

Simulare scenari probabilistici elementari

- Andrea Marin - Università Ca' Foscari – Corso di laboratorio di Probabilità e Statistica

Dal generatore di numeri casuali in $[0, 1)$ a...

- La maggior parte dei linguaggi fornisce un generatore di numeri casuali in grado di estrarre sequenze di numeri nell'intervallo $[0, 1)$ con probabilità uniforme
- Come possiamo estrarre numeri casuali...
 - In intervalli diversi?
 - Con distribuzioni non uniformi?

Trasformazioni di v.c.

- Possiamo vedere un'estrazione di un numero pseudo-casuale come una variabile aleatoria
- L'obiettivo è quello di trasformare una variabile aleatoria uniforme in $[0,1)$ in una variabile di nostro gradimento
- Questo argomento richiederà maggiori approfondimenti, oggi tratteremo alcuni aspetti fondamentali

Dal continuo al discreto

- Abbiamo a disposizione un generatore di numeri pseudo-casuali nell'intervallo reale $[0,1)$
- Vogliamo ottenere un numero intero nell'intervallo $[0, T-1]$
- La trasformazione richiesta prevede di passare da v.c. Continua a v.c. Discreta
- Soluzione semplice: se r è il numero estratto basta calcolare: $\text{floor}(r*T)$

Connessioni con la teoria...

- Consideriamo il caso in cui tutti gli eventi elementari dello spazio campionario siano equiprobabili
- Assumiamo che lo spazio contenga T eventi e_i , $i=1, \dots, T$
- Vogliamo determinare la probabilità associata ad un evento E definito come un sottoinsieme proprio di questi eventi elementari

Nella simulazione...

- Generiamo numeri "reali" r nell'intervallo $[0,1)$
- Calcoliamo $s = \text{floor}(r * T)$
- Nel caso in cui $r * T$ stia in $[i-1, i)$ allora l'intero estratto sarà $i-1$
- L'evento elementare estratto è l'evento e_i
- Noto l'evento estratto e_i possiamo testare la condizione " e_i appartiene ad E "

Algoritmo fondamentale

- Inizializza il contatore di eventi: $n_E=0$
- Per un totale di "n" prove
 - * Effettua un esperimento
 - * Se è accaduto l'evento E allora incrementa n_E
- Stima la probabilità di E come n_E/n

- Lo svolgimento dell'esperimento significa estrarre un intero casuale e decidere quale evento elementare dello spazio campionario è accaduto.

Un primo semplice esempio

- Stimare la probabilità di ottenere un punteggio inferiore o uguale a 3 lanciando due dadi bilanciati
- Abbiamo 36 eventi elementari equiprobabili:
 - $(1,1) \rightarrow 0$ $(2,1) \rightarrow 1$ $(1,2) \rightarrow 2$ $(6,6) \rightarrow 35$
- L'evento E cercato corrisponde all'intervallo $[0,2]$
- Nella simulazione estraiamo un numero casuale in $[0,1)$

Conteggio

- Se r è il numero estratto, calcoliamo $s = \text{floor}(36*r)$
- Se $0 \leq s \leq 2$ allora incrementa il contatore di eventi
- Al termine del numero di prove prefissate n calcola n_E/n
- Come determinare n ?

Decidere il numero di esperimenti

- Si desidera determinare per simulazione la probabilità di ottenere esattamente 3 teste in 5 lanci consecutivi di una moneta
- Mapping degli eventi elementari C \rightarrow 0, T \rightarrow 1
- Estratto r , calcoliamo $s = \text{floor}(r*2)$

Pseudocodice del simulatore

- $n_E=0$
- Ripeti n volte
 - Heads = 0
 - Ripeti 5 volte
 - $S = \text{floor}(\text{rand} * 2)$
 - $\text{Heads} = s + \text{Heads}$
 - Se $\text{Heads} == 3$ allora $n_E = n_E + 1$;
- Fine for
- $\text{Prob} = n_E/n$

Risultati

- Simulazioni:
- Valore di n ?

n	50	100	1.000	10.000	50.000
n_E	18	28	321	3.165	15.631
n_E/n	0.3600	0.2800	0.3210	0.3165	0.31262

Simulazione di probabilità condizionate

- $\Pr\{A|B\}$ è la probabilità dell'evento A noto che si è verificato B
- Molto utile in pratica (specie se abbinato alla legge delle probabilità totali)
- Se B è un sottoinsieme di Ω e $B^c = \Omega \setminus B$
- Allora $\Pr\{A\} = \Pr\{A \cap B\} + \Pr\{A \cap B^c\}$
- Ma $\Pr\{A \cap B\} = \Pr\{A|B\}\Pr\{B\}$ quindi:
- $\Pr\{A\} = \Pr\{A|B\}\Pr\{B\} + \Pr\{A|B^c\}\Pr\{B^c\}$

Esempio trivial

- Dato un mazzo di carte. Si pesca una carta e non la si guarda. Quindi si pesca la seconda carta. Qual è la probabilità che questa sia un asso?
- Ovviamente la risposta è $1/10$
- Dal punto di vista delle probabilità totali: A evento di pescare un asso alla seconda pescata. B evento di aver pescato un asso dalla cima del mazzo. B^c evento di aver pescato una carta diversa da un asso dalla cima del mazzo.

Esempio trivial (continuazione)

- $\Pr\{B\}=1/10$
- $\Pr\{B^c\}=9/10$
- $\Pr\{A|B\} = 3/39$
- $\Pr\{A|B^c\} = 4/39$
- Quindi:
 $\Pr\{A\}=3/39*1/10+4/39*9/10=39/390=1/10$

Algoritmo di simulazione per la probabilità condizionata $\Pr\{A|B\}$

- $n_A = n_B = 0$
- Ripeti "n" esperimenti
 - Esegui l'esperimento
 - Se l'evento B accade
 - Incrementa n_B
 - Se l'evento A accade
 - Incrementa n_A
- $\Pr\{A|B\} = n_A / n_B$

Esempio

- Abbiamo una scatola con 2 palline bianche, 2 rosse e una nera
- Si estraggono due palline senza ripetizione
- Si vuole stimare la probabilità che la seconda pallina sia bianca dato che la prima è bianca
- $A = \{\text{seconda pallina bianca}\}$
- $B = \{\text{prima pallina bianca}\}$
- Stima di $\Pr\{A|B\}$

Pseudo-codice

- $n_A = n_B = 0$
- Ripeti n volte
 - $W=2; R=2; B=1;$
 - $s = \text{floor}(\text{rand} * (W+R+B))$
 - If $(s < W)$ then
 - Incrementa n_B
 - $s = \text{floor}(\text{rand} * (W+R+B-1))$
 - If $(s < W-1)$ then incrementa n_A
- $\Pr\{A|B\} = n_A/n_B$

Tabella delle simulazioni

- Come al solito il problema consiste nel determinare n:
- Tabella

n	50	100	1.000	10.000	100.000	500.000	1E6
n_A	1	13	94	1.028	9.921	50.173	99.803
n_B	20	37	403	3.972	39.923	199.752	399.812
n_A/n_B	0.0500	0.35135	0.23325	0.25881	0.25026	0.25118	0.24962

Simulazioni per la stima della media

- In questo caso dobbiamo adottare un approccio differente da quello usato per la stima delle probabilità
- Ripetiamo l'esperimento un grande numero di volte
- Annotiamo il valore della v.c. che ci interessa
- Per ottenere il valore atteso della v.c. calcoliamo la media aritmetica di questi valori

Esempio

- Un'urna contiene b palline bianche e n nere
- Le palline sono estratte dall'urna con reinserimento fino a che non compare una pallina bianca
- Stimare la probabilità di dover eseguire un numero di pescaggi pari a x
- Stimare la media del numero di pescaggi

Soluzione

- Il numero di pescaggi X è una v.c. con distribuzione geometrica
- La probabilità di dover fare x pescaggi $\Pr\{X=x\}$ è data dalla probabilità di pescare $x-1$ palline nere consecutive e quindi una bianca.
- Sia $p=b/(n+b)$
- Gli esperimenti sono indipendenti
- $\Pr\{X=x\}=(1-p)^{x-1}*p$
- La media dei pescaggi è $1/p$

Altro esempio con la geometrica

- In una strada passa un'auto ogni dieci minuti
- Supponiamo di osservare la strada in un tempo "discretizzato", ogni minuto.
- Il numero di minuti tra un'auto e la successiva è distribuito geometricamente con media $1/p=10$ minuti
- Gli automobilisti sono molto gentili e si fermano sempre a raccogliere gli autostoppisti
- Un autostoppista sa che in quella strada passa mediamente una macchina ogni dieci minuti, ed arriva in un certo istante.
- Quanto dovrà mediamente attendere?

Un esempio di performance evaluation

- Due stazioni comunicano su una linea soggetta ad errori indipendenti. La probabilità di trasmettere un bit errato è p
- Suddividiamo i bit da trasmettere in frame ciascuno dei quali comporta un certo overhead nella trasmissione dovuto alla presenza dell'header (destinatario, mittente ecc...) e dei bit necessari per il controllo dell'errore (CRC).

Come si decide la grandezza di un frame?

- Se scelgo un frame di grandi dimensioni
 - Riduco l'overhead
 - E' più probabile che il frame subisca un errore e che quindi debba essere ritrasmesso

Se scelgo un frame di piccole dimensioni

- Aumento l'overhead
- La ritrasmissione prevede l'invio di pochi bit
- Vogliamo studiare l'efficienza, cioè il numero medio di bit significativi inviati, rispetto al numero totale inviato

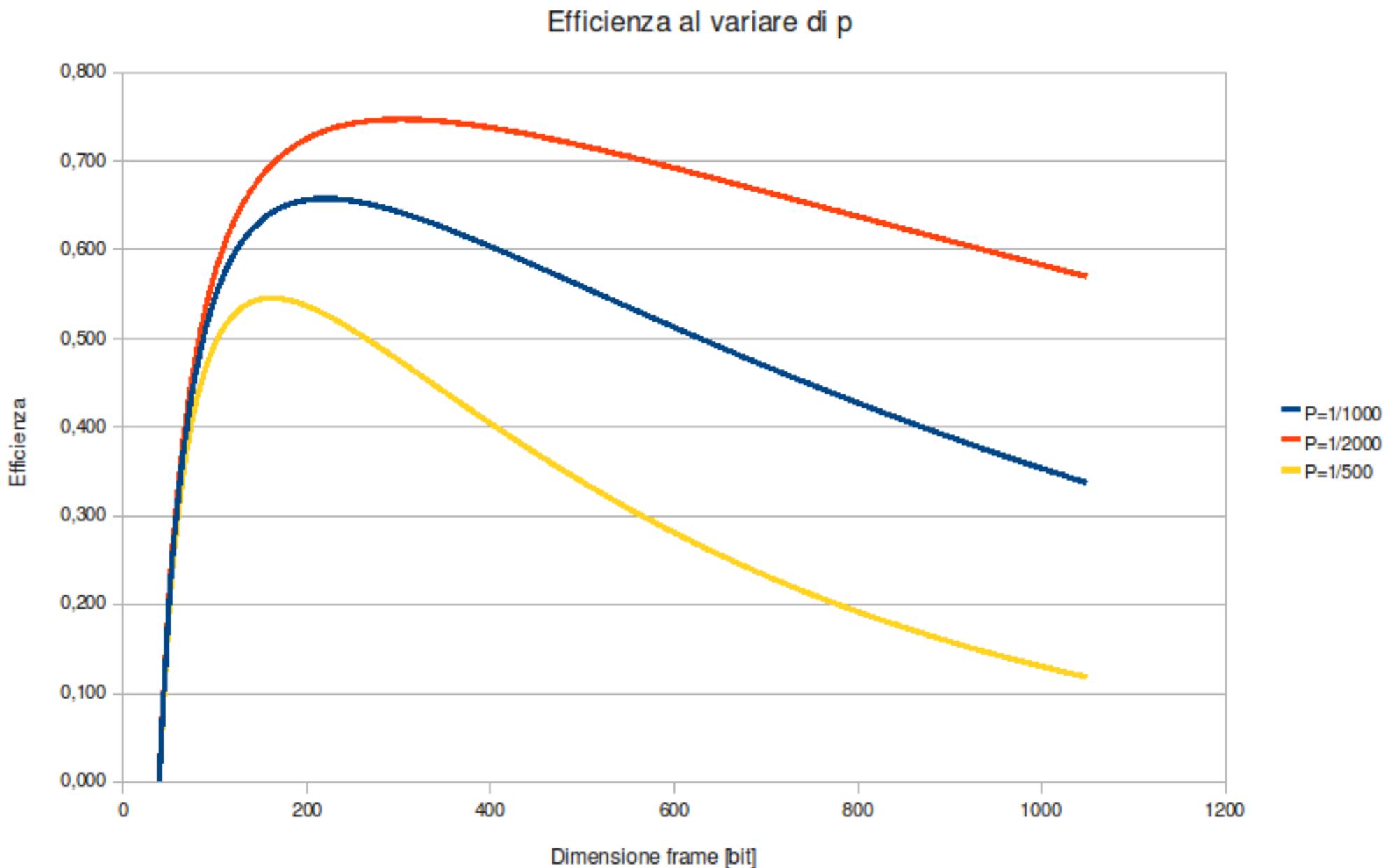
Definizione del problema

- p probabilità di un bit errato
- F dimensione di un frame in bit
- H dimensione dell'overhead di un frame in bit
- $E[N]$ numero medio di trasmissioni di un frame perchè il destinatario lo riceva correttamente
- $Eff = (F-H)/(NF)$

Calcolo di N

- Probabilità di trasmissione di un frame corretto è $P_c = (1-p)^F$
- Quante trasmissioni sono necessarie per far arrivare un frame corretto? N è una v.c.:
 - $N \sim (1-P_c)^{n-1} P_c$
- La distribuzione è geometrica!
- Ricaviamo $E[N] = 1/P_c$
- Da cui $\text{eff} = (F-H)(1-p)^F / F$

Dimensione ottimale di un frame?



Ma allora la simulazione a che serve?

- I risultati analitici in pratica sono piuttosto rari
- Nell'esempio precedente è difficile che gli errori siano indipendenti (correlazione degli eventi)
- La simulazione è in grado di studiare un ampio spettro di casi
- Problemi nell'interpretazione dei risultati...

Nuovo esercizio

- In un casinò si svolge il seguente gioco con carte. Il giocatore estrae dal mazzo una carta dopo l'altra (si assuma reinserimento e rimescolamento del mazzo) fino a quando pesca una carta di seme rosso (cuori o quadri). A questo punto il punteggio del giocatore è dato dal valore più alto delle carte pescate (fante=11, donna=12, re=13). Il giocatore vince se il suo punteggio è maggiore di N .
- Si determini per simulazione il più piccolo valore intero di N che consenta al casinò un margine di guadagno
- Si ripeta la simulazione assumendo che il giocatore peschi sempre 3 carte (con reinserimento), confrontando il valore di N stimato dalla simulazione con quello calcolato teoricamente.
- Consegna con le solite modalità fra 15 gg.