)} \\ &= \sum_{(X,Y) \in E} p_X(x) p_{Y|X=x}(y) \log_2 \left(p_{Y|X=x}(y) \right) - \sum_{(X,Y) \in E} p_Y(y) p_{X|Y=y}(x) \log_2 \left(p_Y(y) \right) \\ &= \mathcal{H}(Y) - \mathcal{H}(Y|X) \\ &= \mathcal{H}(X) - \mathcal{H}(X|Y) \text{ (par symétrie des rôles de X et Y)} \\ &= \mathcal{H}(Y) - (\mathcal{H}(X,Y) - \mathcal{H}(X)) \text{ (Q4a)} \\ &= \mathcal{H}(X) + \mathcal{H}(Y) - \mathcal{H}(X,Y) \end{split}$$

Q4c

D'après 4b,
$$\mathcal{H}(X,Y) = \mathcal{H}(X) - \mathcal{I}(X;Y)$$
 Or $\mathcal{I}(X;Y) \ge 0$
Ainsi, $\mathcal{H}(X,Y) \le \mathcal{H}(X)$

Q5a

On utilise l'algorithme d'inversion de la fonction de répartition pour une loi discrète.

On utilise python pour déterminer un nombre a aléatoirement suivant la loi uniforme, entre 0 et 1, et on pose Y tel que :

$$Y = x_i \iff \sum_{j=1}^{i-1} p_j < a \le \sum_{j=1}^{i} p_{j+1}$$

On peut appliquer ce principe pour $X \rightsquigarrow \mathcal{B}(\frac{1}{2})$

Soit
$$a \rightsquigarrow \mathcal{U}([0;1])$$
 Notons aussi $x_0 = 1$ et $x_1 = 0$
Alors $\mathbb{P}(X = x_0) = \frac{2}{3} = \mathbb{P}(a < \frac{2}{3})$ et $\mathbb{P}(X = x_1) = \frac{1}{3} = \mathbb{P}(a > \frac{2}{3})$.

Q7a

$$\begin{split} \mathcal{D}(p_X||q) &= \sum_{x \in E} p_X(x) log_2(\frac{p_X(x)}{\frac{1}{c}d^{-l(x)}}) \geq 0 \\ &\text{Alors } \sum_{x \in E} p_X(x) log_2(p_X(x)) \geq -\sum_{x \in E} p_X(x) l(x) log_2(d) + \sum_{x \in E} p_X(x) log_2(\frac{1}{c}) \\ &\iff -\mathcal{H}(X) \geq -log_2(d) \mathbb{E}(X) + log_2(\frac{1}{c}) \geq -log_2(d) \mathbb{E}(X) \text{ (car } c \leq 1) \text{ D'où } \frac{\mathcal{H}(x)}{log_2(d)} \leq \mathbb{E}[l(X)] \end{split}$$

Le cas d'égalité se déduit de celui de \mathcal{D} , et a lieu pour $p_X=q$, soit les $p_X(x)$ sont des puissances négatives de d Le théorème 2 permert de dire que si p_X est défini comme des puissances négatives de d,

??? Et pour c = 1?????

Q7b