

Universidad Nacional de Colombia Facultad de Ciencias

Teoria de Codificación

Ejercicio 1 Considere que una fuente sin memoria emite los símbolos del alfabeto $S = \{a, b, c\}$. Se sabe que la distribución de probabilidad de los símbolos en la salida del canal es

$$P_Y = \{0.6, 0.3, 0.1\}.$$

Los símbolos entran a un canal ruidoso que puede cambiar unos símbolos en otros de acuerdo a la distribución de probabilidad que muestra la siguiente tabla de probabilidades condicionales p(x|y):

entra\sale		b	c
a	0.95	0.03	0.02
b	0.03	0.03 0.95 0.02	0.02
c	0.02	0.02	0.96

Denote por X y Y las variables aleatorias que modelan los símbolos que salen de la fuente y del canal respectivamente. Resuelva las siguientes preguntas:

- A . Determine las entropías de la fuente y el canal.
- B . Determine la entropía del sistema.
- C . Determine e interprete las entropías condicionales H(X|Y) y H(Y|X).
- D . Calcule la información común entre la entrada y la salida del sistema.
- E . Determine cuánta información se perdió dentro del canal.
- F . Determine la pérdida de información por símbolo.

Ejercicio 2

Considere una fuente \mathcal{F} con una distribución de probabilidad $\mathcal{P} = \{0,20,0,15,0,15,0,10,0,10,0,30\}$ construya un código con longitud promedio de palabra L, tal que

$$H(\mathcal{F}) < L < H(\mathcal{F}) + 1$$
.

Ejercicio 3

A . Demuestre que para tres variables aleatorias X, Y y Z que toman valores sobre conjuntos finitos siempre se tiene que

$$H(X,Y) + H(X,Z) + H(Y,Z) > 2H(X,Y,Z).$$

Demostración. Para poder probar esa propiedad, primero probaremos lo siguiente, puesto que es importante para nuestra prueba

$$H(X, Y, Z) = H(X) + H(Y|X) + H(Z|X, Y).$$
 (1)

La demostración se sigue de lo siguiente

$$\begin{split} \mathsf{H}(\mathsf{X},\mathsf{Y},\mathsf{Z}) &= -\sum_{\mathsf{x},\mathsf{y},\mathsf{z}} \mathsf{p}(\mathsf{x},\mathsf{y},z) \log \mathsf{p}(\mathsf{x},\mathsf{y},z), \\ &= -\sum_{\mathsf{x},\mathsf{y},\mathsf{z}} \mathsf{p}(\mathsf{x},\mathsf{y},z) \log \left(\frac{\mathsf{p}(\mathsf{x},\mathsf{y},z)}{\mathsf{p}(\mathsf{x})\mathsf{p}(\mathsf{x},\mathsf{y})\mathsf{p}(\mathsf{y})\mathsf{p}(\mathsf{x})} \right), \\ &= -\sum_{\mathsf{x},\mathsf{y},\mathsf{z}} \mathsf{p}(\mathsf{x},\mathsf{y},z) \log \mathsf{p}(\mathsf{x}) - \sum_{\mathsf{x},\mathsf{y},\mathsf{z}} \mathsf{p}(\mathsf{x},\mathsf{y},z) \log \mathsf{p}(\mathsf{y}|\mathsf{x}) - \sum_{\mathsf{x},\mathsf{y},\mathsf{z}} \mathsf{p}(\mathsf{x},\mathsf{y},z) \log \mathsf{p}(\mathsf{z}|\mathsf{x},\mathsf{y}), \\ &= -\sum_{\mathsf{x}} \mathsf{p}(\mathsf{x}) \log \mathsf{p}(\mathsf{x}) - \sum_{\mathsf{x},\mathsf{y}} \mathsf{p}(\mathsf{x},\mathsf{y}) \log \mathsf{p}(\mathsf{y}|\mathsf{x}) - \sum_{\mathsf{x},\mathsf{y},\mathsf{z}} \mathsf{p}(\mathsf{x},\mathsf{y},z) \log \mathsf{p}(\mathsf{z}|\mathsf{x},\mathsf{y}), \\ &= \mathsf{H}(\mathsf{X}) + \mathsf{H}(\mathsf{Y}|\mathsf{X}) + \mathsf{H}(\mathsf{Z}|\mathsf{X},\mathsf{Y}). \end{split}$$

De manera análoga tenemos que

$$H(X, Y, Z) = H(Y) + H(Y|Z) + H(X|Y, Z).$$
 (2)

Adicionalmente, tenemos que probar que,

$$H(X,Y) = H(X) + H(Y|X)$$
(3)

Esta prueba se tiene a partir de la siguiente cuenta,

$$\begin{split} H(X,Y) &= -\sum_{x,y} p(x,y) \log p(x,y) \\ &= -\sum_{x,y} p(x,y) \log (p(x)p(y|x)) \\ &= -\sum_{x,y} p(x,y) \log p(x) - \sum_{x,y} p(x,y) \log p(y|x) \\ &= -\sum_{x} p(x) \log p(x) - \sum_{x,y} p(x,y) \log p(y|x) \\ &= H(X) + H(Y|X). \end{split}$$

de manera similar, se puede demostrar que

$$H(X,Y) = H(Y) + H(X|Y).$$
 (4)

por último, debemos probar estas dos propiedades

$$H(X|Y) < H(X), \tag{5}$$

$$H(X|Y,Z) \le H(X|Z). \tag{6}$$

Para probar esas propiedades tenemos que usar la convexidad de la función logaritmo cuando tiene base mayor que 1, es decir, que

$$\log\left(\sum_{i=1}^n \alpha_i x_i\right) \geq \sum_{i=1}^n \alpha_i \log(x_i),.$$

donde $\alpha_i>0$ y $\sum_{i=1}^n\alpha_i=1;$ así, (5) se sigue de

$$\begin{split} H(X) - H(X|Y) &= -\sum_{x,y} p(x,y) \log p(x) + \sum_{x,y} p(x,y) \log p(x|y) \\ &= -\sum_{x,y} p(x,y) \log \frac{p(x)}{p(x|y)} \\ &\geq -\log \sum_{x,y} p(x,y) \frac{p(x)}{p(x|y)} \\ &\geq -\log \sum_{x,y} p(x) p(y) \\ &= -\log(1) \\ &= 0. \end{split}$$

Por lo cual (5) queda probado.

Ahora bien, para probar (6) seguimos lo siguiente

$$\begin{split} H(X|Z) - H(X|Y,Z) &= H(X,Z) - H(Z) - H(X|Y,Z) \quad \text{por (3)} \\ &= -\sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log p(x,z) + \sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log p(z) \\ &+ \sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log p(x|y,z) \\ &= -\sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log \frac{p(x,z)}{p(z)p(x|y,z)} \\ &= -\sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log \frac{p(x,z)p(y,z)}{p(z)p(x,y,z)} \\ &\geq -\log \sum_{x,y,z} \frac{p(x,y,z)p(x,z)p(y,z)}{p(z)p(x,y,z)} \\ &= -\log \sum_{x,z} \frac{p(x,z)}{p(z)} \sum_{y} p(y,z) \\ &= -\log \sum_{x,z} \frac{p(x,z)}{p(z)} p(z) \\ &= -\log(1) \\ &= 0. \end{split}$$

Así, (6) queda probado, por lo que utilizando las propiedades demostradas anteriormente,

podemos decir que

$$\begin{split} 2H(X,Y,Z) &= H(X,Y,Z) + H(X,Y,Z) \\ &= H(X) + H(Y|X) + H(Z|X,Y) + H(Y) + H(Y|Z) + H(X|Y,Z) \quad \text{por (1) y (2)} \\ &= H(X,Y) + H(Y,Z) + H(Z|X,Y) + H(X|Y,Z) \quad \text{por (3)} \\ &\leq H(X,Y) + H(Y,Z) + H(Z|Y) + H(X|Z) \quad \text{por (6)} \\ &\leq H(X,Y) + H(Y,Z) + H(Z) + H(X|Z) \quad \text{por (5)} \\ &= H(X,Y) + H(Y,Z) + H(X,Z) \quad \text{por (4)}. \end{split}$$

Concluyendo lo que queriamos demostrar.

B . Demuestre que para cualquier tripla de variables aleatorias se cumple que

$$I(X;Y|Z) = H(X|Z) + H(Y|Z) - H(X,Y|Z).$$

Demostración. Para poder demostrar esa propiedad, es necesario realizar dos demostraciones preliminares, la primera es probar que para 3 variables aleatorias arbitrarias se cumple que

$$H(X, Y, Z) = H(X) + H(Y, Z|X),$$
 (7)

esta afirmación se tiene gracias a lo siguiente

$$\begin{split} H(X,Y,Z) &= -\sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log p(x,y,z) \\ &= -\sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log (p(x)p(y,z|x)) \\ &= -\sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log p(x) - \sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log p(y,z|x) \\ &= H(X) + H(Y,Z|X). \end{split}$$

La segunda propiedad que tenemos que probar es

$$I(X; Y|Z) = H(X|Z) - H(X|Y, Z),$$
 (8)

la prueba de esto se sigue de

$$\begin{split} I(X;Y|Z) &= -\sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log p(x,y|z) \\ &= H(X|Z) + \sum_{x,y,z} p(x|z) p(y|z) p(x,y,z) \log p(x|z) + \sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log \left(\frac{p(x,y,z)}{p(x,y|z)} \right) \\ &= H(X|Z) - H(X|Y,Z). \end{split}$$

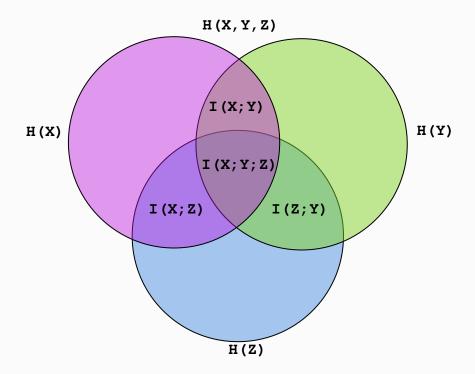
por lo anterior, podemos decir que

$$\begin{split} I(X;Y|Z) &= H(X|Z) - H(X|Y,Z) \quad \text{por (8)} \\ &= H(X|Z) - (H(X,Y,Z) - H(Y,Z)) \quad \text{por el numeral anterior y el (3)} \\ &= H(X|Z) - (H(X,Y|Z) + H(Z)) + H(Y,Z) \quad \text{por (7)} \\ &= H(X|Z) + H(Y|Z) - H(X,Y|Z) \quad \text{por (4).} \end{split}$$

C . Proponga una definición para la información común de tres variables I(X;Y;Z) y demuestre que

$$I(X;Y;Z) = I(X;Y) - I(X;Y|Z).$$

Demostración. Teniendo en cuenta que I(X;Y;Z) se refiere a la información que hay en común entre las 3 variables aleatorias, podemos aterrizar esto a una noción un poco más conjuntista para dar nuestra definición, de acuerdo con lo visto en clase sabemos que H(X;Y;Z) se refiere a la entropía total del sistema, y H(X), H(Y), H(Z) se refiere a las entropías de cada uno de los símbolos en un momento específico, además I(X;Y), I(X;Z) y I(Y;Z) se refieren a la información común entre variables aleatorias, graficando esto en un diagrama de Venn, podemos definir de manera más intuitiva I(X;Y;Z)



de acuerdo con lo anterior tomamos a I(X; Y; Z) como

$$I(X;Y;Z) = H(X,Y,Z) - H(X) - H(Y) - H(Z) + I(X;Y) + I(Y;Z) + I(Z;X).$$

Para probar que

$$I(X;Y;Z) = I(X;Y) - I(X;Y|Z),$$

primero debemos probar algunas propiedades adicionales a las que ya hemos mostrado anteriormente, la primera de ellas es que

$$I(X;Y|Z) = H(X|Z) - H(X|Y,Z)$$
(9)

Para esto seguimos los siguientes cálculos

$$\begin{split} I(X;Y|Z) &= -\sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log \frac{p(x,y|z)}{p(x|z)p(y|z)} \\ &= -\sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log p(x|z) + \sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log \frac{p(x,y|z)}{p(y|z)} \\ &= H(X|Z) + \sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log \frac{p(x,y,z)}{p(z)} \cdot \frac{p(y,z)}{p(z)} \\ &= H(X|Z) + \sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log p(x|y,z) \\ &= H(X|Z) - H(X|Y,Z). \end{split}$$

La segunda propiedad que probaremos es,

$$I(X;Y|Z) = H(X|Z) + H(Y|Z) - H(Z) - H(X,Y,Z),$$
(10)

para probar esta propiedad usaremos un ejercicio anterior y algunas de las propiedades probadas anteriormente,

$$I(X;Y|Z) = H(X|Z) - H(X|Y,Z)$$

$$= (H(X,Z) - H(Z)) - (H(X,Y,Z) - H(Y,Z))$$

$$= H(X,Z) + H(Y,Z) - H(Z) - H(X,Y,Z).$$

Otra propiedad que tenemos que probar es,

$$I(X;Y) = H(X) + H(Y) - H(X,Y).$$
(11)

Utilizando las propiedades probadas anteriormente podemos decir lo siguiente

$$I(X;Y) = H(X) - H(X|Y)$$
 por
= $H(X) - (H(X,Y) - H(Y))$ por
= $H(X) + H(Y) - H(X,Y)$.

Ahora si tenemos todas la herramientas para hacer la prueba, tomamos

$$\begin{split} I(X;Y) - I(X;Y|Z) &= H(X) + H(Y) - H(X,Y) - (H(X,Z) + H(Y,Z) - H(Z) - H(X,Y,Z)) \\ &= H(X,Y,Z) - H(X,Y) - H(X,Z) - H(Y,Z) + H(X) + H(Y) + H(Z) \\ &= H(X,Y,Z) + I(X;Y) + I(X;Z) + I(Y,Z) - H(X) - H(Y) - H(Z) \\ &= I(X;Y;Z) \end{split}$$

Ejercicio 4 Pruebe que para todo $n \ge 2$ se tiene que

$$H(X_1,\ldots,X_n) \leq \sum_{i=1}^n H(X_i|X_j,j \neq i).$$

Ejercicio 5

Suponga que una fuente genera la secuencia típica aabbcccaadeeeaabcaadcdabbededecacaeeddcccodcdeaabedbb. Determine un par de códigos Tunstall sobre alfabetos binarios y triarios, indique los diccionarios en cada caso. Cuál de los códigos trabajaría más eficiente?