Corso di Linguaggi di Programmazione — Parziale di fine modulo Prova scritta ${\bf A}$ del 17 Dicembre 2015.

Tempo a disposizione: 2 ore e 30 minuti.

1. La seguente espressione

$$\mathcal{I}_{L_0}^{L_1}(\mathcal{C}_{L_1,L_0}^{L_0},\mathcal{C}_{L_1,L_0}^{L_1})$$

ha senso? Se si, calcola qualcosa di utile?

- 2. Descrivere le regole di semantica operazionale strutturata per l'espressione booleana b_0 nand b_1 , secondo la disciplina di valutazione esterna-sinistra (ES). Ricordo che b_0 nand b_1 vale ff se e solo se sia b_0 che b_1 valgono tt. Mostrare un esempio di una espressione di quel tipo tale che la valutazione ES e quella IS (interna-sinistra) non sono uguali.
- 3. Si consideri l'espressione regolare $(b|a)(ba)^*$. Si costruisca l'automa NFA M associato, secondo la costruzione vista a lezione. Si trasformi l'NFA M nell'equivalente DFA M', secondo la costruzione per sottoinsiemi vista a lezione.
- 4. Preso il DFA M' calcolato al punto precedente, si verifichi se è minimo; se non lo fosse, lo si minimizzi per ottenere un DFA M''; quindi si ricavi da M'' la grammatica regolare associata, seguendo la costruzione vista a lezione; quindi si semplifichi la grammatica ottenuta, eliminando i simboli inutili; infine, si ricavi da quella grammatica l'espressione regolare associata.
- 5. Classificare il linguaggio $L = \{b^n b^n c^m \mid n, m \geq 0\}$, ovvero dire se L è regolare, oppure libero ma non regolare, oppure non libero, giustificando adeguatamente la risposta.
- 6. Dato il linguaggio $L = \{a, b, ab\}$, è possibile trovare una grammatica di classe LR(0) che lo generi? Ed una grammatica di classe LL(1)? Giustificare la risposta, senza esibire alcuna grammatica.
- 7. Dimostrare che il linguaggio $L=\{a^{2^n}\mid n\geq 0\}$ non è regolare. A quale classe appartiene il linguaggio L^* ?
- 8. Mostrare che $L_1=\{a^nb^m\mid 0\leq n\leq m\}$ è libero deterministico, costruendo un opportuno DPDA che riconosca L_1 \$ per pila vuota.
- 9. Si consideri la seguente grammatica G con simbolo iniziale S:

$$\begin{array}{ccc} S & \rightarrow & ABC \\ A & \rightarrow & \epsilon \mid \mathtt{a}A \\ B & \rightarrow & \mathtt{b} \mid \mathtt{b}B \\ C & \rightarrow & \mathtt{cc} \mid \mathtt{c}C \end{array}$$

- (i) Si calcoli il linguaggio L(G) e si determini se sia regolare? (ii) Si calcolino i First e i Follow per tutti i nonterminali. La grammatica G è di classe LL(1)? (iii) Si rimuova la produzione epsilon per ottenere una grammatica equivalente G' senza produzioni epsilon.
- 10. Si consideri la grammatica G con simbolo iniziale S:

$$\begin{array}{ccc} S & \rightarrow & \mathtt{a} S B \mid \epsilon \\ B & \rightarrow & \mathtt{b} S \end{array}$$

- (i) Verificare che G è di classe LL(1). (iii) Costruire la tabella di parsing LL(1). (iv) Mostrare il funzionamento del parser LL(1) sull'input aabb.
- 11. Si consideri la grammatica G con simbolo iniziale S:

$$\begin{array}{ccc} S & \to & \mathtt{a}B\mathtt{c} \\ B & \to & \mathtt{b}B\mathtt{b} \mid \mathtt{b} \end{array}$$

(i) Verificare che G non è di classe LR(1). (ii) È possibile modificare una produzione per il nonterminale B al fine di ottenere una grammatica G', equivalente a G, che sia di classe SLR(1)?