etcpari02@gmail.com

Per l'appello completo: esercizi 1, 2, 3 e 4.

Per seconda prova intercorso: esercizi $3,\,4$ e5.

1. Trasformare il seguente NFA nel DFA equivalente, esplicitando la descrizione formale dell'automa e i passaggi della trasformazione. Fornire una espressione regolare del linguaggio accettato.



- 2. Sia $\Sigma = \{a, b\}$ e sia $L = \{w \in \{a, b\}^* | w \text{ contiene } ab \text{ oppure } ba \text{ come fattore} \}.$
 - (a) Fornire un DFA per L.
 - (b) Fornire una espressione regolare che denota L.
 - (c) (Bonus) Dare una espressione regolare per il complemento di L.
- 3. (a) Dare la definizione di riducibilità mediante funzione di un linguaggio A a un linguaggio B.
 - (b) Siano $ALL_{DFA} = \{ \langle \mathcal{A} \rangle \mid \mathcal{A} \text{ è un DFA e } L(\mathcal{A}) = \Sigma^* \} \text{ e } E_{DFA} = \{ \langle \mathcal{A} \rangle \mid \mathcal{A} \text{ è un DFA e } L(\mathcal{A}) = \emptyset \}.$ Provare che $ALL_{DFA} \leq_m E_{DFA}$.
- 4. (a) Fornire la definizione delle classi P, NP e co-NP. Definire il concetto di chiusura di un insieme rispetto a un'operazione.
 - (b) Sia TIME(t(n)) la classe di tutti i linguaggi che sono decisi da una macchina di Turing deterministica in tempo O(t(n)). Provare che TIME(t(n)) è chiusa rispetto al complemento.
- 5. (a) Fornire le definizioni di linguaggio, linguaggio Turing riconoscibile, linguaggio decidibile.
 - (b) Definire una macchina di Turing che riconosca il linguaggio $L = \{waba \mid w \in \{a, b\}^*\}.$