

VARIABILI ALEATORIE DISCRETE NOTEVOLI

La densità discreta contiene la descrizione probabilistica di una variabile aleatoria. Quindi due v.al. X e Y con la stessa densità sono probabilisticamente indistinguibili (o equidistribuite o identicamente distribuite), nel senso che $P(X \in B) = P(Y \in B)$ per ogni B sottoinsieme dell'alfabeto (Attenzione! Questo non significa $X=Y$!).

Assegnata una densità $p(\cdot)$ si può allora associare la famiglia delle v.al. X che hanno densità $p_X(\cdot) = p(\cdot)$.

CASO DI ALFABETO FINITO

Variabili aleatorie di Bernoulli

$$X \sim \text{Be}(p) \quad \text{con } p \in [0, 1]$$

se ha	alfabeto	$\mathcal{X} = \{0, 1\}$
	dens. discr.	$p_X(1) = p, \quad p_X(0) = 1 - p$

Inoltre, $E(X) = p$ e $\text{Var}(X) = p(1-p)$

Esempi

1. X v.al. che assume valore 1 se lanciando una moneta ottengo testa e assume valore 0 altrimenti. Si ha $X \sim \text{Be}(\frac{1}{2})$.

2. Y v.al. che assume valore 1 se lanciando un dado ottengo un nr. pari e assume valore 0 altrimenti. Si ha $Y \sim \text{Be}(\frac{1}{2})$.

X e Y sono
probab. indistinguibili
ma $X \neq Y$!

3. Sia (Ω, \mathcal{F}, P) uno sp. di prob. e $E \in \mathcal{F}$ un evento. Definiamo la v.al.

$$1_E(\omega) = \begin{cases} 1 & \text{se } \omega \in E \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

Si ha $1_E \sim \text{Be}(P(E))$.

Infatti otteniamo:

$$p = P(1_E = 1) = P(\{\omega \in \Omega : \omega \in E\}) = P(E).$$

SCHEMA DI BERNOULLI (O SCHEMA A PROVE INDIPENDENTI)

Contesto sperimentale:

- un certo numero $n \geq 1$ di prove identiche effettuate in sequenza
- ogni prova ha **2 esiti** possibili codificati con 0 e 1
- il risultato di ciascuna prova **non influenza** il risultato delle altre.

Modello probabilistico:

- consideriamo X_1, \dots, X_n v.a.l. identicamente distribuite
- $X_i \sim Be(p)$ (con $i=1, \dots, n$) e p è la probabilità di ottenere 1
- gli eventi $\{X_1 = 1\}, \dots, \{X_n = 1\}$ sono tra loro **indipendenti**

Esempi

1. Una rete è composta da 150 terminali connessi ad un server. Controllo quali terminali sono pronti per trasmettere un lavoro. Per $i=1, \dots, 150$ si ha

$$X_i = \begin{cases} 1 & \text{se l'i-esimo terminale è pronto per trasmettere un lavoro} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

2. Controllo di qualità in una linea di produzione di chip. Ogni giorno ne vengono testati 1000.

Per $i = 1, \dots, 1000$ si ha

$$X_i = \begin{cases} 1 & \text{se l'i-esimo chip è difettoso} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

3. Errori in una trasmissione digitale di 1'200'000 bit.

Per $i = 1, \dots, 1'200'000$ si ha

$$X_i = \begin{cases} 1 & \text{se l'i-esimo bit è stato trasmesso errato} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

Variabili aleatorie binomiali

$X \sim \text{Bin}(n, p)$ con $n \in \mathbb{N} = \{1, 2, \dots\}$ e $p \in [0, 1]$

se ha $\begin{cases} \text{alfabeto} & \mathcal{X} = \{0, 1, \dots, n\} \\ \text{dens. discr.} & p_X(k) = \binom{n}{k} p^k (1-p)^{n-k}, k \in \mathcal{X} \end{cases}$

Inoltre, $E(X) = np$ e $\text{Var}(X) = np(1-p)$

La v.al. binomiale conta il nr. di successi (cioè di numeri '1') in uno schema di Bernoulli con n prove (indip.), dove la prob. di successo è p .

Contesto: le v.al. $X_i \sim \text{Be}(p)$ ($i=1, \dots, n$) sono gli esiti delle n prove e la loro somma

$$X = \sum_{i=1}^n X_i \sim \text{Bin}(n, p)$$

è il nr. di successi ottenuti nelle n prove.
Cruciale: indep. degli eventi $\{X_1=1\}, \dots, \{X_n=1\}$.

Interpretazione densità:

$$p_X(k) = P(\text{ottenere } k \text{ successi in } n \text{ prove})$$

$$= P(\text{ottenere una stringa binaria di } n \text{ cifre con } k \text{ cifre } 1)$$

$$= \underbrace{\binom{n}{k}}_{\text{nr. stringhe di lunghezza } n \text{ con } k \text{ cifre } 1} \cdot \underbrace{p^k}_{\text{prob. di avere } k \text{ cifre } 1} \cdot \underbrace{(1-p)^{n-k}}_{\text{prob. di avere } n-k \text{ cifre } 0}$$

nr. stringhe di
lunghezza n
con k cifre 1

prob. di avere
 k cifre 1

prob. di avere
 $n-k$ cifre 0

equidistribuzione + indipendenza

Per esempio, supponiamo di fissare $n=5$, $k=1$ e di voler calcolare la probabilità della stringa '00010'.

Se $X_i \sim \text{Be}(p)$, si ottiene

$$P(00010) = P(X_1=0, X_2=0, X_3=0, X_4=1, X_5=0)$$

$$\xrightarrow{\text{indip.}} = P(X_1=0)P(X_2=0)P(X_3=0)P(X_4=1)P(X_5=0)$$

$$\xrightarrow{\text{equidistr.}} = (1-p)^4 p$$

Analogamente, possiamo calcolare

$$\begin{aligned} P(01000) &= P(X_1=0)P(X_2=1)P(X_3=0)P(X_4=0)P(X_5=0) \\ &= (1-p)^4 p \end{aligned}$$

Per indipendenza ed equidistribuzione, tutte le stringhe di lunghezza 5 con una sola cifra 1 sono equiprobabili.

ESERCIZIO

È più facile ottenere almeno un 6 lanciando 4 volte un dado oppure ottenere almeno un doppio 6 lanciando 24 volte una coppia di dadi ?

Soluzione. Lancio singolo. Costruiamo uno schema di Bernoulli. Per ogni $i=1, \dots, 4$ definiamo le v.a.l.

$$X_i = \begin{cases} 1 & \text{se all'i-esimo lancio ottengo 6} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

Si ha $X_i \sim \text{Be}(\frac{1}{6})$. Inoltre gli eventi $\{X_1=1\}, \dots, \{X_4=1\}$ sono indipendenti. Allora il nr. di punteggi 6 ottenuti nei 4 lanci è $X = \sum_{i=1}^4 X_i \sim \text{Bin}(4, \frac{1}{6})$.

Calcoliamo

$$P(X \geq 1) = 1 - P(X=0) = 1 - \left(\frac{5}{6}\right)^4 \approx 0.518.$$

Lancio doppio. Costruiamo uno schema di Bernoulli. Per $i=1, \dots, 24$ definiamo le v.a.l.

$$Y_i = \begin{cases} 1 & \text{se all'i-esimo lancio ottengo una coppia di 6} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

Si ha $Y_i \sim \text{Be}(\frac{1}{36})$. Inoltre gli eventi $\{Y_1=1\}, \dots, \{Y_{24}=1\}$ sono indipendenti. Allora il nr. di volte che ottengo un doppio 6 nei 24 lanci è $Y = \sum_{i=1}^{24} Y_i \sim \text{Bin}(24, \frac{1}{36})$.

Calcoliamo

$$P(Y \geq 1) = 1 - P(Y=0) = 1 - \left(\frac{35}{36}\right)^{24} \approx 0.49.$$

Quindi è più facile ottenere almeno un 6 lanciando un dado.