R per l'analisi statistica multivariata

Unità H: variabili aleatorie

Tommaso Rigon

Università Milano-Bicocca



Unità H

Argomenti affrontati

- Variabili aleatorie discrete
- Variabili aleatorie continue
- Simulazione di valori (pseudo) casuali
- Esercizi R associati: https://tommasorigon.github.io/introR/exe/es_3.html

Variabili aleatorie (ripasso)

- La definizione formale di una variabile aleatoria coinvolge concetti di teoria della misura (σ -algebre, misure di probabilità, etc), che lasceremo sullo sfondo.
- Ai fini di questo corso, ci è sufficiente ricordare che una variabile aleatoria X a valori reali è univocamente identificata dalla sua funzione di ripartizione, ovvero

$$F(x) := \mathbb{P}(X \le x).$$

- Se la funzione F(x) è costante a tratti, diremo che X è una variabile aleatoria discreta.
- Se la funzione F(x) è continua, diremo che X è una variabile aleatoria continua.
- Nota. Nel caso non vi ricordaste la definizione di una variabile aleatoria è bene ricontrollare libri e appunti del corso Calcolo delle Probabilità!

Variabili aleatorie discrete I (ripasso)

- Come anticipato, una variabile aleatoria si dice discreta se F(x) è costante a tratti.
- Più precisamente, diremo che X è una variabile aleatoria discreta se esiste un insieme di cardinalità numerabile $S \subseteq \mathbb{R}$, chiamato supporto, tale per cui

$$\mathbb{P}(X \in \mathcal{S}) = \sum_{x \in \mathcal{S}} \mathbb{P}(X = x) = 1.$$

- In pratica, spesso avremo che il supporto $\mathcal{S} \subseteq \{0,1,2,\dots\}$ è un sotto-insieme dei numeri naturali. Inoltre, il supporto \mathcal{S} può essere finito.
- Intuitivamente, diremo che la variabile aleatoria X può assumere solamente i valori del supporto S.

Variabili aleatorie discrete II (ripasso)

■ La funzione di probabilità di una variabile aleatoria discreta è pari a

$$p(x) = \mathbb{P}(X = x).$$

La funzione p(x) identifica una variabile aleatoria discreta.

- Pertanto, ovviamente, vale che $p(x) \ge 0$ e che $\sum_{x \in S} p(x) = 1$.
- Il valore atteso di una variabile aleatoria è inoltre definito, se esiste, come

$$\mathbb{E}(X) = \sum_{x \in \mathcal{S}} x \, p(x).$$

■ Più in generale, il valore atteso di una trasformazione g(X), se esiste, è pari a

$$\mathbb{E}\{g(X)\} = \sum_{x \in S} g(x) p(x).$$

Distribuzione binomiale (funzione di probabilità)

■ Sia $X \sim \text{Bin}(n, \pi)$ una variabile aleatoria binomiale, per cui la funzione di probabilità è

$$\mathbb{P}(X=k)=\binom{n}{k}\pi^k(1-\pi)^{n-k}, \qquad k=0,1,\ldots,n.$$

■ Supponendo che n=10 e $\pi=0.6$, allora $\mathbb{P}(X=4)$ si calcola come segue:

```
n <- 10 # Numero di tentativi
p <- 0.6 # Probabilità di successo
k <- 4 # Numero di successi
choose(n, k) * p^k * (1 - p)^(n - k)
# [i] 0.1114767</pre>
```

■ Tuttavia, in **R** esiste una funzione apposita per il calcolo della funzione di probabilità:

```
dbinom(k, size = n, prob = p)
# [1] 0.1114767
```

Distribuzione binomiale (funzione di ripartizione)

In maniera simile, possiamo anche calcolare la funzione probabilità seguente, ovvero

$$F(x) = \mathbb{P}(X \le x) = \sum_{k=0}^{x} \mathbb{P}(X = k), \qquad X \sim \mathrm{Bin}(n, \pi).$$

■ Supponendo che n=10 e $\pi=0.6$, allora il valore F(5) si calcola come segue:

```
sum(dbinom(0:5, size = n, prob = p))
# [1] 0.3668967
pbinom(5, size = n, prob = p) # Funzione specifica di R
# [1] 0.3668967
```

■ Supponiamo di essere invece interessati all'evento complementare, ovvero:

$$\mathbb{P}(X > 5) = 1 - \mathbb{P}(X \le 5).$$

```
1 - pbinom(5, size = n, prob = p)
# [1] 0.6331033
pbinom(5, size = n, prob = p, lower.tail = FALSE)
# [1] 0.6331033
```

Distribuzione binomiale (valore atteso)

■ Il valore atteso di una variabile aleatoria binomiale è pari a

$$\mathbb{E}(X) = \sum_{k=0}^{n} k \, \mathbb{P}(X = k) = np, \qquad X \sim \text{Bin}(n, p).$$

■ Supponendo come in precedenza che n=10 e $\pi=0.6$, si ha che:

```
n * p # Valore atteso ottenuto tramite calcoli analitici
# [1] 6
sum(0:n * dbinom(0:n, size = n, prob = 0.6)) # Calcolo numerico
# [1] 6
```

■ Tramite il calcolo diretto, possiamo inoltre valutare ad esempio $\mathbb{E}(\sqrt{X})$, infatti:

```
sum(sqrt(0:n) * dbinom(0:n, size = n, prob = 0.6))
# [1] 2.427083
```

 Nota. Il calcolo del valore atteso è "semplice" quando il supporto della distribuzione discreta è finito.

Distribuzione binomiale (quantili)

■ Il quantile-p una distribuzione discreta è il più piccolo valore k tale $\mathbb{P}(X \le k) \ge p$. Quindi:

$$Q(p) = \inf\{x \in \mathbb{R} : F(x) \ge p\}.$$

■ Supponendo che $X \sim \text{Bin}(10, 0.6)$, ad esempio il primo quartile è

$$Q(0.25) = \inf\{x \in \mathbb{R} : F(x) \ge 0.25\} = 5.$$

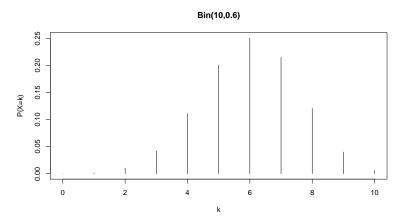
■ In R possiamo ottenere questi risultati come segue:

```
qbinom(0.25, size = 10, prob = 0.6) # Primo quartile
# [1] 5
```

Infatti, vale che:

```
pbinom(4, size = 10, prob = 0.6) # Il valore è minore di 0.25
# [1] 0.1662386
pbinom(5, size = 10, prob = 0.6) # Il valore è maggiore di 0.25
# [1] 0.3668967
```

Distribuzione binomiale (rappresentazione grafica)



```
kk <- 0:n

prob <- dbinom(0:n, size = n, prob = p)

plot(kk, prob, type = "h", main = "Bin(10,0.6)", xlab = "k", ylab = "P(X=k)")
```

Variabili aleatorie continue I (ripasso)

- Una variabile aleatoria si dice continua se F(x) è continua.
- La funzione di densità di una variabile aleatoria continua è una funzione $f(x) \ge 0$ tale per cui

$$\mathbb{P}(a < X < b) = \int_a^b f(x) \, \mathrm{d}x, \qquad f(x) = \frac{\partial}{\partial x} F(x).$$

■ Pertanto, per definizione:

$$\mathbb{P}(X \le b) = F(b) = \int_{-\infty}^{b} f(x) \, \mathrm{d}x.$$

■ Inoltre, il valore atteso di una trasformazione g(X), se esiste, è pari a

$$\mathbb{E}\{g(X)\} = \int_{\mathbb{R}} g(x) f(x) dx.$$

Distribuzione normale (funzione di densità)

■ Sia $X \sim N(\mu, \sigma^2)$ una variabile gaussiana di media μ e varianza σ^2 , ovvero avente densità

$$f(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma^2}} \exp\left\{-\frac{1}{2\sigma^2}(x-\mu)^2\right\}.$$

■ Se $X \sim N(3,10)$ allora possiamo calcolare il valore f(1) utilizzando i comandi di \mathbf{R} :

```
x <- 1 # Punto in cui calcolare f(x)
mu <- 3 # Media
sigma2 <- 10 # Varianza

1 / sqrt(2 * pi * sigma2) * exp(-1 / (2 * sigma2) * (x - mu)^2)
# [1] 0.1032883

dnorm(x, mean = 3, sd = sqrt(sigma2))
# [1] 0.1032883</pre>
```

Nota. Il comando dnorm ha come argomento lo scarto quadratico medio σ , non la varianza σ^2 .

Distribuzione normale (funzione di ripartizione)

- Sia X ~ N(0,1) una normale standard. Siamo interessati a calcolare la probabilità dell'evento seguente:
- Possiamo calcolare questa probabilità (in modo inefficiente) tramite il comando integrate, pertanto:

$$\mathbb{P}(|X| \le 1) = \mathbb{P}(-1 \le X \le 1) = \mathbb{P}(X \le 1) - \mathbb{P}(X < -1).$$

```
integrate(dnorm, lower = -1, upper = 1)
# 0.6826895 with absolute error < 7.6e-15</pre>
```

- Trattandosi di una variabile continua, otteniamo che $\mathbb{P}(X < -1) = \mathbb{P}(X \le -1)$.
- lacktriangle Pertanto, possiamo calcolare questa probabilità in lacktriangle utilizzando i comandi appositi:

```
pnorm(1) - pnorm(-1)
# [1] 0.6826895
```

Distribuzione normale (funzione quantile)

- La continuità della funzione di ripartizione F(x) implica che la funzione quantile è pari a $Q(\cdot) = F^{-1}(\cdot)$.
- Per esempio, si consider il terzo quartile di una distribuzione normale standard, ovvero

```
qnorm(0.75)
# [1] 0.6744898
```

Di conseguenza, la funzione quantile e di ripartizione sono tale per cui

$$F(Q(0.75)) = F(F^{-1}(0.75)) = 0.75.$$

Infatti:

```
pnorm(qnorm(0.75))
# [1] 0.75
```

Distribuzione normale (rappresentazione grafica)

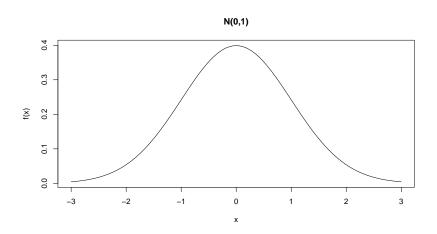


Tabella riassuntiva l

- **R** dispone di un'estesa collezione di funzioni dedicate alle principali distribuzioni di probabilità. Sia X una variabile casuale.
- ddist (dove la d iniziale sta per density). Calcola la densità f(x) di una variabile continua X oppure la funzione di probabilità $p(x) = \mathbb{P}(X = x)$ nel caso X sia discreta.
- pdist (dove la p iniziale sta per probability), che permette di calcolare il valore della funzione di ripartizione in un punto specificato, ovvero calcola $F(x) = \mathbb{P}(X \le x)$.
- qdist (dove la q iniziale sta per quantile), che rappresenta la funzione quantile, ovvero:

$$Q(p) = \inf\{x \in \mathbb{R} : F(x) \ge p\}, \qquad p \in (0,1).$$

rdist (dove la r iniziale sta per random), che permette di generare numeri pseudo-casuali, che verranno illustrati nel seguito.

Tabella riassuntiva II

Distribuzione	Comando R	Parametri	Default
Binomiale	binom	size, prob	-
Geometrica	geom	prob	-
Poisson	pois	lambda	-
Uniforme	unif	min, max	0, 1
Gamma	gamma	shape, rate	-, 1
Esponenziale	exp	rate	1
Chi-quadrato	chisq	df	-
Normale	norm	mean, sd	0, 1

- Nota. Attenzione alla parametrizzazioni e/o ai significati degli argomenti. Si consulti la documentazione per sapere come sono definiti.
- Esercizio. Si rappresentino graficamente tutte le precedenti distribuzioni, per diverse scelte di parametri.

Numeri pseudo-casuali I

- La quarta classe di funzioni nella nostra lista è quella del tipo rdist, che permette quindi di ottenere dei valore casuali da una distribuzione.
- Per esempio, per campionare 5 valori indipendenti e identicamente distribuiti (iid) da una normale standard, ovvero

$$X_i \stackrel{\text{iid}}{\sim} N(0,1), \qquad i = 1, \ldots, 5$$

possiamo usare in R il comando seguente:

```
R <- 5
rnorm(R, mean = 0, sd = 1)
# [1] 0.4902692 0.7456112 0.8494438 0.1338959 0.7298006
```

Numeri pseudo-casuali II

- I valori generati dal comando rdist imitano i risultati di un processo casuale, ma sono in realtà deterministici. Tali valori sono quindi chiamati pseudo-casuali.
- Esistono in realtà dei metodi per generare numeri davvero casuali, basate ad esempio su rilevazioni atmosferiche.
- Al sito https://www.random.org/gaussian-distributions/ è possibile ottenere un numero limitato di valori casuali da una distribuzione gaussiana.
- Lo svantaggio di quest'ultima classe di metodi è che sono relativamente costosi da ottenere ⇒ ne vale la pena?
- A meno che non sussistano specifici problemi di sicurezza, i numeri pseudo-casuali costituiscono il lo standard usato dalla quasi totalità degli utenti.

Numeri pseudo-casuali in (0,1)

- Supponiamo di saper simulare dei valori U_1, \ldots, U_n da una distribuzione uniforme in (0,1), ovvero quanto si ottiene ad esempio tramite il comando runif.
- Possiamo "facilmente" ottenere i valori casuali di una qualsiasi distribuzione considerando un'opportuna trasformazione dei valori U_1, \ldots, U_n .
- La parte difficile è quindi simulare valori pseudo-casuali U_1, \ldots, U_n in maniera tale che questi assomiglino il più possibile a realizzazioni iid da una distribuzione uniforme.
- Trattandosi di numeri pseudo-casuali, siamo quindi alla ricerca di un vero e proprio algoritmo che a partire da delle condizioni iniziali, produca U_1, \ldots, U_n .
- La condizione iniziale viene tipicamente chiamata seme (seed).

Numeri pseudo-casuali in (0,1)

APPLIED STATISTICS

Algorithm AS 183

An Efficient and Portable Pseudo-random Number Generator

By B. A. WICHMANN and

I. D. Hill

National Physical Laboratory, Teddington, Middx, TWI1 0LW, UK Clinical Research Centre, Harrow, Middx, HAI3UJ, UK

[Received April 1981. Revised February 1982]

Keywords: PSEUDO-RANDOM NUMBERS; EFFICIENCY; PORTABILITY

LANGUAGE

Fortran 66

DESCRIPTION AND PURPOSE

Schrage (1979) has pointed out the advantages of pseudo-random generators that can be written in a high-level language and produce the same results on any machine. The generator that he presents, however, has the disadvantages: (1) like all simple multiplicative congruential generators, it does not work well at the extremes of the distribution—for any number produced that is less than 59499 × 10⁻³ the next number will simply be 16807 times as much, and similarly at the top end; (2) on a 16-bit machine it has to use double precision arithmetic instead of integer arithmetic, which makes it very slow, and also uncertain that rounding errors could not zone;

Our algorithm does not have these difficulties. We claim that it is reasonably short, reasonably short, machine-independent, easily programmed in any language, and statistically reasonably fast, machine-independent, easily programmed in any language, and statistically sound. It has a cycle length exceeding 278 × 10¹³ so that even using 1000 random numbers per second continuously, the sequence would not repeat for over 880 years. Consequently were tested only small parts of it, consisting of many millions of numbers nevertheless. However, there are theoretical grounds for expecting good results, and the results of the tests we have made have been so satisfactory, that we are prepared to extrapolate our experience and infer that the sequence is satisfactory throughout.

The algorithm produces numbers rectangularly distributed between 0 and 1, excluding the end points.

 Presentiamo un metodo molto semplice per generare numeri pseudo-casuali (Wichmann & Hill, 1982), che tuttavia è stato molto popolare negli anni '80 e '90.

Algoritmo Wichmann & Hill (1982)

- Vogliamo ottenere delle realizzazioni u_1, \ldots, u_n da una distribuzione uniforme (0,1).
- Inizializzazione. Si parte da tre numeri interi qualsiasi x_0, y_0, z_0 , che costituiscono la condizione iniziale, il cosiddetto seed.
- **Aggiornamento iterativo** del seme. A ciascuna iterazione, si aggiornano i 3 numeri x_i, y_i, z_i a partire da quelli ottenuti alla iterazione precedente:

$$x_i = (171 \times x_{i-1}) \pmod{30269}$$

 $y_i = (172 \times y_{i-1}) \pmod{30307}$
 $z_i = (170 \times z_{i-1}) \pmod{30323}$

per ogni $i=1,\ldots,n$. La funzione mod (equivalente a % in \mathbf{R}) calcola il resto, per cui ad esempio $205 \pmod{10} = 5$.

• Output. Si ottiene una sequenza di realizzazioni come segue:

$$u_i = \left(\frac{x_i}{30269} + \frac{y_i}{30307} + \frac{z_i}{30323}\right) \pmod{1}, \qquad i = 1, \dots, n.$$

Algoritmo Wichmann & Hill (1982)

- L'algoritmo pertanto aggiorna iterativamente la condizione iniziale (seed). I valori finali x_n, y_n, z_n possono essere usati come seed per estrazioni successive.
- Non c'è nulla di "casuale" in questa sequenza di numeri. Per definizione, se i tre numeri di partenza x_0, y_0, z_0 sono gli stessi, l'output sarà sempre uguale.
- Questo algoritmo ha periodo circa pari a $m=6.95\times 10^{12}$. Pertanto

$$u_{i+m}=u_i$$
.

- Pertanto, se eseguissimo questo metodo per un tempo sufficientemente lungo, la sequenza di numeri ottenuti è destinata a ripetersi!
- Una sequenza che si ripete è un problema? In teoria si, in pratica m negli algoritmi moderni $(m \approx 2^{19937})$ è talmente grande che questo fattore è trascurabile.
- Nota. La sequenza ottenuta andrebbe testata per verificare che in effetti "sembri" casuale ed uniforme in (0,1).

Algoritmo Wichmann & Hill (1982)

```
runif.wh <- function(n) {
  a \leftarrow c(171, 172, 170)
  b <- c(30269, 30307, 30323)
  s <- .current.seed # Il seed corrent è presente nel "global environment"
  u <- rep(0, n) # Inizializzazione dell'output
  for (i in 1:n) {
    s <- (a * s) %% b
    u[i] <- sum(s / b) %% 1
  .current.seed <-- s # Salva il seed finale nel "global environment"
  u
.current.seed <- c(123, 456, 789)
runif.wh(5)
# [1] 0.7061613 0.9181272 0.1477225 0.6591895 0.3623401
.current.seed
# [1] 24178 7775 9310
```

Simulazione di variabili discrete

- Supponiamo di voler estrarre dei valori iid $X_1, ..., X_n$ da una legge discreta.
- Per semplicità, assumiamo che il supporto $S = \{x_1, \dots, x_K\}$ sia finito e che (π_1, \dots, π_K) siano le probabilità associate, per cui

$$\mathbb{P}(X_i = x_k) = \pi_k, \qquad k = 1, \dots, K.$$

- A partire dalle variabili uniformi U_1, \ldots, U_n in (0,1) è semplice ottenere X_1, \ldots, X_n .
- Dividiamo l'intervallo (0,1) in K sotto-intervalli, ciascuno di lunghezza π_k . Il valore X_i corrisponde al valore associato all'intervallo a cui U_i appartiene.
- Infatti, sia $a_0 = 0$ e (a_{k-1}, a_k) il k-esimo intervallo tale che $a_k a_{k-1} = \pi_k$. Allora

$$\mathbb{P}(a_{k-1} < U_i < a_k) = \pi_k \implies \mathbb{P}(X_i = x_k) = \pi_k,$$

per $k = 1, \ldots, K$.

Esempio: distribuzione binomiale

 Possiamo sfruttare la nostra funzione runif.wh per ottenere valori pseudo-casuali da una distribuzione binomiale.

```
rbinom.wh <- function(n, size, prob){
    u <- runif.wh(n)
    probs <- dbinom(0:size, size = size, prob = prob)
    breaks <- cumsum(c(0, probs))
    as.numeric(cut(u, breaks)) - 1 # Converte la variabile "factor" in numeri interi
}
.current.seed <- c(100, 200, 300)
rbinom.wh(20, size = 5, prob = 0.5)
# [1] 2 3 2 2 1 2 4 2 1 4 3 3 0 3 2 4 4 2 4 4</pre>
```

Nota. Questo codice è riportato a soli fini didattici. In realtà, esistono modi più intelligenti (e molto più veloci!) per ottenere questo risultato.

Il metodo dell'inversione

Il metodo dell'inversione

Sia X una variabile aleatoria con funzione di ripartizione F(x) e funzione quantile

$$Q(p) = \inf\{x \in \mathbb{R} : F(x) \ge p\}.$$

Inoltre, sia $U \sim U(0,1)$. Allora, vale che

$$X\stackrel{d}{=}\mathcal{Q}(U).$$

Dimostrazione (schema)

$$\mathbb{P}(Q(U) \le x) = \mathbb{P}(U \le F(x)) = F(x).$$

Risultato chiave. Se la funzione quantile $\mathcal{Q}(p)$ è facile da calcolare, per simulare una variabile aleatoria è quindi sufficiente simulare $U \sim U(0,1)$ e poi calcolare $\mathcal{Q}(U)$.

Il metodo dell'inversione: distribuzione gaussiana

- Supponiamo di voler generare dei valori $X_1, ..., X_n$ da una distribuzione gaussiana.
- Possiamo usare il metodo dell'inversione, usando la funzione quorm.

```
rnorm.wh <- function(n, mean, sd){
    u <- runif.wh(n)
    qnorm(u, mean = mean, sd = sd)
}

.current.seed <- c(100, 200, 300)
rnorm.wh(n = 10, mean = 0, sd = 1) # 10 valori da una normale standard
# [1] -0.30055385    0.68773053   -0.60218766   -0.09437046   -1.79635403   -0.56676389
# [7]    1.37283913   -0.41755131   -1.26972731    1.73470371
```

■ Nota. La funzione qnorm è lenta e non facile da calcolare. Esistono modi ben più efficienti per campionare da una gaussiana.

Il metodo dell'inversione: distribuzione binomiale

- Supponiamo di voler generare dei valori X_1, \ldots, X_n da una distribuzione binomiale.
- Possiamo usare anche in questo caso il metodo dell'inversione, usando la funzione qnorm.

```
rbinom.wh2 <- function(n, size, prob){
    u <- runif.wh(n)
    qbinom(u, size = size, prob = prob)
}

.current.seed <- c(100, 200, 300)
rbinom.wh(n = 10, size = 5, prob = 0.5)
# [1] 2 3 2 2 1 2 4 2 1 4

.current.seed <- c(100, 200, 300)
rbinom.wh2(n = 10, size = 5, prob = 0.5)
# [1] 2 3 2 2 1 2 4 2 1 4
```

■ Esercizio. Si dimostri che il metodo "intuitivo" per variabili discrete che abbiamo introdotto in precedenza coincide con il metodo dell'inversione.

Esercizio riassuntivo I

■ La distribuzione continua Weibull ha la seguente densità:

$$f(x) = \alpha \beta x^{\beta - 1} \exp \left\{ -\alpha x^{\beta} \right\}.$$

- Si scriva in \mathbf{R} la funzione dweibull che calcola la densità f(x).
- Dopo averla ottenuta analiticamente, si implementi in \mathbf{R} la funzione pweibull per la funzione di ripartizione F(x).
- Dopo averla ottenuta analiticamente, si implementi in \mathbf{R} la funzione queibull per la funzione quantile $\mathcal{Q}(p)$.
- Si sviluppi una strategia per campionare dei valori pseudo-casuali da una Weibull basata sul metodo dell'inversione e si implementi in R la funzione rweibull.

Esercizio riassuntivo II

La distribuzione continua chiamata half-normal ha la seguente densità:

$$f(y) = \frac{\sqrt{2}}{\sqrt{\pi}} \exp\left\{-\frac{y^2}{2}\right\}$$

Inoltre, è noto che se $X \sim N(0,1)$ allora Y = |X| segue una distribuzione half-normal.

- Si scriva in **R** la funzione dhalf che calcola la densità f(y).
- lacktriangle Si sviluppi una strategia per campionare dei valori pseudo-casuali da una half normal e la si implementi in lacktriangle.