

PRVA DOMAĆA ZADAĆA IZ TEORIJE INFORMACIJA

Zadatak 1.

Neka je X diskretna slučajna varijabla koja poprima vrijednosti iz skupa $\{x_1, \dots, x_i, \dots, x_n\}$, a $p(x_i)$ su vjerojatnosti pojavljivanja vrijednosti x_i , $1 \leq i \leq n$, **entropiju** diskretne slučajne varijable X definiramo kao:

$$H(X) = \sum_{i=1}^n p(x_i) * \log\left(\frac{1}{p(x_i)}\right) [\text{bit/simbol}]$$

Uzajamni sadržaj informacije (transinformacija) između slučajnih varijabli X i Y definiran je kao:

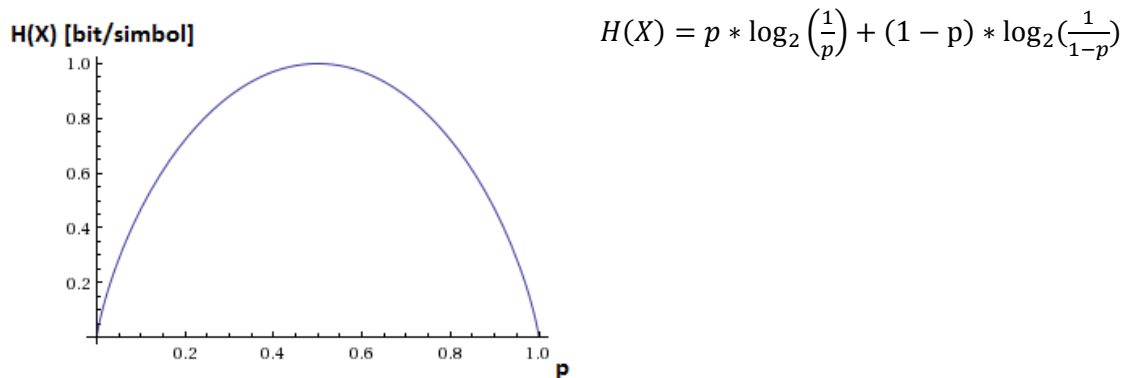
$$I(X; Y) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m p(x_i, y_j) * \log \frac{p(x_i, y_j)}{p(x_i) * p(y_j)}$$

gdje Y poprima vrijednosti iz skupa $\{y_1, \dots, y_j, \dots, y_m\}$, a X iz $\{x_1, \dots, x_i, \dots, x_n\}$.

(a) $p \in [0, 1]$, X slučajna varijabla koja poprima vrijednosti iz skupa $\{0, 1\}$ i vrijedi:

$$P(X = x) = \begin{cases} p & x = 1 \\ 1 - p & x = 0 \end{cases}$$

1. Ovisnost entropije varijable X o p :



2. Maksimum entropije:

$$\frac{d}{dp} \left(\frac{p * \ln\left(\frac{1}{p}\right) + (1 - p) * \ln\left(\frac{1}{1-p}\right)}{\ln(2)} \right) = \frac{\ln\left(\frac{1}{p}\right) - 1 - \ln\left(\frac{1}{1-p}\right) + 1}{\ln(2)} = \frac{\ln\left(\frac{1}{p}\right) - \ln\left(\frac{1}{1-p}\right)}{\ln(2)}$$

$$\frac{\ln\left(\frac{1}{p}\right) - \ln\left(\frac{1}{1-p}\right)}{\ln(2)} = 0 \quad \ln\left(\frac{1-p}{p}\right) = 0 \quad p = \frac{1}{2}$$

Maksimum entropije se postiže za $p=0.5$

3. Neka je p slučajna varijabla koja poprima vrijednosti iz skupa $\{0, 0.5, 1\}$ s jednakim vjerojatnostima. Kolika je očekivana vrijednost entropije varijable X ?

$$E(H(X)) = \sum_{j=1}^3 H(X; p = p_j) * \frac{1}{3}$$

$$H(X; p = 0) = 0 \quad H(X; p = 0.5) = \frac{1}{2} * 1 + \frac{1}{2} * 1 = 1 \quad H(X; p = 1) = 0$$

$$E(H(X)) = \frac{1}{3}(0 + 1 + 0) = \frac{1}{3} [\text{bit/simbol}]$$

b) Slučajna varijabla X poprima vrijednosti iz skupa $\{-1,0,1\}$ s jednakim vjerojatnostima. Nađi entropiju od $X, X^2, 2^X$.

$$X \sim \begin{pmatrix} -1 & 0 & 1 \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} \end{pmatrix}$$

$$H(X) = \frac{1}{3} * (\log 3 + \log 3 + \log 3) = \log 3 = 1,585 \text{ bit/simbol}$$

$$X^2 \sim \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ \frac{1}{3} & \frac{2}{3} \end{pmatrix}$$

$$H(X) = \frac{1}{3} * \log 3 + \frac{2}{3} * \log \frac{3}{2} = 0,918 \text{ bit/simbol}$$

$$2^X \sim \begin{pmatrix} 0.5 & 1 & 2 \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} \end{pmatrix}$$

$$H(X) = \frac{1}{3} * (\log 3 + \log 3 + \log 3) = \log 3 = 1,585 \frac{\text{bit}}{\text{simbol}}$$

Naslućujem u vezi entropije diskretne slučajne varijable X i entropije neke njezine funkcije $f(X)$ da vrijedi da je $H(X) \geq H(f(X))$

Dokaz:

1. Vrijedi: $H(X, f(X)) = H(X) + H(f(X)|X) = H(f(X)) + H(X|f(X))$
2. $H(f(X)|X) = 0$ jer je za neku vrijednost od X , $f(X)$ potpuno određen:
 $H(f(X)|X) = \sum_i p(x_i) H(f(X)|x = x_i) = 0$
3. $H(X|f(X)) \geq 0$ (jednako nula akko je funkcija bijekcija)
4. Iz 1-3 slijedi: $H(X) \geq H(f(X))$