

Fondamenti dell'Informatica

Compito scritto

21 febbraio 2005

Cognome:

Nome:

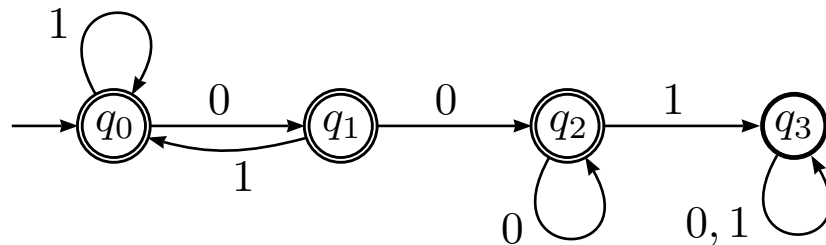
Matricola:

Note

1. Per i quiz a risposta multipla, fare una croce sulla/e lettera/e che identifica/no la/e risposta/e desiderata/e.
2. Per i quiz a risposta multipla, c'è sempre almeno una risposta corretta. Talvolta ci sono più risposte corrette. Si richiede che siano marcate *tutte e sole* le risposte corrette. In altre parole, una crocetta in più o in meno invalida l'esercizio.
3. Per i quiz descrittivi e gli esercizi, la risposta va data sulla stessa facciata che contiene il testo dell'esercizio. Lo spazio lasciato a questo scopo è sempre sufficiente.
4. È possibile usare il retro dei fogli per eventuali calcoli e verifiche.
5. L'orario di consegna scritto alla lavagna è tassativo.
6. Non è consentita la consultazione di alcunché.
7. Gli esercizi verranno corretti solo se il numero di punti conseguiti nei quiz supera una certa soglia. In caso contrario il compito è insufficiente. Le soglie sono:
 - per i matematici, 18 punti riducibili a 16 a patto che le risposte ai quiz 1, 2, 3, 5, 9 e 11 siano corrette.
 - per gli informatici, 23 punti riducibili a 20 a patto che le risposte ai quiz 1, 2, 3, 5, 9, 11 e 15 siano corrette.

Quiz per tutti

1. (1 punto) Un linguaggio finito
 (A) è libero dal contesto; (B) è degenere; (C) è regolare;
 (D) *né (A) né (B) né (C)*.
2. (1 punto) Qual è la cardinalità dell'insieme dei linguaggi liberi che si possono definire su di un alfabeto Σ di $n > 0$ simboli?
 (A) 2^n ; (B) 2^{2^n} ; (C) $|\mathbb{N}|$; (D) $|\wp(\mathbb{N})|$;
 (E) *né (A) né (B) né (C) né (D)*.
3. (2 punti) I linguaggi regolari sono chiusi rispetto a
 (A) differenza insiemistica; (B) concatenazione; (C) intersezione;
 (D) stella di Kleene; (E) unione; (F) *nessuna di queste*.
4. (3 punti) Si descriva, usando la notazione insiemistica, il linguaggio accettato dall'automata M qui sotto:



$L(M) =$

5. (2 punti) Si consideri la relazione $R \subset \{a, b, c, d, e\}^2$ data dalla tabella qui sotto, dove 1 o 0 all'incrocio tra la riga x e la colonna y indicano se $(x, y) \in R$ o se $(x, y) \notin R$, rispettivamente:

R	a	b	c	d	e
a	1	0	0	0	1
b	0	1	0	0	1
c	0	0	1	1	0
d	0	0	1	1	0
e	1	1	0	0	1

Le classi di equivalenza di R sono

- (A) $(a, c), (c, d), (d, a), (b, e), (e, b)$; (B) $\{a\}, \{b\}, \{c, d\}, \{e\}$;
 (C) $\{a\}, \{c, d\}, \{b, e\}$; (D) *nessuna: R non è di equivalenza*.

6. (5 punti) Quali dei seguenti linguaggi sull'alfabeto $\Sigma = \{a, b, c\}$ sono regolari?

$$L_1 = \{a^n b^m c^n \in \Sigma^* \mid n \geq 1, m \geq 1\};$$

$$L_2 = \{a^n a^m a^{n+m} \in \Sigma^* \mid n \geq 3, m \geq 4\};$$

$$L_3 = \{a^n b^m b^n \in \Sigma^* \mid n = 5, m \geq 1\};$$

$$L_4 = \{a^n b^m c^n \in \Sigma^* \mid 1 \leq n \leq 9, m \geq 2n + 1\};$$

$$L_5 = \{a^n b^m c^n \in \Sigma^* \mid n \geq 1, m = 5\};$$

$$L_6 = \{a^n b^{2n} c^{4n} \in \Sigma^* \mid n \in \mathbb{N}\}.$$

(A) L_1 ; (B) L_2 ;

(C) L_3 ; (D) L_4 ; (E) L_5 ; (F) *nessuno di essi*.

7. (2 punti) Si dia un'espressione regolare e_1 per il seguente linguaggio su $\{0, 1\}$:

$L_1 = \{\text{tutte le stringhe che contengono un numero di '0' divisibile per 3}\}.$

$e_1 =$

8. (4 punti) Si dia un'espressione regolare e_2 per il seguente linguaggio su $\{0, 1\}$:

$L_2 = \{\text{tutte le stringhe che contengono al più una coppia di '1' consecutivi}\}.$

$e_2 =$

9. (2 punti) Si supponga che la formula $L(x, y)$ significhi “ x ama y ”. Per ognuna delle seguenti asserzioni, si scriva la formula logica corrispondente:

- (a) Tutti amano tutti
- (b) Ognuno ama qualcuno
- (c) Qualcuno ama tutti
- (d) Qualcuno ama sé stesso
- (e) Non tutti amano sé stessi

- (a)
- (b)
- (c)
- (d)
- (e)

10. (2 punti) Si consideri la funzione

$$f(x) = \begin{cases} 1, & \text{se almeno } x \text{ '5' consecutivi appaiono nella espansione} \\ & \text{decimale di } \pi; \\ 0, & \text{altrimenti.} \end{cases}$$

Si ha che

- (A) f è totale; (B) f non è totale;
- (C) f è calcolabile; (D) f non è calcolabile;
- (E) né (A) né (B) né (C) né (D).

11. (2 punti) Si consideri una macchina di Turing per la quale siano $a, b, c \in \Sigma$ ed anche $u, v \in \Sigma^*$ e $q_i, q_j \in Q$. Se la funzione di transizione δ è tale che $\delta(q_i, b) = (q_j, c, R)$, allora abbiamo

$$\langle q_i, ua, b, cv \rangle \vdash \alpha,$$

dove α è

- (A) $\langle q_j, uab, c, v \rangle$; (B) $\langle q_j, uac, c, v \rangle$; (C) $\langle q_i, uab, c, v \rangle$; (D) $\langle q_j, u, a, bcv \rangle$;
- (E) $\langle q_j, u, a, ccv \rangle$; (F) né (A) né (B) né (C) né (D) né (E).

Quiz per gli “informatici”

12. (2 punti) Se applico con successo il “Pumping Lemma” per linguaggi regolari ad un linguaggio L , oltre a sapere che L non è regolare, so anche che

- (A) che L è libero dal contesto; (B) che L non è libero dal contesto;
(C) *né (A) né (B)*.

13. (1 punto) Si considerino le seguenti grammatiche espresse in forma concisa e si dica quali di queste sono ambigue:

- (A) $S \rightarrow aS \mid a$; (B) $S \rightarrow SS \mid a$; (C) $S \rightarrow aSa \mid \epsilon$; (D) $S \rightarrow SaS \mid \epsilon$;
(E) *né (A) né (B) né (C) né (D) né (E)*.

14. (2 punti) I linguaggi liberi dal contesto sono chiusi rispetto a

- (A) differenza insiemistica; (B) concatenazione; (C) intersezione;
(D) stella di Kleene; (E) unione; (F) *nessuna di queste*.

15. (2 punti) Si consideri l'automa a pila

$$M = \langle \{q\}, \{a, b\}, \{a, b, S\}, \delta, q, S, \emptyset \rangle$$

dove

$$\begin{aligned}\delta(q, \epsilon, S) &= \{(q, bSa), (q, bS), (q, SS), (q, \epsilon)\}, \\ \delta(q, a, a) &= \{(q, \epsilon)\}, \\ \delta(q, b, b) &= \{(q, \epsilon)\}.\end{aligned}$$

Si mostrino due esecuzioni dell'automa (sequenze di descrizioni istantanee) che mostrino che le seguenti stringhe sono accettate per pila vuota:

- (a) babb
(b) bbaa

- (a)
(b)

Esercizio 1 (per tutti)

Si usi il “Pumping Lemma” per linguaggi regolari per dimostrare che il linguaggio $L \subseteq \{a, b, c\}^*$ costituito da tutte e sole le stringhe che contengono più a che b non è regolare.

Esercizio 2 (per tutti)

Halting Problem: lo si enunci nella sua formulazione più generale, dimostrando formalmente ogni affermazione.

Esercizio 3 (solo per gli “informatici”)

Si consideri il linguaggio $L = \{ a^n b^m \mid 0 < n < m \}$. Si dia una grammatica che lo generi e si progetti un automa a pila che lo accetti (per stato finale o per pila vuota, a scelta del candidato).