( Corner	Segunda Avaliação	Nota: 4,5 +	0.5=5,0
Curso:	Ciência da Computação		
Disciplina:	Compiladores		
Aluno(a):	Lucas Farias Pereira Dat	a:	

- 1) Sobre as gramáticas BNF e EBNF marque a afirmativa verdadeira. (1 pt)
  - a) ( ) Uma BNF é uma Gramática regular a EBNF é uma GLC
  - b) ( ) A BNF é uma GLC enquanto que uma EBNF é uma GR para facilitar a implementação de um analisador sintático.
- c) ( ) A BNF é uma gramática que apresenta recursão a esquerda e não é fatorada a esquerda, já a EBNF não apresenta estas características.
- ) A BNF é uma forma simplificada da EBNF e que por isso é adequada para implementação de d) ( analisadores preditivos.
- e) ( ) A EBNF é uma adaptação da BNF para esta possa ser implementada com analisadores sintáticos com retrocesso (backtraking).
- > f) (Nenhuma das anteriores.



2) Dada a seguinte gramática, que especifica a sintaxe de Tiny, pergunta-se: Qual das opções corresponde a um programa válido em Tiny? Marque-a com um "x". (0,5 pt)

> programa -> decl-sequência decl-següência → decl-seqüência 1 declaração | declaração declaração → cond-decl | repet-decl | atrib-decl | leit-decl | escr-decl cond-decl - if exp then decl-sequencia end 11f exp then decl-sequencia else decl sequencia end repet-decl -> repeat decl-sequencia until exp atrib decl - identificador := exp leit-decl → read identificador escr-decl -> write exp  $exp \rightarrow exp$ -simples comp-op exp-simples | exp-simples  $comp - op \rightarrow < 1 =$ exp-simples → exp-simples soma termo \termo soma -> +1termo -> termo mult fator | fator  $mult \rightarrow +1/$ fator -> (exp) número identificador

- a)()n<10
- , b) (★) varx := 10
  - c) ( ) media > 10
  - d) ( ) write (nota)
- e) ( ) Nenhuma das anteriores
  - 3) Com relação a função match do analisador sintático de Tiny marque a afirmativa verdadeira. (1 pt)
    - a) ( ) Retorna um ponteiro para o nó raiz da árvore sintática.
    - b) ( ) Verifica para cada string retornada pelo analisador léxico, se corresponde a um lexema válido de algum tipo de marca da linguagem e emite uma mensagem de erro caso não seja.
    - c) ( ) Verifica para cada string retornada pelo analisador léxico, se corresponde a um lexema válido de algum tipo de marca da linguagem, mas não emite qualquer mensagem de erro caso não seja.
    - d) ( ) Verifica se o token retornado pela função parse() coincide com o token esperado em dado momento pelo analisador sintático.
- e) (💓) Emite uma mensagem de erro caso o token retornado pelo analisador léxico não coincida com o token esperado.
  - 4) A sintaxe de uma linguagem de programação pode ser definida por meio de uma GLC G = (V, T, P, S). Qual opção apresenta a definição das regras de produção (P) deste tipo de gramática? (0,5 pt)
  - $_{\times}$  a) ( $\times$ ) V  $\rightarrow$  (V  $\cup$  T)\*
    - b) ( )  $V^* \rightarrow (V \cup T)^*$
    - c) ( )  $(V \cup T) \rightarrow (V \cup T)^*$
    - d) ( )  $V \rightarrow V^*$
    - e) ( )  $V \rightarrow T^*$
    - f) ( ) Nenhuma das anteriores
  - 5) Com relação ao analisador sintático descendente recursivo, marque a opção que apresenta as afirmativas que são verdadeiras. (1 pt)
    - I. Exige que a gramática esteja fatorada a esquerda
    - II. Não apresenta retrocesso (backtraking)
    - III. É um método ad hoc
    - IV. É um método do tipo bottom-up
    - V. Não é um tipo de analisador preditivo

Lucas Farias Pereira

- a)()lell
- b) ( ) le lli
- c)( )||e|||
- d) ( ) || e |V
- \*e) (╳) I, II e III
  - f) ( ) l, ll e IV
  - g) ( ) II, III e IV
  - h) ( ) II, III, IV e V
- 6) Com relação a função *parse*, marque a opção que apresenta as afirmativas que são verdadeiras. (1 pt)
  - I. Chama a função getoken que por sua vez retorna um vetor de estruturas tokentype.
  - II. É chamada pela função match para verificar se um código está sintaticamente correto.
- III. Tem como um de seus objetivos construir uma árvore sintática que representa o código fonte.
  - IV. É uma função void
  - V. Recebe como argumento um conjunto de tokens que representam um código fonte.

a)()1

~ b) ( ) II

× c) (⋈ III

- d)()lell
- e) ( ) I, IV
- f) ( ) I, II e IV
- g) ( ) I, III e IV
- h) ( ) III, IV e V