## Linguagens Formais e Autómatos 2ª Frequência

## Departamento de Informática Universidade de Évora

9 de Janeiro de 2009

1. [3 valores] Considere a gramática  $C = (\{F, B, D, I\}, \{CAB, DECL, INST, ;, \{,\}, \#\}, P_C, F)$ , com as produções  $P_C$  apresentadas abaixo, que corresponde a uma forma simplificada das definições de funções em C.

$$F \to \operatorname{CAB} B \#$$
  
 $B \to \{ D I \}$   
 $D \to \operatorname{DECL}; \mid \lambda$   
 $I \to \operatorname{INST}; I \mid B I \mid \lambda$ 

Calcule os símbolos directores para a gramática C e diga, justificando, se C é LL(1).

2. Considere a gramática  $G=(\{S,A,B\},\{x,y,z\},P_G,S),$  cujas produções  $P_G$  são

$$S \to AB$$

$$A \to Ax \mid \lambda$$

$$B \to yBz \mid \lambda$$

- (a) [3,5 valores] Construa a forma normal de Greibach da gramática G e apresente-a sem símbolos inúteis.
- (b) [4 valores] Construa o autómato dos itens LR(1) válidos de G e diga, justificando, se G é LR(1) e se G é LALR(1).
- (c) [3 valores] Construa a tabela de análise sintáctica LR(1) para G. (Se, na alínea anterior, concluiu que G não é LR(1), inclua na tabela as várias acções em conflito.)
- 3. [2 valores] Comente a seguinte afirmação: "Uma gramática regular está na forma normal de Greibach."
- **4.** [2,5 valores] A análise sintáctica ascendente em largura pode não terminar para algumas gramáticas e nalgumas circunstâncias. Apresente 2 gramáticas independentes do contexto, equivalentes, tais que a análise sintáctica ascendente em largura
  - i. termina sempre;
  - ii. pode não terminar.

Justifique e explique as suas escolhas. Diga, nomeadamente, em que circunstâncias e por que razão a análise sintáctica ascendente em largura pode não terminar para a gramática do segundo ponto.

5. [2 valores] Mostre que o problema de decisão "A variável V é multiplicada por 10 durante a execução do programa p com dados (input) d?" é indecidível. (A variável V é multiplicada por 10 quando, por exemplo, é executada a instrução "V := 10 \* V".)