# CALCOLO DELLE PROBABILITÀ APPUNTI A CURA DI: RICCARDO LO IACONO

Università degli studi di Palermo a.a. 2022-2023

a.a. 2022-2023

## Indice.

1	<b>Intr</b> 1.1	oduzione alla probabilità: storia e concetti base  Partizione dell'evento certo	
2	Imp	ostazioni della probabilità	
	2.1	Impostazione assiomatica	
	2.2	Impostazione frequentista	
	2.3	Impostazione soggettiva	
3	Eve	nti e probabilita condizionate	
	3.1	Teorema delle probabilità composte	
	3.2	Formula di disintegrazione	
	3.3	Teorema di Bayes	
4	Numeri aleatori		
	4.1	Numeri aleatori semplici	
	4.2	Numeri aleatori discreti	
5	Distribuzioni assolutamente continue		
	5.1	Previsione e varianza	
	5.2	Distribuzione uniforme	
	5.3	Distribuzione esponenziale	
	5.4	Distribuzione Normale	
	5.5	Distribuzione Gamma	
6	Vett	sori aleatori 16	
	6.1	Vettori aleatori discreti	
	6.2	Covarianza	
	6.3	Matrice di varianze e covarianze	
	6.4	Funzione caratteristica	
	6.5	Convergenza	

## 1 – Introduzione alla probabilità: storia e concetti base.

Storicamente il prima ad interessarsi a quella che sarebbe poi divenuto lo studio della probabilità fu il cavaliere *De Mere*. Questi accanito scommettitore, suppose che vi fosse un legame tra la frequenza con cui uscisse un certo risultato e la sua probabilità.

Esempio: Come esempio della logica di De Mere si consideri quanto segue: siano

A = "Lanciando un dado a sei facce 4 volte, esce almeno un 6"

B = "Lanciando due dadi a sei facce 24 volte, esce almeno una coppia (6,6)"

ci si chiede: Pr(A) = Pr(B)?

Secondo De Mere si avrebbe

$$\Pr(A) = \frac{1}{6} + \frac{1}{6} + \frac{1}{6} + \frac{1}{6} = \frac{2}{3}$$

$$\Pr(B) = \underbrace{\frac{1}{36} + \frac{1}{36} + \dots + \frac{1}{36}}_{236} = \frac{2}{3} \implies \Pr(A) = \Pr(B)$$

Si osserva però che una valutazione più "corretta" è ottenuta sottraendo a tutti casi possibili, quelli a sfavore di A e B rispettivamente, da cui

$$\Pr(A) = \frac{6^4 - 5^4}{6^4} \approx 0.518$$

$$\Pr(B) = \frac{36^{24} - 35^{24}}{36^{24}} \approx 0.491$$

Concludendo dunque che Pr(A) > Pr(B).

Introducendo un po di formalismo, quelli che nell'esempio di sopra sono stati indicati con A e B prendono il nome di eventi. Più in generale, fissato un certo spazio campionario  $\Omega$ , dicasi ogni suo sottoinsieme E evento. Cioè un evento descrive uno dei possibili esiti di un esperimento. Casi particolari di evento sono l'evento certo  $\Omega$  e quello impossibile  $\varnothing$ . In fine dato E un evento, si definisce |E| il suo indicatore e si ha

$$|E| = \begin{cases} 1, \text{ se } E \text{ è vero;} \\ 0, \text{ se } E \text{ è falso.} \end{cases}$$

Dove con "vero" e "falso" ci si riferisce al verificarsi o meno di E.

#### - 1.1 - Partizione dell'evento certo.

Siano  $E_{\scriptscriptstyle 1},\dots,E_{\scriptscriptstyle n}$ una famiglia di eventi. Allora se

1. 
$$\forall i, j, i \neq j$$
  $E_i \wedge E_j = \emptyset$ 

2. 
$$\bigcup_{F} *i = 1[n] = \Omega$$

si dirà che  $E_1, \ldots, E_n$  formano una partizione di  $\Omega$ .

la definizione di probabilità data da De Mere prende il nome di criterio classico.

## − 2 − Impostazioni della probabilità.

Quella dell'impostazione classica, non è l'unica impostazione della probabilità esistente. Di fatti in aggiunta a quella sinora vista, si hanno le impostazioni assiomatica, frequentista e soggettiva, analizzate in maggior dettaglio nelle sezioni a seguire.

## -2.1 - Impostazione assiomatica.

L'impostazione assiomatica da una definizione rigorosamente matematica di probabilità, a seguito riportata.

**Definizione:** dato  $(\Omega, A)$  uno spazio di misura: ossia  $\Omega$  è uno spazio con un'algebra (o una  $\sigma - algebra$ ) e A una sua sottofamiglia di eventi; una funzione  $\Pr: A \to [0, 1]$ , dicasi probabilità se:

- 1.  $\forall E \in A, \Pr(E) \ge 0$ ;
- 2.  $Pr(\Omega) = 1$ ;
- 3.  $\Pr(E_1 \vee E_2) = \Pr(E_1) + \Pr(E_2), \forall E_1, E_2 \in A : E_1E_2 = \emptyset$

Nel caso in cui A sia infinito, il punto 3 diventa

$$\Pr\left(\bigvee_{i=1}^{\infty} E_i\right) = \sum_{i=1}^{\infty} \Pr\left(E_i\right)$$

## – 2.2 – Impostazione frequentista.

Come evidente dall'esempio di De Mere, vi è una naturale tendenza ad associare la probabilità di un evento alla frequenza con cui lo stesso avviene. Tale concezione di probabilità è detta *impostazione frequentista*.

**Definizione:** considerata una successione di prove indipendenti, ripetute sotto le stesse condizioni, posto E un evento e  $f_N$  la frequenza di successo entro le prime N prove, si pone

$$\Pr(E) = \lim_{N \to \infty} f_N$$

## – 2.3 – Impostazione soggettiva.

Le impostazioni sinora viste, sono generalizzabili nella *teoria soggettiva*. Con tale impostazione si ha una divisione rigorosa tra gli aspetti del certo e del probabile. Più in generale si ha quanto segue.

**Definizione:** sia E un evento, la probabilità Pr(E) = p rappresenta il grado di fiducia che un individuo ha del verificarsi di E.

#### - 2.3.1 - Criterio della scommessa.

Da quanto detto precedentemente, sia supposto  $\Pr(E) = p$  per un qualche evento E, si può intendere p come la quota che, in un ipotetica scommessa, un individuo è disposto a scommettere. Cioè

si paga 
$$p$$
 e si riceve 
$$\begin{cases} 1, \text{ se } E \text{ vero }, \\ 0, \text{ altrimenti} \end{cases}$$

```
più in generale, \forall S \in \mathbb{R}, S \neq 0 si paga pS e si riceve \begin{cases} S, \text{ se si verifica } S,\\ 0, \text{ altrimenti }. \end{cases}
```

#### - 2.3.2 - Guadagno e criterio di coerenza.

**Definizione:** sia Pr(E) = p la probabilità che un individuo attribuisce al verificarsi di E. Dicasi la seguente quantità

$$G = S|E| - pS = S(|E| - p)$$

guadagno.

In generale, affinché una scommessa sia sensata, questa deve essere coerente, cioè: l'assegnazione di p non deve portare ad una perdita certa, e ciò si verifica se e solo se

$$\min \{\mathcal{G}\} \max \{\mathcal{G}\} \le 0, \forall S \in \mathbb{R}$$

## -3 – Eventi e probabilita condizionate.

**Definizione:** siano E e  $H,H\neq 0$  eventi. Dicasi evento condizionato il seguente ente logico.

$$(E \mid H) = \begin{cases} \text{vero, se } E \text{ e } H \text{ veri ,} \\ \text{falso, se } E^c \text{ e } H \text{ veri ,} \\ \text{indeterminato, se } H^c \text{ vero.} \end{cases}$$

Banalmente se  $H = \Omega$ , si ha  $(E \mid H) = (E \mid \Omega) = E$ . Vale inoltre

$$(E \mid H) = ((E \land \Omega) \mid H) = [(E \land H) \lor (E \land H^c)] \mid H = ((E \land H) \mid H)$$

Applicando dunque il criterio di scommessa si ha che

$$\Pr(E \mid H) = \begin{cases} S, \text{ se } EH \text{ vero }, \\ 0, \text{ se } E^cH \text{ vero }, \\ pS, \text{ se } H \text{ falso.} \end{cases}$$

da cui, considerando il guadagno si ha

$$\mathcal{G} = S |EH| - pS |H| = S |H| (|E| - p)$$

posto dunque  $G = \{S(1-p), -ps\}$ , si deve verificare

$$\min \{G\} \max \{G\} \le 0, \forall S \ne 0$$
$$\implies S^2(1-p)(-p) \le 0 \iff p \in [0,1]$$

affinche la condizione di coerenza sia rispettata.

#### − 3.1 − Teorema delle probabilità composte.

**Teorema 3.1.** Dati due eventi E e  $H, H \neq 0$ , siano (Pr(H), Pr(E | H), Pr(EH)) valutazioni di probabilità sugli eventi  $\{H, E \land H, (E | H)\}$ , allora se

$$\Pr(EH) = \frac{\Pr(E \mid H)}{\Pr(H)}$$

l'assegnazione risulta essere coerente.

Corollario 3.1.1. Se  $Pr(H) \neq 0$ , allora

$$\Pr(E \mid H) = \frac{\Pr(EH)}{\Pr(H)}$$

## -3.2 - Formula di disintegrazione.

Il Teorema 3.1 può essere generalizzato a n eventi, come segue. Siano  $\{H_1,\cdots,H_n\}$  una partizione di  $\Omega$  e sia E un evento. Allora

$$\Pr(E) = \sum_{i} \Pr(E \mid H_{i}) \Pr(H_{i})$$

## -3.3 - Teorema di Bayes.

Dalla formula di disintegrazione segue il seguente risultato, noto come  $\mathit{Teorema}$  di  $\mathit{Bayes}$ .

Teorema di Bayes. Siano E, H due eventi. Allora

$$\Pr(H \mid E) = \frac{\Pr(H)\Pr(E \mid H)}{\Pr(E)}$$

Questi, nella sua versione più generale stabilisce quanto segue.

Teorema di Bayes (generalizzato). Siano  $\{H_1,\ldots,H_n\}$  un partizione di  $\Omega$ , sia E un evento. Si ha allora

$$\Pr(H_i \mid E) = \frac{\Pr(H_i) \Pr(E \mid H_i)}{\Pr(E \mid H_1) \Pr(H_1) + \dots + \Pr(E \mid H_n) \Pr(H_n)}$$

### -3.3.1 - Indipendenza stocastica.

**Definizione:** dati due eventi E e  $H,H\neq 0,$  si dirà che questi sono stocasticamente indipendenti se

$$Pr(E \mid H) = Pr(E)$$

da cui

$$Pr(EH) = Pr(E)Pr(H)$$

#### − 4 − Numeri aleatori.

Dato  $\Omega$  uno spazio di probabilità, un numero aleatorio può essere inteso come una funzione a variabili reali definita su  $\Omega$  stesso. Sia dunque X un numero aleatorio, e sia  $x \in \mathbb{R}$  un valore assumibile da X. Allora posto considerato l'evento (X = x), a questi si associa la probabilita  $\Pr(X = x)$ .

In genere, si distinguono due "classi" di numeri aleatori:

- discreti: se il numero di valori assumibili dal numero aleatorio è finito o al più numerabile;
- continuo: se non discreto.

Osservazione. banalmente, si deve verificare che

$$\sum_{i=1}^{n} \Pr(X = x_i) = \sum_{i=1}^{n} p_i = 1$$

affinche l'assegnazione di probabilità risulti coerente.

#### – 4.1 – Numeri aleatori semplici.

Siano  $E_1, \ldots, E_n$  eventi e siano  $\alpha_1, \ldots, \alpha_n$  numeri reali. Si dice che

$$X = \alpha_1 |E_1| + \dots + \alpha_n |E_n|$$

è un numero aleatorio semplice.

Per come è costruito, il dominio di X non è definito ma lo è il codominio, codominio che può essere stabilito considerando i costituenti dell'evento. Nello specifico, se tutti gli eventi sono indipendenti, allora X può assumere  $2^n$  valori.

#### - 4.1.1 - Distribuzione ipergeometrica.

Si assuma di possedere un urna con N palline, di cui pN bianche e qN nere sono note, con qN+pN=N. E da questa effettuare n estrazioni con restituzione. Sia posto  $E_i$  l'evento "l'i-esima pallina estratta è bianca' e sia

$$X = \sum_{i=1}^{n} |E_i|.$$

Si ha che

$$\Pr(E_i) = \frac{\binom{N-1}{pN-1}}{\binom{N}{pN}} = p$$

Cioè gli eventi sono equiprobabili.

Sia ora considerato il generico costituente di X, si ha

$$\Pr\left(E_{i_1}E_{i_2}\cdots E_{i_h}E_{i_{h+1}}^{\scriptscriptstyle C}\cdots E_{i_n}^{\scriptscriptstyle C}\right)=\cdots=\frac{\binom{N-n}{pN-h}}{\binom{N}{pN}}$$

da cui dunque

$$(X = h) = \bigvee_{\{i_1, \dots, i_h\} \subseteq \{1, \dots, n\}} E_{i_1} E_{i_2} \dots E_{i_h} E_{i_{h+1}}^{\scriptscriptstyle C} \dots E_{i_n}^{\scriptscriptstyle C}$$

implicando che

$$\Pr(X = h) = \frac{\binom{N-n}{pN-h}\binom{n}{h}}{\binom{N}{pN}}$$

poiché esistono  $\binom{n}{h}$  modi per ottenere (X=h).

#### -4.1.2 – Distribuzione binomiale.

Siano  $E_1, \ldots, E_n$  eventi indipendenti ed equiprobabili, con probabilità p. Sia q = 1 - p e sia X un numero aleatorio che rappresenta il numero di successi alle n prove. Cioè

$$X = |E_1| + \dots + |E_n|$$

Banalmente X assume valori in  $\{0,\ldots,n\}$ . Per stabilire la distribuzione di X è necessario calcolare  $\Pr(X=h), \forall h \in \{0,\ldots,n\}$ . Risulta dunque più conveniente considerare il numero di costituenti a favore ad esso. Segue che

$$\Pr(X = 0) = \Pr(E_1^C E_2^C \cdots E_n^C) = \Pr(E_1^C) \Pr(E_2^C) \cdots \Pr(E_n^C) = (1 - p)^n$$

$$\Pr(X = 1) = \Pr(E_1 E_2^C \cdots E_n^C) = \Pr(E_1) \Pr(E_2^C) \cdots + \Pr(E_n^C) = p(1 - p)^{n-1}$$

Si dimostra banalmente, che in generale vale

$$\Pr\left(X=h\right) = \binom{n}{h} p^h q^{n-h}$$

Dicasi che X ha distribuzione binomiale. In simboli  $X \sim B_{nn}$ 

#### - 4.1.3 - Mistura di binomiali.

Si assuma di possedere un urna con N palline, di cui r bianche, con r non noto. E da questa effettuare n estrazioni con restituzione. Siano ora  $\{H_1,\ldots,H_n\}$  una partizione dell'evento certo, con

 $H_r =$  "Ci sono r palline bianche"

Sia  $E_i$  ="l'i-esima pallina estratta è bianca", per  $i \in \{1, \dots, n\}$ . Si verifica che

$$\Pr(E_i \mid H_r) = \frac{r}{N}, \quad \forall i \in \{1, \dots, n\}$$

Da ciò

$$Pr(E_i) = \sum_{r=0}^{N} Pr(E_i | H_r) Pr(H_r)$$
$$= \sum_{r=0}^{N} Pr(H_r / N)$$

Da cui risulta  $Pr(E_i)$  è equiprobabile, per ogni i.

Sia ora posto X il numero aleatorio di palline estratte alle n prove. Si ha

$$\Pr\left(X = h \mid H_r\right) = \binom{n}{h} \left(\frac{r}{N}\right)^h \left(\frac{N-h}{N}\right)^{n-h}$$

da cui

$$\Pr(X = h) = \sum_{r=0}^{N} {n \choose h} \left(\frac{r}{N}\right)^{h} \left(\frac{N-h}{N}\right)^{n-h} \Pr(H_r)$$
(1)

Dicasi che X è una mistura di binomiali.

nel caso si effettuino estrazioni senza restituzione, la (1) diventa

$$\Pr(X = h) = \sum_{r=0}^{N} \frac{\binom{n}{h} \binom{r}{N} \binom{\frac{r}{N} - h}{N}}{\binom{N}{r}} \Pr(H_r)$$

## - 4.2 - Numeri aleatori discreti.

Come anticipato, se X è un numero aleatorio è il numero di valori  $x_i$  che questi può assumere è finito, o al più numerabile, si dice che X è un numero aleatorio discreto.

Sia  $p_i=\Pr{(X=x_i)}, \forall i\in\mathbb{N}$ la distribuzione di probabilità di X, sia supposto anche che

$$\sum_{i=1}^{\infty} p_i = 1 \quad \mathbf{e} \quad \sum_{i=0}^{\infty} |x_i| p_i < \infty$$

allora si può definire il valore atteso di X, come

$$\mathbb{E}(X) = \sum_{i=1}^{\infty} x_i p_i = \mu$$

Sia ora assunto che  $\mu$  esista finito, e  $\mathbb{E}[(X-\mu)^2] < \infty$ , si definisce quest'ultima quantità varianza. Cioè

$$Var(X) = \mathbb{E}[(X - \mu)^2] = \sum_{i=1}^{\infty} (X - \mu)^2 p_i$$

In fine, si definisce

$$F(x) = \Pr(X \le x)$$

funzione di ripartizione di X. Se X è discreto si ha che

$$F(x) = \Pr(X \le x) = \sum_{x_i \le x} p_i, \quad x \in \mathbb{R}$$

#### - 4.2.1 - Distribuzione geometrica.

**Definizione:** dato X un numero aleatorio discreto, questi si dice avere distribuzione geometrica di parametro  $p \in [0,1]$  se

$$\Pr(X = n) = (1 - p)^{n-1} p, \forall n \in \mathbb{N}$$

Più in generale, siano  $E_1, \dots, E_n$  eventi equiprobabili e indipendenti. Sia

X = "Numero di prove fino al primo successo"

ossia  $X = \min\{n : |E_n| = 1\}$ . Segue che se X è discreto si ha

$$(X = n) = \begin{cases} E_1, n = 1 \\ E_{-1}^{c}, \dots, E_{-n-1}^{c} E_n, \forall n \ge 2 \end{cases}$$

da cui

$$\Pr(X = n) = (1 - p)^{n-1} p, \forall n \in \mathbb{N}$$

Considerando valore atteso e varianza si ha che, poiché  $X \in \mathbb{N}$  e nello specifico  $X = |X > 0| + |X > 1| + \cdots$ , segue, posto (1 - p) = q, che

$$\mathbb{E}(X) = \sum_{n=0}^{\infty} \Pr(X > n) = 1 + q + q^{2} + \dots = \sum_{i=0}^{\infty} q_{i} = \frac{1}{1 - q}$$

Per calcolare la varianza, sia considerato  $X^2$ , poiché

$$X^2 = |X > 0| + 3|X > 1| + \cdots$$

segue  $\mathbb{E}(X^2) = 1 + 3(1-p) + \dots = \frac{2-p}{p^2}$ , da cui

$$Var(X) = \mathbb{E}[(X - \mu)^2] = \frac{1 - p}{p^2}$$

#### - 4.2.2 - Distribuzione di Poisson.

Sia X un numero aleatorio discreto, questi si dice avere distribuzione di Poisson se

1. 
$$X \in \mathbb{N}_0 \implies X \in \{0, 1, \dots, n, \dots\}$$

2. 
$$\Pr(X = n) = p_n = \frac{\lambda^n}{n!} e^{-\lambda}, \forall n \in \mathbb{N}_0$$

Si dimostra che

$$\mathbb{E}(X) = \text{Var}(X) = \lambda$$

#### - 4.2.2.1 - Proprietà di assenza di memoria.

**Definizione:** sia X un numero aleatorio discreto positivo. Si dice che X gode di assenza di memoria se

$$\Pr\left(X > x_0 + x \mid X > x_0\right) = \Pr\left(X > x\right), \forall x_0, x \in \mathbb{R}_0^+$$

**Osservazione.** Si dimostra che se X ha distribuzione di Poisson, allora X gode di assenza di memoria.

#### - 4.2.3 - Distribuzione di Pascal e binomiale inversa.

Siano  $E_1, \ldots, E_n$  eventi indipendenti ed equiprobabili. Sia  $\Pr(E_i) = p_i$  e sia  $T_k$  il numero di prove fino al k-esimo successo. Si ha, posto (1-p) = q, che

$$\Pr\left(T_{k}=n\right) = \binom{n-1}{k-1} p^{k} q^{n-k}$$

Dicasi che  $T_k$  ha distribuzione di Pascal di parametri p e k.

Sia  $Z_k = T_k - k$  il numero di insuccessi prima dei k successi. Si ha

$$\Pr(Z_k = h) = \Pr(T_k = k + h) = \binom{k+h-1}{k-1} p^k q^h$$

Dicasi che  $Z_k$  ha distribuzione binomiale inversa di parametri  $k \in p$ .

#### - 4.2.4 - Disuguaglianza di Markov.

**Teorema 4.1.** Dato un numero aleatorio discreto non-negativo X con  $\mathbb{E}(X) < \infty$  e un  $\alpha > 0 \in \mathbb{R}$ , si ha

$$\Pr(X \ge \alpha) \le \frac{\mathbb{E}(X)}{\alpha}$$

Tale distribuzione permette di approssimare una binomiale. Dimostrazione:poiché  $X\geq 0,$ segue che $\Pr\left(X\geq 0\right)=1.$  Posto ora  $\Pr\left(X\geq x_{_{n}}\right)=p_{_{n}},$ segue

$$\alpha \Pr(X \ge \alpha) = \alpha \sum_{x_n : x_n \ge \alpha} p_n$$

$$\le \sum_{x_n : x_n \ge \alpha} x_n p_n$$

$$\le \sum_{x_n} x_n P_n = \mathbb{E}(X)$$

da cui dunque

$$\Pr(X \ge \alpha) \le \frac{\mathbb{E}(X)}{\alpha}$$

#### - 4.2.5 - Disuguaglianza di Chebychev.

**Teorema 4.2.** Dato un numero aleatorio discreto X con  $\mathbb{E}(X) = \mu < \infty$  e  $\mathrm{Var}(X) < \infty$ , si ha

$$\Pr(|X - \mu| \ge \varepsilon) \le \frac{\sigma^2}{\varepsilon^2}, \forall \varepsilon > 0$$

Dimostrazione: a partire da Markov (Teorema 4.1), si consideri  $Y=(X-\mu)^2$ . Si ha che  $Y\geq 0$  e  $\mathbb{E}(Y)=\sigma^2$ . Da Markov

$$\Pr(Y \ge \alpha) \le \frac{\mathbb{E}(Y)}{\alpha}$$

posto allora  $\alpha = \varepsilon^2$ , segue

$$\Pr\left((X-\mu)^2 \ge \varepsilon^2\right) \le \frac{\sigma^2}{\varepsilon^2}$$

ma poiché  $(X - \mu)^2 \ge \varepsilon^2 \iff |X - \mu| \ge \varepsilon$ , segue

$$\Pr(|X - \mu| \ge \varepsilon) \le \frac{\sigma^2}{\varepsilon^2}$$

## - 5 - Distribuzioni assolutamente continue.

Sia  $\Omega$  un evento certo, sia A una sua partizione, tale che  $||A|| > ||\mathbb{N}||$ . Si può dimostrare in questi casi che si può attribuire una probabilità solamente ad un sottoinsieme  $B \subset A$  tale che  $||B|| = ||\mathbb{N}||$ .

In questi casi, se un numero aleatorio X può assumere valori la cui cardinalità è pari a quella del continuo, si dice che X è un numero aleatorio continuo. In generale, se X è un numero aleatorio continuo, si ha

$$\Pr(X = x) = 0, \forall x \in \mathbb{R}$$

Una definizione più rigorosa è la seguente.

**Definizione:** dicasi che un numero aleatorio X è continuo se

- $Pr(X = x) = 0, \forall x$ ;
- $\bullet$   $\exists f(x)>0$ integrabile secondo Riemann, tale che  $\forall A\subseteq\mathbb{R}$ misurabile secondo Peano-Jordan, si abbia

$$Pr(A) = Pr(X \in A) = \int_A f(x) dx$$

Dicasi f densità di probabilità di

Nel caso di numeri aleatori continui, si dimostra esservi un legame tra funzione di ripartizione e densità di probabilità. Infatti, sia F(x) la funzione di ripartizione di un qualche numero aleatorio continuo X, poiché per definizione

$$F(x) = \Pr(X \le x) = \Pr(X \in ]-\infty, x])$$

segue

$$F(x) = \Pr\left(X \le x\right) = \int_{-\infty}^{x} f(t) \, \mathrm{d}t.$$

Si ha cioè che

$$f(x) = F'(x)$$

#### -5.1 - Previsione e varianza.

Sia X un numero aleatorio continuo, in questo caso estendendo la definizioni data per il caso discreto al caso continuo, il valore atteso e la varianza di X sono definiti come segue.

$$\mathbb{E}(X) = \int_{-\infty}^{\infty} x f(x) \, \mathrm{d}x$$

e supposto che

$$\int_{-\infty}^{\infty} |x| f(x) \, \mathrm{d}x < \infty$$

segue

$$\operatorname{Var}(X) = \mathbb{E}[(X - \mu)^2] = \int_{-\infty}^{\infty} (x - \mu)^2 f(x) \, \mathrm{d}x$$

#### -5.2 – Distribuzione uniforme.

Sia X un numero aleatorio continuo, e sia la sua densità di probabilità f(x) definita come segue

$$f(x) = \begin{cases} k > 0, \text{ se } x \in [a, b] \\ 0, \text{ altrimenti} \end{cases}$$

Osservazione. Osservando che

$$\int_{-\infty}^{\infty} f(t) dt = \int_{a}^{b} k dx = bk - ak = 1 \implies k = \frac{1}{b - a}$$

Per quanto osservato segue che

$$F(x) = \int_{-\infty}^{x} f(t) dt = \begin{cases} 0, \text{ se } x < a \\ \frac{x-a}{b-a}, \text{ se } x \in [a, b] \\ 1, \text{ se } x > b \end{cases}$$

Segue infine che valore atteso e varianza sono definiti come

$$\mathbb{E}(X) = \int_{a}^{b} \frac{x}{b-a} \, dx = \dots = \frac{b+a}{2}$$

$$\text{Var}(X) = \mathbb{E}[(X-\mu)^{2}] = \int_{-\infty}^{\infty} (x-\mu)^{2} k \, dx = \frac{(b-a)^{2}}{12}$$

## -5.3 – Distribuzione esponenziale.

Sia X un numero aleatorio continuo, e si la sua densità di probabilità definita come

$$f(x) = \begin{cases} \lambda e^{-\lambda x}, \lambda \in \mathbb{R}^+, x > 0 \\ 0, x \le 0 \end{cases}$$

Segue dalla definizione, che

$$F(x) = \begin{cases} \int_0^x \lambda e^{-\lambda x} dx, \text{ se } x > 0\\ 0, \text{ se } x \le 0 \end{cases} \implies \begin{cases} 1 - e^{-\lambda x}, \text{ se } x > 0\\ 0, \text{ se } x \le 0 \end{cases}$$

Dalla definizione generale di valore atteso e varianza, segue

$$\mathbb{E}(X) = \int_{-\infty}^{\infty} x \lambda e^{-\lambda x} \, dx = \dots = \frac{1}{\lambda}$$

$$\operatorname{Var}(X) = \int_{-\infty}^{\infty} (x - \mu)^2 \lambda e^{-\lambda x} \, dx = \dots = \frac{1}{\lambda^2}$$

Vale in fine la seguente proprietà.

**Propietà.** Sia X un numero aleatorio con distribuzione esponenziale, allora

$$\mathbb{E}(X^n) = \frac{n!}{\lambda^n}$$

#### - 5.4 - Distribuzione Normale.

Sia X un numero aleatorio continuo, e sia la sua funzione di ripartizione definita come

$$f(x) = N(x) = \frac{1}{\sqrt{2\sigma^2 \pi}} e^{-\frac{(x-\mu)^2}{2\sigma^2}}, x \in \mathbb{R}$$

Si dimostra che  $\mathbb{E}(X) = \mu$  e  $\text{Var}(X) = \sigma$ . Circa la funzione di ripartizione, questa può solo essere tabulata<sup>2</sup>.

#### - 5.5 - Distribuzione Gamma.

Sia X un numero aleatorio continuo, sia la sua distribuzione di probabilità definita come

$$f(x) = \begin{cases} \frac{\lambda^a}{\Gamma(a)} x^{a-1} e^{-\lambda x}, x > 0\\ 0, x \le 0 \end{cases}$$

allora il suo valore atteso è definito come

$$\mathbb{E}(X) = \int_0^\infty x \frac{\lambda^a}{\Gamma(a)} x^{a-1} e^{-\lambda x} dx$$
$$= \dots = \frac{a}{\lambda}$$

Poiché si dimostra che

$$\mathbb{E}(X^k) = \frac{(a+k-1)(a+k)\cdots a}{\lambda^k}$$

segue che  $Var(X) = a/\lambda^2$ 

 $se \lambda = 1/2 e$   $la \ densità \ di \ pro babilità \ di \ X \ \grave{e}$   $definita \ come$ 

$$f(x) = \begin{cases} \frac{1}{2^{\frac{n}{2}} \Gamma(\frac{n}{2})} x^{\frac{n}{2} - 1} e^{-\frac{x}{2}}, x \ge 0\\ 0, x < 0 \end{cases}$$

si dirà che X ha distribuzione Chi-Quadro con n gradi di libertà.

 $<sup>^2{\</sup>rm Si}$ osserva banalmente che la funzione F(x) è riconducibile all'integrale di Gauss, per cui non esiste una primitiva semplice.

## − 6 − Vettori aleatori.

Sia  $\Omega$  uno spazio campionario. Al generico  $\omega \in \Omega$  sono associati n valori  $x_1, \ldots, x_n$ ,  $n \geq 2$  che rappresentano i valori assunti da n numeri aleatori  $X_1, \ldots, X_n$ . Quest'ultimi possono essere visti come componenti di un vettore aleatorio  $X = (X_1, \ldots, X_n) \in \mathbb{R}^n$ . Come per i singoli numeri aleatori, si distinguono il caso discreto e quello continuo.

#### − 6.1 − Vettori aleatori discreti.

**Definizione:** sia  $X = (X_1, \dots, X_n)$  un vettore aleatorio. Questi si dice essere discreto se

$$\exists C \subset \mathbb{R}^n : \forall x \in C, \Pr(X = x) \ge 0 \land \Pr(X = y) = 0 \forall y \notin C$$

Sia n=2, e siano X,Y due numeri aleatori. Si indica con

$$C_{(X,Y)} = \{(x_i, y_j) \in C \subset \mathbb{R}^2 : \Pr(X = x_i, Y = y_j) = p_{x_i, y_i} > 0\}$$

Risulta che  $C \subseteq C_X \times C_Y$ .

Sia ora fissato un  $x_i \in C_x$ , osservando che

$$\Omega = \bigvee_{{\scriptscriptstyle Y}=y_j} *y_j \in C_{\scriptscriptstyle Y}$$

si può decomporre  $(X = x_i)$  come

$$(X = x_i) = (X = x_i) \land \Omega$$
$$= \dots = \bigvee_{X = x_i, Y = y_j} * y_j \in C_Y$$

da cui

$$\Pr(X = x_i, Y = y_j) = \sum_{y_i} p_{x_i, y_j}$$
 (2)

dicasi la (2), distribuzione marginale di X. Se

$$\Pr\left(X=x_{i},Y=y_{j}\right)=\Pr\left(Y=y_{j}\mid X=x_{i}\right)\Pr\left(X=x_{i}\right)$$

si parla di distribuzione marginale condizionata.

#### − 6.1.1 − Indipendenza stocastica.

Siano X,Y due numeri aleatori. Si dirà che questi sono stocasticamente indipendenti se

$$\Pr(X = x_i, Y = y_j) = \Pr(X = x_i) \Pr(Y = y_j)$$

ossia

$$p_{x_i,y_i} = p_{x_i} p_{y_i}, \qquad_{\forall (x_i,y_i) \in C^2}$$

Segue banalmente che  $Pr(X = x_i | Y = y_i) = Pr(X = X_i)$ .

#### -6.2 - Covarianza.

Siano X,Y due numeri aleatori. La covarianza misura il grado di variabilità reciproca tra i due. Ossia quanto X varia in funzione di Y e viceversa. Segue dunque dalla definizione di varianza

$$Var(X + Y) = \mathbb{E}[(X + y) - (\mu_X + \mu_Y)]$$

$$= Var(X) + Var(Y) + 2\mathbb{E}[(X - \mu_X) + (Y - \mu_Y)]$$

$$= Var(X) + Var(Y) + 2Cov(X, Y)$$

Osservazione. Dalla definizione di valore atteso, segue

$$Cov(X, Y) = 2 \mathbb{E}[(X - \mu_X) + (Y - \mu_Y)]$$
$$= \mathbb{E}(XY) - \mathbb{E}(X)\mathbb{E}(Y)$$

 $Se \quad Cov(X, Y) = 0$  allora  $si \quad di$ rà  $che \quad X, Y \quad sono$  incorrelati

#### - 6.2.1 - Coefficiente di correlazione.

Siano X, Y due numeri aleatori. Si definisce

$$\rho_{x,y} = \frac{\operatorname{Cov}(X,Y)}{\sqrt{\operatorname{Var}(X)\operatorname{Var}(Y)}} = \frac{\sigma_{x,y}}{\sigma_{x}\sigma_{y}}$$

coefficiente di correlazione (o covarianza normalizzata).

#### - 6.3 - Matrice di varianze e covarianze.

Siano  $X_1, ..., X_m, m$  numeri aleatori e siano  $Y_1, ..., Y_n$  altri n numeri aleatori. Si considerino le seguenti combinazioni lineari

$$X = \sum_{i=1}^{m} \alpha_i X_i$$
  $Y = \sum_{j=1}^{n} \beta_j Y_j$ ,  $\alpha_i$ ,  $\beta_j \in \mathbb{R}$ 

calcolando la covarianza dei due si ha

$$Cov(X, Y) = Cov\left(\sum_{i=1}^{m} \alpha_i X_i, \sum_{j=1}^{n} \beta_j Y_j\right)$$
$$= \dots = \sum_{i=1}^{m} \sum_{i=1}^{n} \alpha_i b_j \sigma_{x_i, y_j}$$

Nel particolare, Cov(X, X) = Var(X). Posto allora  $\alpha^T = (\alpha_1, ..., \alpha_n)$  e

$$\Sigma = \begin{pmatrix} \sigma_{1,1} & \sigma_{1,2} & \cdots & \sigma_{1,m} \\ \sigma_{2,1} & \sigma_{2,2} & \cdots & \sigma_{2,m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \sigma_{m,1} & \sigma_{m,2} & \cdots & \sigma_{m,m} \end{pmatrix}$$

si ha che

$$Cov(X, X) = Var(X) = \alpha^{T} \Sigma \alpha$$

$$= \begin{pmatrix} \alpha_1 & \alpha_2 & \cdots & \alpha_m \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \sigma_{1,1} & \sigma_{1,2} & \cdots & \sigma_{1,m} \\ \sigma_{2,1} & \sigma_{2,2} & \cdots & \sigma_{2,m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \sigma_{m,1} & \sigma_{m,2} & \cdots & \sigma_{m,m} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \alpha_2 \\ \vdots \\ \alpha_m \end{pmatrix} \ge 0, \forall \alpha \in \mathbb{R}^m$$

#### -6.4 - Funzione caratteristica.

La funzione caratteristica è uno strumento teorico utile ad analizzare diversi aspetti dei numeri aleatori. Nello specifico, questa è definita come segue.

**Definizione:** sia X un numero aleatorio, e sia

$$Y = e^{itX} = \cos(tX) + i\sin(tX)$$

si definisce funzione caratteristica  $\varphi_{x}$  quanto segue.

$$\begin{cases} \sum_{h} p_{h} e^{itx_{h}}, \text{ se } X \text{ è discreto} \\ \int_{-\infty}^{\infty} e^{itx} \, \mathrm{d}x, \text{ se } X \text{ è continuo} \end{cases}$$

Considerando unicamente il caso continuo, vale lo stesso ragionamento nel caso discreto, valgono le seguenti proprietà:

- 1.  $\varphi_{x}(0) = 1$
- 2.  $|\varphi_x(t)| \leq \varphi_x(0)$ , si ha infatti

$$|\varphi_{x}(t)| = \left| \int_{-\infty}^{\infty} e^{itx} f(x) \, \mathrm{d}x \right| \le \int_{-\infty}^{\infty} |e^{itx} f(x)| \, \mathrm{d}x$$
$$= \int_{-\infty}^{\infty} |e^{itx}| f(x) \, \mathrm{d}x = 1$$

#### - 6.4.1 - Somma di numeri aleatori stocasticamente indipendenti.

Proprietà fondamentale della funzione caratteristica è la seguente: dati n numeri aleatori  $X_1, \ldots, X_n$  stocasticamente indipendenti, posto  $Y = X_1 + \cdots + X_n$  si ha che

$$\varphi_{Y}(t) = \varphi_{X_1}(t)\varphi_{X_2}(t)\cdots\varphi_{X_n}(t)$$

La dimostrazione (che qui non si riporta), segue dalla definizione stessa di valore atteso.

#### -6.5 - Convergenza.

Sia  $\{X_n\}_{n\in\mathbb{N}}$  una successione di numeri aleatori, la convergenza cerca di stabilire se tale successione possa convergere, in termini probabilistici, ad un qualche numero aleatorio X con una qualche distribuzione di probabilità. Cioè, considerato  $B \subset \mathbb{R}$ , (in genere si considera la classe Borel  $\mathcal{B} \subset \mathbb{R}$ ), si deve verificare

$$\lim_{n\to\infty} \Pr\left(X_n \in B\right) = \Pr\left(X \in B\right), \forall B \subset \mathcal{B}$$

Inoltre, dato il legame tra funzione di ripartizione e numeri aleatori, se  $\{F_n\}_{n\in\mathbb{N}}$  è una successione di funzioni di ripartizione di una successione di numeri aleatori  $\{X_n\}_{n\in\mathbb{N}}$ , allora

$$\lim_{n \to \infty} \Pr(X_n \in B) = \Pr(X \in B), \forall B \subset \mathcal{B} \iff \lim_{n \to \infty} F_n(x) = F(x), \forall B \subset \mathcal{B}, x \in \mathbb{R}$$

con F(x) funzione di ripartizione del numero aleatori con distribuzione limite.

**Definizione:** una successione di funzioni di ripartizione  $\{F_n\}_{n\in\mathbb{N}}$  convergere a una distribuzione limite se

$$\exists F_{\scriptscriptstyle X}(x): \lim_{n\to\infty} F_{\scriptscriptstyle n}(x) = F_{\scriptscriptstyle X}(x), \text{ per ogni punto di } F_{\scriptscriptstyle X}$$

Si scriverà  $F_n \to F_x$ 

Teorema di convergenza in distribuzione e funzione caratteristica. Sia  $\varphi$  funzione caratteristica di  $F_x$ , allora la successione di funzioni di ripartizione  $\{F_n\}_{n\in\mathbb{N}}$  converge ad  $F_x$  se e solo se la successione  $\{\varphi_n\}_{n\in\mathbb{N}}$  di funzioni caratteristiche corrispondenti tendono a  $\varphi$ . Cioè

$$F_n \to F_x \iff \varphi_n \to \varphi$$

Questo risultato, permette la dimostrazione del teorema centrale del limite.

#### - 6.5.1 - Teorema centrale del limite.

**Teorema centrale del limite.** Sia  $\{X_n\}_{n\in\mathbb{N}}$  una successione di numeri aleatori indipendenti ed equi-distribuite, con  $\mathbb{E}(X_i) < \infty$ ,  $\operatorname{Var}(X_i) < \infty$ . Sia per ogni  $n \in \mathbb{N}$ 

$$Z_{n} = \frac{\sum_{i=1}^{n} X_{i} - n\mu}{\sqrt{\sigma^{2}n}} = \frac{1}{\sqrt{n}} \sum_{i=1}^{n} \frac{X - \mu}{\sigma}$$

la media aritmetica di  $X_1,\dots,X_n$ . Allora, la successione  $\{Z_n\}_{n\in\mathbb{N}}$  converge ad un numero aleatorio Z con distribuzione normale standard. Ossia

$$\lim_{n\to\infty} \Pr(Z_n \le z) = \int_{-\infty}^z \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{t^2}{2}} dt, \forall z \in \mathbb{R}$$

Dimostrazione: sia  $\varphi_n(t) = \mathbb{E}(e^{itZ_n}), n \in \mathbb{N}$ , si dimostra banalmente che

$$\varphi_n(t) \rightarrow e^{-\frac{t^2}{2}}$$

Sia ora  $Y_i = (X_i - \mu)/\sigma$ , cioè  $X_i$  standardizzato, si ha

$$Z_n = \frac{1}{\sqrt{n}} \sum_{i=1}^n Y_i$$

Considerando la funzione caratteristica di  $Z_n$ , segue

$$\begin{split} \varphi_{\scriptscriptstyle n}(t) &= \varphi_{\scriptscriptstyle Y_{\scriptscriptstyle 1}}(\ t/\!\sqrt{n}\ )\varphi_{\scriptscriptstyle Y_{\scriptscriptstyle 2}}(\ t/\!\sqrt{n}\ )\cdots\varphi_{\scriptscriptstyle Y_{\scriptscriptstyle n}}(\ t/\!\sqrt{n}\ )\\ &= \left[\varphi_{\scriptscriptstyle Y_{\scriptscriptstyle i}}(\ t/\!\sqrt{n}\ )\right]^{\scriptscriptstyle n} \end{split}$$

dove l'ultima uguaglianza deriva dal fatto che gli  $Y_i$  sono stocasticamente indipendenti. Dalla relazione tra i momenti e le derivate calcolate in zero, si ha  $\varphi_X^{(k)} = i^k \mathbb{E}(X^n)$ . Da ciò, considerata la serie di MacLaurin arrestata al secondo ordine, si ha

$$\varphi_{Y_1} = \varphi_{Y_1}(0) + \varphi'_{Y_1}(0)t + \varphi''_{Y_1}(0)\frac{t^2}{2!} + o(t^2)$$

da cui

$$\lim_{n \to \infty} \varphi_n(t) = \lim_{n \to \infty} \left( 1 - \frac{t^2}{2n} + o\left(\frac{t^2}{n}\right) \right)^n$$
$$= e^{\lim_{n \to \infty} n \ln\left(1 - \frac{t^2}{2n} + o\left(\frac{t^2}{n}\right)\right)}$$

Poiché  $\lim_{x\to 0} \ln(x+1/x) = 1$ , segue

$$\lim_{n\to\infty} n \ln\left(1 - \frac{t^2}{2n} + o\left(\frac{t^2}{n}\right)\right) = \dots = \lim_{n\to\infty} n \ln\left(1 - \frac{t^2}{2n}\right)$$

In conclusione, da ciò

$$\lim_{n\to\infty}\varphi_n(t)=\lim_{n\to\infty}n\ln\left(1-\frac{t^2}{2n}\right)=e^{-\frac{t^2}{2}}$$

**Osservazione.** Siano  $E_1, \ldots, E_n$  una successione di eventi indipendenti ed equiprobabili,

con  $\Pr(E_i)=p$ , e sia  $X_i=|E_i| \forall i$ . Si ha  $\mathbb{E}(X_i)=p, \mathrm{Var}(X_i)=p(1-p)$ . Posto, per ogni  $n\in\mathbb{N}$ , che

$$S_n = X_1 + \dots + X_n = |E_1| + \dots + |X_n|$$

si ha che  $S_n \sim Bin(n,p)$ , con  $\mathbb{E}(S_n) = np$  e  $Var(S_n) = np(1-p)$  per il teorema centrale del limite, segue

$$\Pr\left(\frac{S_n - np}{\sqrt{np(1-p)}} \le x\right) \xrightarrow[n \to \infty]{} \Phi_{0,1}(x)$$

Ossia, per n grandi, la distribuzione binomiale può essere approssimata da una normale standard.