Informazione e stima -21/06/2022 - Compito A

- Ogni esercizio viene valutato da 0 a 6 punti
- Verranno valutate solo le parti scritte in penna non usare correttori
- Non riportare solo il risultato, ma cerca di argomentare sinteticamente la risposta.
- Riportare il proprio nome, cognome, codice persona, e tipo di compito svolto su ogni foglio consegnato
- Esercizio da escludere dal punteggio finale:
- 1 Sfruttando l'approssimazione Gaussiana della Binomiale data dal teorema di De Moivre-Laplace, dare una stima accurata del coefficiente binomiale $\binom{300}{140}$.
- \bigcirc Si consideri un processo di Poisson con intensità λ , e si costruisca un nuovo processo considerando solo gli arrivi dispari del processo originale.
 - (a) Il nuovo processo è di Poisson? Giustificare la risposta.
 - (b) Determinare le leggi di T_1 e T_2 , primo e secondo tempo di interarrivo nel processo nuovo.
- (3) Si vuole stimare il bilanciamento ignoto $\Pr(\text{Testa}) = \theta$ di una moneta osservando il numero di lanci necessari per ottenere una testa. L'unica informazione a priori disponibile è $f_{\Theta}(\theta) = 2\theta$ per $\theta \in [0, 1]$. Ipotizzando di osservare la prima testa al lancio X, trovare lo stimatore MAP di Θ .
- (4) Si considerino punti di coordinate (X,Y) distribuiti uniformemente in un disco di raggio 3 e centro nell'origine di un sistema Cartesiano. Sia $B = \lfloor X \rfloor$ l'intero più grande minore o uguale a X.
 - Partendo da un generatore di campioni indipendenti U_i distribuiti come $U \sim \mathcal{U}[0,1]$, descrivere un algoritmo (pseudocodice) per campionare dalla legge di B.
 - Mediamente ogni quanti tentativi si genera un campione valido di B?
- (5) Ad un seggio elettorale gli uomini e le donne arrivano secondo due processi di Poisson indipendenti con intensità $\lambda_1 = 1$ e $\lambda_2 = 2$ al minuto, rispettivamente. Sapendo che ci sono 10 persone in coda, qual è la probabilità che la coda sia aperta e chiusa da due donne?
- 6 Gli n studenti del Politecnico rispondono ad un sondaggio con una domanda che ha d opzioni (esclusive) di risposta. Si vogliono memorizzare in un file tutte le risposte al quesito. Nel peggiore dei casi, quale sarà la lunghezza media minima del file (in bit)?
 - Si può assumere che gli studenti rispondano in maniera indipendente.

Soluzioni

Problema 1

Si consideri $X \sim \text{Bin}(300,1/2)$, con $\mathsf{E}[X] = 300 \cdot \frac{1}{2} = 150$ e $\mathsf{Var}[X] = 300 \cdot \frac{1}{4} = 75$. Si può notare che

$$\Pr(X = 140) = \binom{300}{140} \frac{1}{2^{300}},\tag{1}$$

e che

$$Pr(X = 140) = Pr(139.5 \le X \le 140.5) \tag{2}$$

$$= \Pr\left(\frac{139.5 - 150}{\sqrt{75}} \le \frac{X - 150}{\sqrt{75}} \le \frac{140.5 - 150}{\sqrt{75}}\right) \tag{3}$$

$$\stackrel{(CLT)}{\approx} \Pr(-1.2124 \le Z \le -1.0969)$$
 (4)

$$= \Pr(1.0969 \le Z \le 1.2124) \tag{5}$$

$$= \Phi(1.2124) - \Phi(1.0969) \tag{6}$$

$$\approx 2.36 \cdot 10^{-2} \tag{7}$$

dove (5) deriva dalla simmetria della Gaussiana standard Z. In (4) possiamo applicare il CLT perché la Binomiale X è somma di 300 v.a. iid. Usando (1) e (7), l'approssimazione del coefficiente binomiale risulta:

$$\binom{300}{140} \approx 2^{300} \cdot 2.36 \cdot 10^{-2}. \tag{8}$$

Problema 2

- (a) Il nuovo processo non è di Poisson, perché lo splitting degli arrivi del processo di Poisson originario non è fatto secondo prove indipendenti.
- (b) Il tempo T_1 è quello che intercorre dal tempo 0 al primo arrivo, che corrisponde al primo arrivo nel processo di Poisson originale. Dunque $T_1 \sim \text{Exp}(\lambda)$.

Il tempo T_2 è quello che intercorre tra il primo e il terzo arrivo del processo originale di Poisson. Dunque $T_2 = X_2 + X_3$, con $X_2 \sim X_3 \sim \text{Exp}(\lambda)$. Da ciò segue che $T_2 \sim \text{Erlang-2}(\lambda)$.

Problema 3

Dai dati del problema si sa che $\{X|\Theta=\theta\}$ è una v.a. Geom (θ) , ovvero $p_{X|\Theta}(x|\theta)=(1-\theta)^{x-1}\theta$, e $f_{\Theta}(\theta)=2\theta$ per $\theta\in[0,1]$. Lo stimatore MAP si trova applicando la definizione:

$$\begin{split} \widehat{\Theta}_{\text{MAP}}(X) &= \arg\max_{\theta \in [0,1]} f_{\Theta|X}(\theta|X) \\ &= \arg\max_{\theta \in [0,1]} p_{X|\Theta}(X|\theta) f_{\Theta}(\theta) \\ &= \arg\max_{\theta \in [0,1]} (1-\theta)^{X-1} 2\theta^2. \end{split}$$

Per $X \ge 1$ la funzione $\theta \mapsto (1-\theta)^{X-1}2\theta^2$ è differenziabile, e possiamo trovare i punti stazionari impostando:

$$\frac{d}{d\theta}(1-\theta)^{X-1}2\theta^2 \stackrel{!}{=} 0 \tag{9}$$

che dà come unico risultato $\theta = \frac{2}{X+1}$. Siccome la derivata seconda è sempre negativa, il punto stazionario trovato è un massimo. Dunque, $\widehat{\Theta}_{MAP}(X) = \frac{2}{X+1}$ per $X \ge 1$.

Problema 4

Per generare i punti uniformemente distribuiti dentro il disco di raggio 3 si potrebbero generare punti dentro un quadrato di lato 6 che circoscrive il disco e poi rigettare i punti che escono dal disco. Un possibile algoritmo per campionare dalla legge di B è il seguente:

- 1. Genero due campioni $U_i \sim \mathcal{U}[0,1]$ in maniera indipendente e pongo $X = 6U_1 3$ e $Y = 6U_2 3$.
- 2. Se $X^2 + Y^2 \le 3^2$ allora pongo B = |X|, altrimenti torno al punto 1.

Un campione valido di B viene generato quando il punto (X,Y) cade dentro il disco, e ciò accade con probabilità:

$$Pr(B \text{ valido}) = \frac{\text{area(disco)}}{\text{area(quadrato)}} = \frac{\pi 3^2}{6^2} = \frac{\pi}{4}.$$
 (10)

Il numero medio di tentativi per avere un valore valido di B è pari alla media di una v.a. Geometrica di parametro $\frac{\pi}{4}$, cioè $4/\pi \approx 1.27$.

Problema 5

Si può immaginare un processo unione dove gli arrivi sono indipendenti e di tipo "uomo" con probabilità $\frac{\lambda_1}{\lambda_1+\lambda_2}=\frac{1}{3}$ e di tipo "donna" con probabilità $\frac{\lambda_2}{\lambda_1+\lambda_2}=\frac{2}{3}$.

La probabilità di avere due donne in posizione 1 e 10 nella coda è

$$\Pr(D_1 \cap D_{10}) = \Pr(D_1) \Pr(D_{10}) = \frac{4}{9} = 0.444.$$
(11)

Problema 6

Sia $X_i \in \{1, 2, \dots, d\}$ la v.a. che registra la risposta dello studente i-esimo alla domanda. Per il teorema della codifica di sorgente, sappiamo che la mediamente la lunghezza minima del file sarà

$$H(X_1, X_2, \dots, X_n) = \sum_{i=1}^n H(X_i).$$
 (12)

Si noti che non conosciamo la legge di probabilità delle X_i , ma solo che possono assumere d valori diversi. Nel peggiore dei casi, le entropie $H(X_i)$ sono massimizzate quando la legge di X_i è uniforme. Pertanto, nel peggiore dei casi, la lunghezza media minima del file sarà di

$$E[L] \ge nH(\mathcal{U}\{1, 2, \dots, d\}) = n\log_2(d) \text{ bits.}$$
 (13)