OF MA	Segunda Avaliação		Nota:
Curso:	Ciência da Computação		
Disciplina:	Compiladores		
Aluno(a):	Illelland Banka norcinesta	Data:	26/06/35

- 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 X
 - 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.
- d) () A BNF é uma forma simplificada da EBNF e que por isso é adequada para implementação de analisadores preditivos. $\hspace{0.1cm} \hspace{0.1cm} \hspace{0.1cm}$
- e) () A EBNF é uma adaptação da BNF para esta possa ser implementada com analisadores sintáticos com retrocesso (*backtraking*). X

(X) Nenhuma das anteriores.

 Dada a seguinte gramática, que especifica a sintaxe de uma linguagem, pede-se: Marque a opção que corresponde a uma linha de código sintaticamente válido. (0,5 pt)

```
programa → decl-seqüència declaração | ordeleclare | repet-declare | lifexp | then decl-seqüència | end | lifexp | then decl-seqüència | end | repet-declare | repet-declare | declare | declare
```

- 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.
- (X) 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)

$$(x) V \rightarrow (V \cup T)^*$$

$$b) () V^* \rightarrow (V \cup T)^*$$

$$c) () (V \cup T) \rightarrow (V \cup T)^*$$

$$d) () V \rightarrow V^*$$

$$e) () V \rightarrow T^*$$

$$f) () Nenhuma das anteriores$$

- Com relação ao analisador sintático descendente recursivo preditivo, marque a opção que apresenta as afirmativas que são verdadeiras. (1 pt)
 - I. Exige que a gramática esteja fatorada a esquerda. $\sqrt{}$
 - II. Não apresenta retrocesso (backtraking). 🖠
 - III. É um método ad hoc.
 - IV. É um método do tipo bottom-up. 🗙
 - V. Exige que a gramática apresente recursividade a esquerda. $\,$

b)()lelll

c)() || e || l

d) () II e IV

CeY(X) I, II e III

f) () I, II 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)
 - l. 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()(X) III

d)()lell

e) () I, IV

f) () I, II e IV g) () I, III e IV

h) () III, IV e V