Introduction cours n°2 du 18/09/2020

Théorie de l'information (partie 1)

Michel Celet

Entropie d'une variable aléatoire

- Qu'est-ce qu'un bit d'information?
- Qu'est ce que l'entropie d'une variable aléatoire réelle?
- **3** Qu'elle est l'entropie d'une variable aléatoire réelle suivant la loi de Bernouilli de paramètre $p \in [0, 1]$?
- Our une variable aléatoire réelle de support fini de cardinal N par quelle quelle valeur est majorée son entropie?
- \odot Si la contrainte de support est levée pour une contrainte de moyenne le résultat est-il toujours valable ? (Lois uniformes à support inclus dans $\mathbb N$ dont l'espérance vaut 1)
- Comment minimiser le nombre de question d'un questionnaire?

Entropie d'une loi géométrique G(p)

Théorie de l'information (partie 1)

Michel Celette

Entropie d'une variable aléatoire

Entropie d'un couple de variables aléatoires

• rappel $(\forall n \in \mathbb{N}^*) p(X = n) = q^{n-1}p$

Calcul de l'entropie

$$\begin{array}{lll} H(X) & = & -\sum_{n=1}^{+\infty} q^{n-1} p log_2(q^{n-1}p) \\ & = & -p \left[\sum_{n=1}^{+\infty} q^{n-1} log_2(q^{n-1}) + \sum_{n=1}^{+\infty} q^{n-1} log_2(p) \right] \\ & = & -p \left[\sum_{n=1}^{+\infty} (n-1)q^{n-1} log_2(q) + \frac{1}{1-q} log_2(p) \right] \\ & = & -p \left[\frac{q}{(1-q)^2} log_2(q) + \frac{1}{p} log_2(p) \right] \\ & = & -p \left[\frac{q}{p^2} log_2(q) + \frac{1}{p} log_2(p) \right] \\ & = & -\frac{q log_2(q) - p log_2(p)}{p} \end{array}$$

$$H(\mathcal{G}(p)) = \frac{H(\mathcal{B}(p))}{p}$$

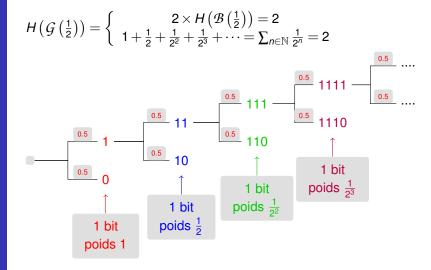
Entropie d'une loi géométrique $\mathcal{G}\left(\frac{1}{2}\right)$

Théorie de l'information (partie 1)

Michel Celette

Entropie d'une variable aléatoire

Entropie d'un couple de variables

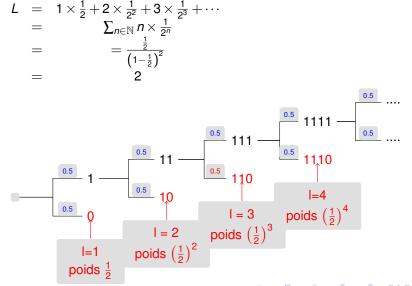


Loi géométrique $\mathcal{G}\left(\frac{1}{2}\right)$: longueur moyenne des mots

Théorie de l'information (partie 1)

Michel Celette

Entropie d'une variable aléatoire

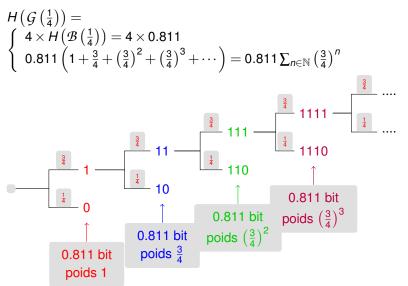


Entropie d'une loi géométrique $\mathcal{G}\left(\frac{1}{4}\right)$

Théorie de l'information (partie 1)

Michel Celette

Entropie d'une variable aléatoire

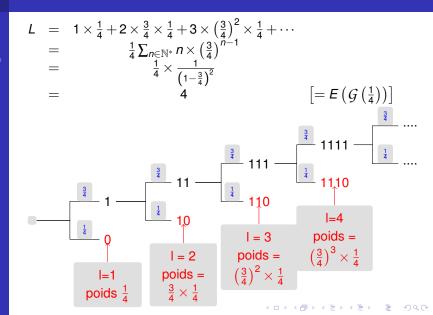


$\mathcal{G}\left(\frac{1}{4}\right)$: longueur moyenne des mots

Théorie de l'information (partie 1)

Michel Celette

Entropie d'une variable aléatoire



Inégalité de Gibbs

Théorie de l'information (partie 1)

Michel Celett

Entropie d'une variable aléatoire

Entropie d'un couple de variables aléatoires

Soit $P = \{p_k; k \in [[1, n]]\}$ et $Q = \{q_k; k \in [[1, n]]\}$ deux lois de probabilité sur un même support de cardinal k

$$\left[\sum_{k=1}^{n}, p_k log_2\left(rac{q_k}{p_k}
ight) \leq 0
ight]$$

couple de V.A.R à support fini : loi de probabilité, loi marginales

Théorie de l'information (partie 1)

Michel Celett

variable aléatoire

Entropie d'un couple de variables aléatoires Soit Z = (X, Y) un couple de VAR de support \mathcal{A} . loi de Z = (X, Y):

$$\{p((X,Y)=(x,y)):(x,y)\in\mathcal{A}\}$$

X et Y sont les **VAR marginales** du couple. Leurs support respectifs sont notés \mathcal{A}_X et \mathcal{A}_Y .

$$\mathcal{A} = \mathcal{A}_X \times \mathcal{A}_Y$$

Les lois marginales :

$$(\forall y \in \mathcal{A}_y) p(Y = y) = \sum_{x \in \mathcal{A}_X} P((X, Y) = (x, y))$$

notations: p(X = x) ou $p_X(x)$ sera noté p(x) lorsqu'il n'y aura pas de confusion possible , de même p(X = x, Y = y) ou $p_{X,Y}(x,y)$ sera noté p(x,y)

couple de V.A.R à support fini : lois de probabilité conditionnelles

Théorie de l'information (partie 1)

Michel Celet

Entropie d'une variable aléatoire

Entropie d'un couple de variables aléatoires

$$p(X = x | Y = y) = \frac{p(X = x, Y = y)}{p(Y = y)}$$

②
$$p(x,y) = p(X = x | Y = y) p(Y = y)$$

Indépendance

$$(\forall (x,y) \in \mathcal{A}) p(x,y) = p(X=x) p(Y=y)$$

Entropie conjointe et Entropies marginales

Théorie de l'information (partie 1)

Michel Celet

Entropie d'uni variable aléatoire

Entropie d'un couple de variables aléatoires

Entropie conjointe:

$$H(X,Y) = -\sum_{x \in \mathcal{A}_X} \sum_{y \in \mathcal{A}_Y} p(x,y) log_2(p(x,y))$$

Entropies marginales

$$\begin{array}{lcl} H(X) & = & -\sum_{x \in \mathcal{A}_X} p(x) log_2(p(x)) \\ H(Y) & = & -\sum_{y \in \mathcal{A}_Y} p(y) log_2(p(y)) \end{array}$$

Relation entre Entropie conjointe et Entropies marginales

Théorie de l'information (partie 1)

Michel Celett

Entropie d'un variable aléatoire

Entropie d'un couple de variables aléatoires Entropie conjointe et entropies marginales lorsque X et Y sont indépendantes

$$H(X,Y) = H(X) + H(Y)$$

Entropie conjointe et entropies marginales

$$\Big(H(X,Y)\leq H(X)+H(Y)\Big)$$

$$H(X,Y) = H(X) + H(Y) + \underbrace{\sum_{x \in \mathcal{A}_X} \sum_{y \in \mathcal{A}_Y} p(x,y) log_2\left(\frac{p(x)p(y)}{p(x,y)}\right)}_{<0 \text{ (cf ingalité de Gibbs)}}$$

Soit deux loi $\mathcal P$ et Q définies sur un même support $\mathcal A$, la divergence de Kullback-Liebler est donnée par

$$\mathcal{D}(\mathcal{P}||Q) = \sum_{x \in \mathcal{A}} p(x) \log_2 \left(\frac{p(x)}{q(x)}\right)$$

avec les conventions

$$0\log_2\left(\frac{0}{0}\right) = 0$$
, $0\log_2\left(\frac{0}{q}\right) = 0$ et $p\log_2\left(\frac{p}{0}\right) = \infty$

- ② $\mathcal{D}(\mathcal{P}||Q) = 0$ si et seulement si \mathcal{P} et Q sont identiques

Information mutuelle

Théorie de l'information (partie 1)

Michel Celett

Entropie d'une variable aléatoire

Entropie d'un couple de variables aléatoires

L'information mutuelle I(X, Y) est la divergence de Kullback entre la loi conjointe et le produit de ces marginales.

$$I(X,Y) = \sum_{x \in \mathcal{A}_X} \sum_{y \in \mathcal{A}_Y} p(x,y) log_2\left(\frac{p(x,y)}{p(x)p(y)}\right)$$

Entropie, entropies marginales, information mutuelle

Théorie de l'information (partie 1)

Michel Celet

Entropie d'ur variable aléatoire

$$\Big(H(X,Y)=H(X)+H(Y)-I(X,Y)\Big)$$

Exemple H(X, Y) = H(X) + H(Y) - I(X, Y)

Théorie de l'information (partie 1)

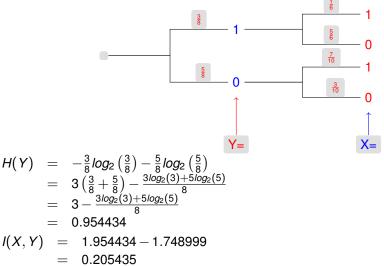
Michel Celet

Entropie d'une variable aléatoire

$$\begin{array}{l} H(X,Y) = 1.748999 \\ -\frac{1}{16}log_{2}\left(\frac{1}{16}\right) - \frac{7}{16}log_{2}\left(\frac{7}{16}\right) - \frac{5}{16}log_{2}\left(\frac{5}{16}\right) - \frac{3}{16}log_{2}\left(\frac{3}{16}\right) \\ 4\left(\frac{1}{16} + \frac{7}{16} + \frac{5}{16} + \frac{3}{16}\right) - \frac{1}{16}\left(7log_{2}(7) + 5log_{2}(5) + 3log_{2}(3)\right) \\ 4 - \frac{7log_{2}(7) + 5log_{2}(5) + 3log_{2}(3)}{16} \\ H(X) = 1 \end{array}$$

Exemple H(X, Y) = H(X) + H(Y) - I(X, Y)

Théorie de l'information (partie 1)



$$I(X,Y) = 1.954434 - 1.748999$$

= 0.205435



Entropie conditionnelle

Théorie de l'information (partie 1)

Michel Celett

Entropie d'une variable aléatoire

Entropie d'un couple de variables aléatoires

$$H(Y|X = x) = -\sum_{y \in \mathcal{A}_Y} p(y|x) log_2(p(y|x))$$

$$H(Y|X) = -\sum_{x \in \mathcal{A}_X} p(x) H(Y|X = x)$$

$$H(Y|X) = -\sum_{x \in \mathcal{A}_X} \sum_{y \in \mathcal{A}_Y} p(x,y) log_2(y|x)$$

Cas particulier

- opour le couple (X,X) on a H(X,X)=0 $(\forall (x_i,x_j)\in\mathcal{A}_X^2)p(x_i|x_j)=\delta_{ij}$, et donc $(\forall x_j\in\mathcal{A}_X)H(X|x_j)=0$
- ② pour un couple (X, Y) indépendant H(Y|X) = H(Y): $(\forall (x_i, y_j) \in \mathcal{A}_X \times \mathcal{A}_Y) p(y_j|x_i) = p(y_j)$, et donc $(\forall x_i \in \mathcal{A}_X) H(Y|x_i) = H(Y)$

Exemple H(Y|X)

Théorie de l'information (partie 1)

Michel Celett

Entropie d'une variable aléatoire

