Elementi di teoria della Computazione (Prof.ssa De Felice) Anno Acc. 2018-2019

Prova scritta - 27 giugno 2019

Nome e Cognome, email:

Matricola:

Firma:

Spazio riservato alla correzione: non scrivere in questa tabella.

| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | Tot. | 7 |
|---|---|---|---|---|---|------|-------|
| | | | | | | | SI NO |

Leggere le tracce con attenzione!

La domanda n.7 non concorre al raggiungimento della sufficienza, ma solo alla determinazione del voto finale.

È vietato copiare, collaborare o comunicare con altri studenti. È vietato l'utilizzo di libri, appunti o lucidi.

I risultati della prova scritta e le informazioni per la conclusione dell'esame saranno pubblicati sulla piattaforma e-learning.

1. (15 punti)

Fornire un automa finito deterministico \mathcal{A} che riconosca il linguaggio descritto dall'espressione regolare $E = 0 \cup 0^*10^*$, cioè tale che $L(\mathcal{A}) = L(E)$.

- 2. (15 punti)
 - (a) Definire l'operazione di concatenazione di due linguaggi.
 - (b) Siano $L_1 = \{ax \mid x \in \{a,b\}^*\}$ ed $L_2 = \{yb \mid y \in \{a,b\}^*\}$. Rappresentare il linguaggio $L = L_1L_2$ ottenuto dalla concatenazione di L_1 ed L_2 attraverso un'espressione regolare E che lo descriva oppure attraverso un automa finito deterministico che lo riconosca. In altre parole, definire un'espressione regolare E tale che L(E) = L oppure un DFA \mathcal{A} tale che $L(\mathcal{A}) = L$.
- 3. (15 punti)

Per ognuna delle seguenti affermazioni dire se essa è vera oppure falsa. È necessario giustificare formalmente la risposta data. Risposte non giustificate non saranno valutate.

- (a) L'intersezione di un linguaggio regolare con uno non regolare è sempre un linguaggio regolare.
- (b) L'intersezione di un linguaggio regolare con uno decidibile è sempre un linguaggio regolare.
- (c) L'unione di due linguaggi non regolari è sempre un linguaggio non regolare.
- 4. (15 punti)

Fornire la definizione di Macchina di Turing deterministica. Definire una macchina di Turing deterministico che riconosca $\{ba^n \mid n \in \mathbb{N}, n \geq 0\}$.

5. (15 punti)

Enunciare il Teorema di Rice e dire, giustificando la risposta, se è possibile applicarlo per dimostrare l'indecidibilità del linguaggio $L_{Even} = \{\langle M \rangle \mid M \text{ rifiuta ogni stringa di lunghezza pari}\}.$

6. (15 punti)

Siano L_1 ed L_2 due linguaggi su un alfabeto Σ . Per ognuna delle seguenti affermazioni dire se essa è sicuramente vera, sicuramente falsa oppure non si sa. È necessario giustificare formalmente la risposta data. Risposte non giustificate non saranno valutate.

Prova scritta 2

- (a) Se L_1 ed L_2 sono in P allora $L_1 \cap L_2 \in P$.
- (b) Se L_1 è NP-completo, $L_2 \in NP$ ed $L_1 \leq_P L_2$ allora L_2 è NP-completo.
- (c) Se $L_2 \in NP$ ed $L_1 \leq_P L_2$ allora $L_1 \in NP$.
- 7. Dimostrare formalmente e con precisione l'affermazione seguente:

$$\forall L \in NP \quad L \leq_P \overline{L} \implies NP = coNP.$$