

Tutorato AFL

Linpeng Zhang

10 aprile 2019

Sommario

Per errori/dubbi/problemi: linpeng.zhang@studenti.unipd.it.
Note:

1. in questa pagina trovate gli esercizi assegnati a compiti degli anni scorsi; i testi e le soluzioni le trovate sempre nel repository;
2. in bocca al lupo per il compitino!

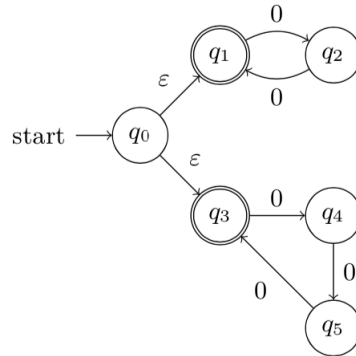
Indice

| | |
|------------------------|----------|
| 1 Lez6 | 1 |
| 1.1 Esercizi | 1 |

1 Lez6

1.1 Esercizi

1. Considerate il linguaggio di tutte le parole sull'alfabeto $\{0, 1\}$ che non terminano con 010 (incluse ϵ e le parole di lunghezza < 3). Definire un'espressione regolare oppure un automa a stati finiti che riconoscano questo linguaggio.
2. Considerate il seguente $\epsilon - NFA$ che riconosce stringhe sull'alfabeto $\Sigma = \{0, 1\}$:



Descrivere il linguaggio e convertirlo in un DFA.

3. Considerate il linguaggio $L = \{0^n 1^m 0^m : n, m > 0\}$. Questo linguaggio è regolare? Dimostrare formalmente la risposta.
4. Sia L un linguaggio regolare su un alfabeto Σ e dimostrate che il seguente linguaggio è regolare:

$$\text{suffixes}(L) = \{y | xy \in L \text{ per qualche stringa } x \in \Sigma^*\}$$

Intuitivamente, $\text{suffixes}(L)$ è il linguaggio di tutti i suffissi delle parole che stanno in L .

5. Costruire una CFG che genera il linguaggio:
 $L = \{a^n b^m c^k \mid \text{con } n = m \text{ o } m = k \text{ e } n, m, k \geq 0\}$
6. Convertire l'espressione regolare $(0^*1 + 01^*)^*$ in un DFA.
7. (a) Dimostrare che il linguaggio $L = 0^{2n}1^n : n \geq 0$ non è regolare.
 (b) Considerate il linguaggio $L = \{0^m 1^n : m \neq 2n\}$. Questo linguaggio è regolare? Giustificare formalmente la risposta (la giustificazione non dovrebbe richiedere più di due righe di testo).
8. Sia L un linguaggio regolare su un alfabeto Σ . Supponete che il simbolo $\# \in \Sigma$ e dimostrate che il seguente linguaggio è regolare:

$$\text{dehash}(L) = \{\text{dehash}(w) : w \in L\}$$

dove $\text{dehash}(w)$ è la stringa che si ottiene eliminando tutti i simboli $\#$ da w .

9. Si consideri la seguente grammatica libera da contesto G: $S \rightarrow iS|iSeS|\epsilon$. Dire e dimostrare che linguaggio accetta e se ambigua. In caso affermativo trovare una grammatica non ambigua che accetti lo stesso linguaggio.