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

Tempo a disposizione: 2 ore e 30 minuti.

1. La seguente espressione

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

ha senso? Se si, calcola qualcosa di utile?

- 2. Descrivere le regole di semantica operazionale strutturata per l'espressione booleana b_0 nor b_1 , secondo la disciplina di valutazione esterna-destra (ED). Ricordo che b_0 nor b_1 vale tt se e solo se sia b_0 che b_1 valgono ff. Mostrare un esempio di una espressione di quel tipo tale che la valutazione ED e quella ID (interna-destra) non sono uguali.
- 3. Si consideri l'espressione regolare $(ab)^*(a|b)$. 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 $L = \{a^{n-1}a^{2n+1} \mid n \geq 1\}$, ovvero dire se L è regolare, oppure libero ma non regolare, oppure non libero, giustificando adeguatamente la risposta.
- 6. Se L è un linguaggio libero deterministico e R è un linguaggio regolare, il linguaggio $R \setminus L = \{w \in A^* \mid w \in R \land w \notin L\} = R \cap \overline{L}$ è regolare o libero, oppure non libero? Giustificare la risposta.
- 7. Dimostrare che $L=\{a^{n^2+1}\mid n\geq 0\}$ non è libero. A quale classe appartiene il linguaggio L^* ?
- 8. Mostrare che $L_1 = \{a^n b^m \mid 0 \le m \le n\}$ 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:

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

- (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 rimuovano le produzioni epsilon per ottenere una grammatica equivalente G' senza produzioni epsilon.
- 10. Si consideri la grammatica G con simbolo iniziale S:

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

- (i) Determinare il linguaggio generato L(G). (ii) Verificare che G è di classe LL(1). (iii) Costruire il parser LL(1). (iv) Mostrare il funzionamento del parser LL(1) su input acb.
- 11. Si consideri la grammatica G con simbolo iniziale S:

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

(i) Costruire l'automa canonico LR(0) per G. (ii) Riempire la tabella di parsing SLR(1) e verificare se ci sono conflitti. (iii) Mostrare il funzionamento del parser SLR(1) sull'input ab.