Elementi di teoria della Computazione (Prof.ssa De Felice)

Anno Acc. 2015-2016

Prova Scritta - 12 aprile 2017

Nome e Cognome, email:

Matricola:

Spazio riservato alla correzione: non scrivere in questa tabella.

	L L							
	1	2	3	4	5	6	Tot.	7
Ì							/3	SI NO

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

Risultati prova scritta ed esami orali: Giovedì 20 aprile, ore 15, IV piano, Stecca VII, Studio N. 49.

1. (15 punti)

Definire un automa a stati finiti deterministico \mathcal{A} il cui linguaggio riconosciuto sia

$$L = \{ w \in \{a, b\}^* \mid w \notin L(a^* \cup b^*) \},$$

cioè tale che L(A) = L.

2. (15 punti)

Fornire la definizione di espressione regolare, indicando con chiarezza il linguaggio associato. Definire un'espressione regolare E che descriva $L = \{w \in \{a,b\}^* \mid w \notin L(a^* \cup b^*)\}$, cioè tale che L(E) = L.

- 3. (15 punti)
 - Definire il concetto di chiusura di un insieme rispetto ad un'operazione.
 - Definire l'operazione di concatenazione di due linguaggi.
 - Provare che la classe dei linguaggi regolari è chiusa rispetto all'operazione di concatenazione.
- 4. (15 punti)

Definire il linguaggio A_{TM} e provare che A_{TM} è indecidibile.

- 5. (15 punti)
 - Dare la definizione di riduzione polinomiale.
 - \bullet Dare la definizione di linguaggio NP-completo.
 - \bullet Definire il linguaggio VERTEX-COVER e provare che VERTEX-COVER è NP-completo.
- 6. (15 punti) Definire i linguaggi 3-SAT e VERTEX-COVER.

Data la seguente espressione booleana in 3-CNF

$$(x_1 \lor x_2 \lor x_3) \land (\overline{x_1} \lor x_2 \lor x_3) \land (\overline{x_1} \lor \overline{x_2} \lor \overline{x_3}) \land (x_1 \lor \overline{x_2} \lor \overline{x_3})$$

si descriva l'immagine di $\langle \phi \rangle$ nella riduzione polinomiale di 3-SAT a VERTEX-COVER.

7. Enunciare il pumping lemma.

Date due stringhe x, y, la stringa y è una sottostringa di x se esistono stringhe w, z tali che x = wyz. Provare che $L = \{xby \mid x, y \in \{a\}^* \text{ e } y \text{ è una sottostringa di } x\}$ non è regolare.