

① Lancio una moneta finché non esce testa

X = numero di lanci \mathcal{X}

Quanto vale $H(X)$?

$$\left(\sum_{n=0}^{\infty} n r^n = r / (1-r)^2 \quad \forall r \in [0, 1) \right)$$

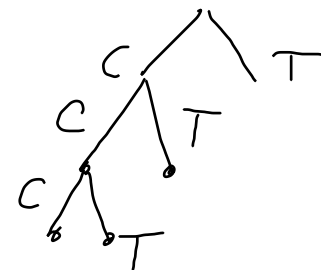
$$H(X) = - \sum_{x \in \mathcal{X}} p(x) \log p(x)$$

$$= + \sum_{k=1}^{\infty} \left(\frac{1}{2}\right)^k \cdot (k)$$

$$r = 1/2 = \frac{r}{(1-r)^2} = \frac{1/2}{(1-1/2)^2} = \frac{1/2}{1/4} = 2$$

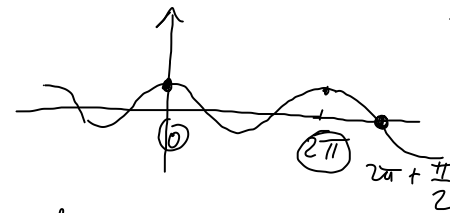
2 bit.

X	$p(X)$
1	1/2
2	1/4
3	1/8
⋮	
⋮	
⋮	
k	$1/2^k$



$$\log \frac{1}{2^k} = -k$$

② Sia X una v.a. con valori su un sottoinsieme finito \mathcal{X} di \mathbb{R}

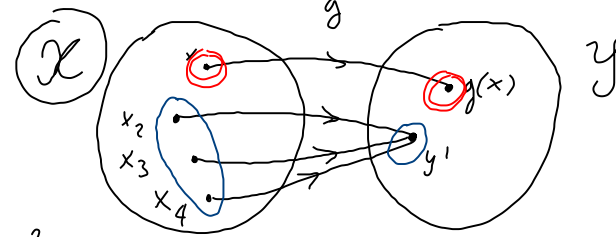


$\mathcal{X} = \{\dots, 0, \dots, 2\pi, \dots\}$
 $\downarrow \swarrow$
 1
 g non è biettiva su \mathcal{X}

Che relazione c'è tra $H(X)$ e $H(Y)$ quando:

(a) $Y = 2^X$? $\mathcal{X} \rightarrow H(Y) = H(X)$

(b) $Y = \cos X$? $\mathcal{X} \rightarrow H(Y) \leq H(X)$



$\mathcal{X} = \{0, 2\pi + \frac{\pi}{2}\}$
 g è biettiva su \mathcal{X}

$p(y) = p(x_1)$

$p(y') = p(x_2) + p(x_3) + p(x_4)$
 $\downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow$
 0 \quad 0 \quad 0

$y = g(x) \quad g: \mathcal{X} \rightarrow \mathcal{Y}$

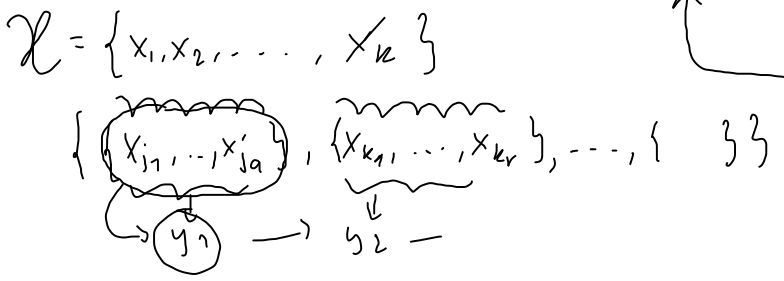
$p(y) = \sum_{x: g(x)=y} p(x)$

$\Rightarrow \sum_{x: g(x)=y} p(x) \log p(x) \leq \sum_{x: g(x)=y} p(x) \log p(y) = (\log p(y)) \cdot p(y)$

\Downarrow
 $p(y') > p(x_2)$
 $p(y') > p(x_3)$
 $p(y') > p(x_4)$

$H(X) = \sum_{x \in \mathcal{X}} p(x) \log p(x) = \sum_{y \in \mathcal{Y}} \sum_{x: g(x)=y} p(x) \log p(x) \leq \sum_{y \in \mathcal{Y}} p(y) \log p(y) = H(Y)$

$H(X) = H(g(X))$
 $H(X) \geq H(g(X)) = H(Y)$



vale con =
 sse g è biettiva su \mathcal{X}

③ Quel è il minimo di $H(p_1, \dots, p_n) = H(\vec{p})$ quando \vec{p} varia sull'insieme delle d.p. n -dimensionali?

$H(X)$
 \uparrow
 v.e.
 p_i

Determinare tutti i vettori \vec{p} che realizzano il minimo.

$$H(\vec{p}) = - \sum_{i=1}^n \overset{>0}{\uparrow} p_i \overset{\leq 0}{\uparrow} \log p_i \geq 0$$

$$= 0 ? \quad \text{sse } \underset{\uparrow}{p_i} \log \underset{\uparrow}{p_i} = 0 \quad \forall i = 1, \dots, n$$

$$\Leftrightarrow p_i \in \{0, 1\} \quad \forall i = 1, \dots, n$$

$$\Leftrightarrow \vec{p} \text{ è delle forme: } (0, 0, \dots, 0, 1, 0, \dots, 0)$$

Ci sono n d.p. \vec{p} tali che $H(\vec{p}) = 0$

$$\left\{ \begin{array}{l} (1, 0, \dots, 0) \rightarrow X = x_1 \text{ sempre} \\ (0, 1, \dots, 0) \rightarrow X = x_2 \text{ sempre} \\ \vdots \\ (0, 0, \dots, 1) \end{array} \right.$$

ENTROPIA E VARIANZA

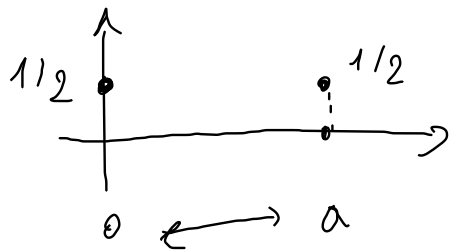
ENTROPIA $X \in \mathcal{X}$ \mathcal{X} alfabeto finito di simboli

VARIANZA $X \in \mathbb{R}$ numeri reali $E[(X - EX)^2] \geq 0$

Se $\mathcal{X} \subseteq \mathbb{R}$? Possiamo dire qualcosa?

$$X = \begin{cases} 0 & \text{con prob. } 1/2 \\ a \neq 0 & \text{con prob. } 1/2 \\ a \in \mathbb{R} \end{cases}$$

$$\mathcal{X} = \{0, a\}$$



$$H(X) = \log |\mathcal{X}| = \log K = \log 2 = 1 \text{ bit.}$$

$$\underline{\text{Var}(X)} = E[X^2 - 2X \cdot EX + (EX)^2]$$

$$= E[X^2] - 2E[X]E[X] + (EX)^2$$

$$= E[X^2] - (EX)^2 = \frac{1}{2}0^2 + \frac{1}{2}a^2 - \frac{1}{4}a^2 = \frac{a^2}{4}$$

dipende da a .

$(X, Y) \ni X, Y$ v.a. indipendenti
 $\mathbb{R} \ni X, Y$ v.a. scorrelate

$\Leftrightarrow P_{XY} = P_X \cdot P_Y$

$\Leftrightarrow \text{Cov}(X, Y) = 0 \Leftrightarrow E[(X - E[X])(Y - E[Y])] = 0$

$I(X; Y) = D(P_{XY} \parallel P_X \cdot P_Y)$

Esempio

		Y			
		-1	0	+1	
X	-1	0	1/4	0	1/4
	0	1/4	0	1/4	→ 1/2
	+1	0	1/4	0	1/4
	P _Y	1/4	1/2	1/4	

Pr[X = -1]
 Pr[X = 0]

$= \sum_{x \in X, y \in Y} p(x, y) \log \frac{p(x, y)}{p(x) \cdot p(y)}$

$= \frac{1}{4} \log \frac{1/4}{1/4 \cdot 1/2} + \frac{1}{4} \log \frac{1/4}{1/2 \cdot 1/4} +$

$+ \frac{1}{4} \log \frac{1/4}{1/4 \cdot 1/2} + \frac{1}{4} \log \frac{1/4}{1/2 \cdot 1/4}$

$= \log 2 = 1 \text{ bit} > 0 \Rightarrow X \text{ e } Y$
non sono indipendenti

$E[X] = 0 \quad E[Y] = 0$

$\text{Cov}(X, Y) = E[XY] = \frac{1}{4}(-1) \cdot 0 + \frac{1}{4} \cdot 0 \cdot (+1) + \frac{1}{4} \cdot 0 \cdot 1 + \frac{1}{4} \cdot 1 \cdot 0$
 $= 0 \Rightarrow X \text{ e } Y \text{ sono scorrelate}$

④ X, Y v.a.

		c	d	P_X	$\Pr[X=a \wedge Y=d] = 1/8$
X	a	0	$1/8$	$1/8$	
	b	$3/4$	$1/8$	$7/8$	P_{XY}
		$3/4$	$1/4$		$\Pr[X=...]$

Calcolare $H(X)$, $H(X|Y)$ e $I(X; Y)$.

$$H(X) = -\sum_{x \in X} p(x) \log(x) = -1/8 \log 1/8 - 7/8 \log 7/8 \approx 0.544 \text{ bit}$$

$$\rightarrow H(X|Y) = \sum_{y \in Y} p(y) H(X|Y=y)$$

$$\Rightarrow H(X|Y=c) = -\sum_{x \in X} p(x|Y=c) \log p(x|Y=c) = -p(X=a|Y=c) \log p(X=a|Y=c) +$$

$$H(X|Y=d) = 1 \text{ bit}$$

$$-p(X=b|Y=c) \log p(X=b|Y=c)$$

$$= 0$$

$$\rightarrow H(X|Y) = \left(\frac{3}{4}\right) \cdot 0 + \left(\frac{1}{4}\right) \cdot 1$$

$$\frac{0}{3/4} \log \frac{0}{3/4} + \frac{3/4}{3/4} \log \frac{3/4}{3/4}$$

$$+ \frac{3/4}{3/4} \log \frac{3/4}{3/4}$$

$H(X)$: misure di incertezza nella v.a. - X
 Quanta informazione mi manca per conoscere X ?

ESEMPIO

$X =$ risultato di un dado a 6 facce

onesto $\rightarrow p_X = (\frac{1}{6}, \frac{1}{6}, \frac{1}{6}, \frac{1}{6}, \frac{1}{6}, \frac{1}{6}) \rightarrow H(X) = \log_2 6 \approx 2.58$ bit

truccato $\rightarrow p_X = (0.001, 0.001, 0.001, 0.001, 0.001, 0.995) \rightarrow H(X) \approx 0.057$ bit

$I(Y; X) = I(X; Y)$: misure dell'incertezza "comune" a X e Y
 Quanta informazione ottengo su X osservando Y ? (o vice versa)

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

↑
 Informazione
 mancante su X

↑
 Informazione mancante
 su X se conosco già Y

