Calcolabilità e linguaggi formali

21 Maggio 2013

Esercizio 4

Data la seguente grammatica

 $S \to AC|B|C$

 $A \rightarrow aCa|DE$,

 $B \to aB|aD$,

 $C \rightarrow bCb|bb$,

 $D \rightarrow aDb|bDa$,

 $E \rightarrow a|bb$,

 $F \rightarrow b|aFa$.

- (a) Semplificare la grammatica e determinare il linguaggio generato;
- (b) Classificarlo. Se il linguaggio é tipo 3, dare un'espressione regolare corrispondente. Se il linguaggio é tipo 2, dimostrare tramite il pumping lemma tipo 3 che non é un linguaggio regolare.

Soluzione

Per prima cosa semplifichiamo la grammatica.

Eliminiamo i simboli improduttivi, $\{D, B\}$:

 $S \to AC|C$

 $A \to aCa$,

 $C \to bCb|bb$,

 $E \rightarrow a|bb$.

 $F \rightarrow b|aFa$.

Quindi eliminiamo i simboli irraggiungibili, $\{E, F\}$:

 $S \to AC|C$,

 $A \to aCa$,

 $C \rightarrow bCb|bb$.

(a) Il linguaggio generato é:

$$L = \{ab^{2n}ab^{2k}|n, k \ge 1\} \cup \{b^{2m}|m \ge 1\} = abb(bb)^*abb(bb)^* + bb(bb)^* = (abb(bb)^*a + \epsilon)bb(bb)^*$$

(b) É un linguaggio regolare (tipo 3), come si vede dal punto (a).

Esercizio 5

Siano R, S, U espressioni regolari.

Semplificare le seguenti espressioni regolari, mostrando tutti i passaggi di semplificazione.

(a)
$$(R\epsilon^* + (S^*R^* + R^*S^*))^* + (RSS + U^*)^*(U^* + R^*)^*$$

(b)
$$(\emptyset U + S^*)S^* + S^*R^* + (U^*R^*)^{**} + (US^* + R)^*$$

Soluzione

(a)
$$(R\epsilon^* + (S^*R^* + R^*S^*))^* + (RSS + U^*)^*(U^* + R^*)^* =$$

= $(R + S^*R^* + R^*S^*)^* + (RSS + U)^*(U + R)^* =$
= $(R + S + R + R + S)^* + (RSS + U)^*(U + R)^* =$
= $(R + S)^* + (RSS + U)^*(U + R)^*$

$$\begin{array}{ll} \text{(b)} & (\emptyset U + S^*)S^* + S^*R^* + (U^*R^*)^{**} + (US^* + R)^* = \\ & = (\emptyset + S^*)S^* + S^*R^* + (U^*R^*)^* + (US^* + R)^* = \\ & = (S^*)S^* + S^*R^* + (U + R)^* + (US^* + R)^* = \\ & = S^* + S^*R^* + (U + R)^* + (US^* + R)^* = \\ & = S^*R^* + (U + R)^* + (US^* + R)^* = \text{perch\'e } S^* \subset S^*R^* \\ & = S^*R^* + (US^* + R)^* \quad \text{perch\'e } (U + R)^* \subset (US^* + R)^* \end{array}$$