

## Automi e Linguaggi Formali – A.A. 2016/17

Appello 12.7.17 Parte II – Versione 2

**Esercizio 1.** (a) Descrivete in italiano il linguaggio accettato dalla macchina di Turing  $M$  definita dalla seguente tabella di transizione:

	0	1	B
$q_0$	$(q_1, B, R)$	$(q_2, B, R)$	$(q_6, B, R)$
$q_1$	$(q_1, 0, R)$	$(q_1, 1, R)$	$(q_3, B, L)$
$q_2$	$(q_2, 0, R)$	$(q_2, 1, R)$	$(q_4, B, L)$
$q_3$	$(q_5, B, L)$		$(q_6, B, R)$
$q_4$		$(q_5, B, L)$	$(q_6, B, R)$
$q_5$	$(q_5, 0, L)$	$(q_5, 1, L)$	$(q_0, B, R)$
$*q_6$			

(b) Scrivete tre esempi di stringhe accettate dalla TM  $M$ , e tre esempi di stringhe non accettate da  $M$ .

*Soluzione:* (a) La macchina di Turing accetta il linguaggio costituito dalle stringhe binarie palindromo. (b) Esempi di stringhe accettate sono 00, 101, 01010; esempi di stringhe non accettate sono 10, 001, 10011.

**Esercizio 2.** Definite una macchina di Turing  $M$  per il linguaggio  $\{1^n 0^m 1^{m-1} \mid n \geq 0, m > 0\}$ . Definite la specifica formale della TM  $M$ , riportando  $\delta$  sia come tabella che come grafo di transizione.

*Soluzione (una tra le possibili):*

	0	1	$X$	$Y$	$B$
$q_0$	$(q_1, X, R)$	$(q_0, 1, R)$			
$q_1$	$(q_2, X, R)$			$(q_4, Y, R)$	$(q_5, B, R)$
$q_2$	$(q_2, 0, R)$	$(q_3, Y, L)$		$(q_2, Y, R)$	
$q_3$	$(q_3, 0, L)$	$(q_3, 1, L)$	$(q_1, X, R)$	$(q_3, Y, L)$	
$q_4$				$(q_4, Y, R)$	$(q_5, B, R)$
$*q_5$					

**Esercizio 3.** Scrivete le descrizioni istantanee della TM  $M$  definita nell'Esercizio 2 quando il nastro di input contiene: (a) 1001 (b) 0011 (c) 110.

*Soluzione:*

(a)  $q_0 1001 \mid - 1q_0 001 \mid - 1Xq_1 01 \mid - 1XXq_2 1 \mid - 1Xq_3 XY \mid - 1XXq_1 Y \mid - 1XXYq_4 B \mid - 1XXYBq_5 B$  termina accettando l'input

(b)  $q_00011 \mid - Xq_1011 \mid - XXq_211 \mid - Xq_3XY1 \mid - Xq_3XY1 \mid - XXq_1Y1 \mid - XXYq_41$  termina senza accettare l'input

(c)  $q_0110 \mid - 1q_010 \mid - 11q_00 \mid - 11Xq_1B \mid - 11XBq_5B$  termina accettando l'input

**Esercizio 4.** Data la TM  $M$  definita nell'Esercizio 2, riportate (e descrivete) la sua rappresentazione binaria seguendo la codifica presentata a lezione.

*Soluzione:* data la tabella di transizione definita nell'esercizio 2, codifichiamo ogni  $\delta(q_i, X_j) = (q_k, X_b, D_m)$  come  $0^{i+1}10^j10^k10^l10^m$ .

Gli stati saranno quindi codificati come  $q_0=0, q_1=00, \dots, q_5=00000$ ; i simboli sono codificati come  $X_1=0=0, X_2=1=00, \dots, X_5=B=00000$ ; le direzioni come  $D_1=R=0$  e  $D_2=L=00$ .

La codifica della prima transizione  $C_1$ , definita come  $\delta(q_0, 0) = (q_1, X, R)$ , sarà perciò  $010100100010$ , quella di  $C_2$  definita da  $\delta(q_0, 1) = (q_0, 1, R)$  sarà  $01001010010$ , etc.

L'intera TM viene codificata concatenando tutti i codici delle transizioni separati da due simboli 1, cioè:  $C_111 C_211 \dots C_{n-1}11 C_n$ .

Quindi avremo ad es.  $0101001000101101001010010\dots$

**Esercizio 5.** (a) Date la definizione formale della classe dei problemi NP-completi.

(b) A quale classe di problemi appartengono i problemi CSAT e 4SAT (riportatene anche la definizione)?

*Soluzione:* (a) Un problema è NP-completo se è definito da un linguaggio  $L$  tale che:

(1)  $L$  è in NP, e (2) per ogni altro  $L'$  in NP esiste una riduzione polinomiale di  $L'$  a  $L$ .

(b) Entrambi sono NP-completi. Il problema CSAT è definito come il problema di soddisfacibilità di espressioni booleane (SAT) espresse in forma normale CNF; 4SAT è un caso particolare di  $k$ SAT e riguarda la soddisfacibilità di espressioni booleane in forma 4CNF, ovvero espressioni formate da una o più clausole tra di loro in AND logico e dove ogni clausola contiene 4 letterali. Sia CSAT che 4SAT sono problemi NP-completi (così come il più generale SAT).

**Esercizio 6.** (a) Date la definizione del linguaggio universale  $L_u$  e della macchina di Turing Universale  $U$ . (b) A quale classe di linguaggi appartiene  $L_u$  (indicate la classe e datene la definizione)?

*Soluzione:* (a) Il linguaggio universale  $L_u$  è l'insieme delle stringhe binarie che codificano una coppia  $(M, w)$  dove  $w \in L(M)$ . Definiamo la TM  $U$ , tale che  $L_u = L(U)$ , come la "TM universale". (b) Il linguaggio  $L_u$  è RE ma non ricorsivo. I linguaggi RE non ricorsivi sono quelli per cui ho garanzia che la TM si arresterà se l'input è nel linguaggio, ma nel caso in cui non lo sia potrebbe proseguire in eterno.

**Esercizio 7.** Dite quali tra le seguenti affermazioni è corretta:

(a) Un'espressione booleana è CNF se è congiunzione logica di una o più clausole.

- (b) Un linguaggio  $L$  è nella classe NP se è accettato in tempo non polinomiale da una macchina di Turing  $M$ , cioè  $L = L(M)$ .
- (c) Il problema di corrispondenza di Post è un problema intrattabile.
- (d) I linguaggi che possiamo accettare usando una macchina di Turing sono detti RE.
- (e) Il linguaggio  $L_{ne}$  è ricorsivo ma non RE.

*Soluzione: (a) corretta; (b) non corretta (è NP se è accettato in tempo polinomiale da una TM non-deterministica); (c) non corretta (no è un problema indecidibile); (d) corretta; (e) non corretta (è RE ma non ricorsivo).*