

1. Dimostrare o confutare le seguenti affermazioni.

- (a) Il linguaggio $X = \{w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a = |w|_b\}$ è regolare.
- (b) Il linguaggio $Y = \{w \in \{a, b\}^* \mid w = a^{2i}b^{2j+1}, i, j > 0\}$ è regolare.
- (c) Ogni linguaggio non regolare ha un sottoinsieme che è un linguaggio regolare.

2. Fornire un DFA che riconosce tutte le stringhe su $\{a, b\}$ che hanno bab oppure bb come fattore. Fornire una espressione regolare che denota il linguaggio accettato dal DFA.

3. Fornire il diagramma di stato di una macchina di Turing deterministica M a due nastri che decide il linguaggio

$$\{wca^{|w|} \mid w \in \{a, b\}^*\}.$$

4. Una formula booleana ϕ è monotona se ϕ è una variabile booleana oppure ϕ si ottiene da due formule booleane monotone ϕ_1, ϕ_2 , applicando l'operazione *AND* oppure *OR*, cioè $\phi = (\phi_1 \vee \phi_2)$ oppure $\phi = (\phi_1 \wedge \phi_2)$. Una formula booleana monotona ϕ è soddisfacibile se esiste un insieme di valori 0 o 1 per le variabili di ϕ che renda la formula uguale a 1.

- (1) Definire il problema della soddisfacibilità di una formula booleana monotona. Definire il linguaggio *SAT-MON* associato a tale problema.
- (2) Definire la classe P. Stabilire se *SAT-MON* appartiene alla classe *P*, giustificando la risposta.
- (3) Definire la classe NP. Stabilire se *SAT-MON* appartiene alla classe *NP*, giustificando la risposta.