# Formulario A.A 2023/2024

#### 7 gennaio 2025

#### 1 Esercizio 1

- Anagrammi:  $A = \frac{\text{totale lettere!}}{\text{lettere uguali!} \cdot \text{altre lettere uguali!}}$
- Combinazione senza duplicati:  $C = n \cdot (n-1) \cdot \ldots \cdot (n-k)$
- Combinazione con duplicati: C = n!
- Gruppi di amici:  $G = \frac{\text{totale!}}{\text{cardinalit\'{a} gruppo!} \cdot (\text{totale-cardinalit\'{a} gruppo)}}$

# 2 Esercizio 2

- Valore atteso:  $\mathbb{E}[g(X)] = \sum_{i=1}^{n} g(x_i) \cdot p_i$
- Valore atteso con la variabile che fa parte di una congiunta:  $\mathbb{E}[g(X)] = \sum_y \sum_x = g(X=x) \cdot p(x,y)$
- Probabilità condizionata:  $P(X|Y) = \frac{P(X,Y)}{P(Y)}$
- Trovare probabilità (marginali) di una variabile che fa parte di una congiunta:  $P(X) = \sum_y P(X,y)$
- Varianza:  $Var(X) = \mathbb{E}[X]^2 \mathbb{E}[X^2]$

# 3 Esercizio 3

# 3.1 Funzione densità di probabilità (pdf)

$$f(x) = \begin{cases} a & \text{se } x \in [y, z] \cup [w, k] \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$
$$a = \int_{y}^{z} a \, dx + \int_{w}^{k} a \, dx = 1$$

#### 3.2 Funzione di distribuzione cumulativa (cdf)

$$F(X) = \begin{cases} 0 & \text{se } x < y \\ \int_{y}^{x} a \, dx & \text{se } x \in [y, z] \\ \int_{w}^{x} a \, dx & \text{se } x \in [w, k] \\ 1 & \text{se } x > k \end{cases}$$

#### 4 Esercizio 4

Domanda teorica

#### 5 Esercizio 5

- Bit di guadagno se equiprobabili:  $\log_2(\#possibilit\grave{a}) \log_2(\#tentativi)$
- Bit di guadagno se non equiprobabili:  $\log_2(\frac{1}{\frac{1}{\#\text{possibilit}\grave{a}}}) \log_2(\frac{1}{\frac{\#\text{tentativi}}{\#\text{possibilit}\grave{a}}})$
- Entropia condizionata: H(X|Y) = H(X,Y) H(Y), H(Y|X) = H(X,Y) H(X). Se X e Y sono indipendenti, H(X|Y) = H(X) altrimenti 0.
- Entropia congiunta: H(X,Y) = H(Y) + H(X|Y) = H(X) + H(Y|X)

# 6 Esercizio 6

- Trovare codifica convoluzionale per x[k] date le equazioni di parità  $y_i[n]$ : sostituisci n con k e risolvi le operazioni eseguendo poi il modulo 2.
- Entropia già spiegata nell'es 5

# 7 Esercizio 7

- $\bullet$  Determinare se è codifica di Huffman/istantanea:  $\sum_{x \in \text{alfabeto}} 2^{-L_C(x)} \leq 1$
- Lunghezza attesa:  $H(X) = \sum_{i=1}^{|\text{alfabeto}|} p_i \log_2 \frac{1}{p_i}$
- Determinare se è ottimale:
  - 1. Calcolo lunghezza attesa
  - 2.  $L(C, \text{alfabeto}) = \sum_{i=1}^{|\text{alfabeto}|} p_i \cdot L_C(x_i)$
  - 3. Se L(C, alfabeto) = H(X) allora è ottimale,  $\leq H(X)$  c'è spreco, > H(X) c'è inefficienza.

2

# 8 Esercizio 8

- Codifica aritmetica
- Codifica di Huffman a blocchi:
  - 1. Determinare tutti i possibili blocchi
  - 2. Calcolarne la probabilità moltiplicando le probabilità dei singoli simboli tra di loro
  - 3. Applicare Huffman

# 9 Esercizio 9/10

- Cassetto di monete:
  - 1. Determino probabilità di ottenere le monete  $P(M_k)$
  - 2. Determino probabilità di ottenere testa/croce con le monete  $P(x|M_k)$
  - 3. Calcolare probabilità di ottenere testa/croce pescando a caso:  $P(x) = \sum_k P(M_k) \cdot P(x|M_k)$
  - 4. Calcolare probabilità di ottenere testa/croce usando la stessa moneta:
    - (a) Probabilità condizionata per una moneta:  $P(xx|M_k) = P(M_k)P(x|M_k)P(x|M_k)$
    - (b) Probabilità congiunta  $P(xx) = P(M_k)P(xx|M_k) + P(M_z)P(xx|M_z)$
    - (c) Probabilità condizionata per moneta pescata a caso:  $P(x|x) = \frac{P(xx)}{P(x)}$
- Verosomiglianza di una sequenza:  $L(x|\theta) = \Pi_i p_i$
- Verosomiglianza distribuita uniformemente:  $L(x|S) = \begin{cases} \frac{1}{S^n} & \text{se } S \geq x_{max} \\ 0 & \text{se } S < x_{max} \end{cases}$ , nel caso dei taxi  $x_{max}$  è il numero massimo delle licenze di conseguenza metteremo che  $S = x_{max}$  se non vengono fornite le ipotesi altrimenti S saranno le ipotesi e n è il numero di taxi osservati.

# 10 Esercizio 11

- Conferma che sia matrice di transizione: la somma delle righe deve essere 1
- $\bullet$  Conferma che sia regolare: esiste un passo ttale che  $P_{rc}^t>0$
- Distribuzione stazionaria:
  - 1.  $\pi = \pi \cdot P$  con  $\pi_i$  somma degli elementi della colonna
  - 2. Condizione:  $\sum_{i} \pi_{i} = 1$
  - 3. Isolo una delle  $\pi_i$  e risolvo il sistema
  - $4. \ \pi = \begin{pmatrix} \pi_1 & \pi_2 & \dots & \pi_n \end{pmatrix}$
- Distribuzione limite:  $\lim_{t\to\infty} P^t = \lambda_j$  esiste se  $P^t$  converge alla matrice con tutte le righe uguali a  $\lambda_j$ , non può esistere se la matrice non è regolare. Se la matrice è irriducibile e aperiodica, la distribuzione limite esiste e coincide con la distribuzione stazionaria.