

1. Recordando o conceito e a implementação prática/real do módulo de Análise Léxica (ALex), selecione as afirmações verdadeiras abaixo.

- 0/0 ☐ A Um ALex lê integralmente o programa fornecido como entrada e retorna uma sequência com todos os símbolos terminais reconhecidos.
- 0/0 ☒ B Um ALex vai analisando incrementalmente o programa fornecido como entrada e retorna o código de cada símbolo terminal reconhecido.
- 0/0 ☐ C Um ALex reconhece os símbolos terminais do programa fornecido como entrada e retorna o texto do símbolo reconhecido.
- 0/0 ☒ D Um ALex usa um autômato determinista para reconhecer os símbolos terminais no texto de entrada.
- 0/0 ☒ E Para especificar a tarefa de um ALex é vulgar recorrer-se a sistemas de produção <condição-ação> em que o padrão a reconhecer é escrito com base em ERs.
- 0/0 ☐ F Se fornecêssemos ao módulo de reconhecimento uma hash-table com a string de cada símbolo terminal associada ao respetivo código, era possível criar um ALex muito mais eficiente.

2. Analise a especificação Flex abaixo

```
-----  
%{  
#include "y.parser.h"  
/* outras Declaracoes C diversas */  
%}  
  
%%  
[=+\\-*/()]      { return yytext[0]; }  
[a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* { yylval.vals=strdup(yytext); return ID; }  
[0-9]+           { yylval.vali=atoi(yytext); return NUMI; }  
[0-9]+'[0-9]+'    { yylval.valf=atof(yytext); return NUMF; }  
.|\\n            { ; }  
%%  
  
int yywrap() { return(1); }  
-----
```

e indique as afirmações verdadeiras a seguir:

- 0/0 **A** A partir da especificação acima o Flex vai gerar um Analisador Léxico que reconhece 4 símbolos terminais
- 0/0 **B** O ALex gerado automaticamente a partir da especificação acima reconhece e retorna ao Parser: 7 sinais e 3 símbolos de classe (ou variáveis), mas não reconhece palavras-reservadas.
- 0/0 **C** O ALex gerado automaticamente a partir da especificação acima reconhece e retorna ao Parser 7 símbolos sinais e 3 palavras-reservadas.
- 0/0 **D** A especificação acima é inválida porque faz atribuições a variáveis não-declaradas antes de retornar o código dos símbolos.

3. Considere a seguinte GIC escrita em notação do Yacc

```
S : a D C b
  ;
D : d
  | D ';' d
  ;
C :
  | c ':' C
  ;
```

e então indique as afirmações seguintes verdadeiras.

- 0/0 **A** Os símbolos **S**, **D**, e **C** são ditos *Não-Terminais*.
- 0/0 **B** A GIC apresentada tem 3 *Produções*.
- 0/0 **C** A GIC apresentada tem 5 *Produções*.
- 0/0 **D** A GIC apresentada está incompleta porque há uma produção sem símbolos no *Lado Direito*.
- 0/0 **E** A frase
 a d b
pertence à Linguagem gerada pela GIC apresentada.

4. Atente na Gramática (GIC) abaixo, escrita em notação Yacc

```
~~~~~  
%%  
Par : '(' Par ')' Par  
    |  
    ;  
%%  
int yyerror(char *s){  
    printf("Erro sintático...\n");  
    return 0;  
}  
int main(){  
    yyparse();  
    return 0;  
}  
~~~~~
```

e então diga quais as afirmações abaixo são verdadeiras:

.

- 0/0 **A** A frase
 (())()
 pertence à linguagem especificada por esta GIC.
- 0/0 **B** A frase
 ()(())()
 pertence à linguagem especificada por esta GIC.
- 0/0 **C** A frase
 ((() ()))
 pertence à linguagem especificada por esta GIC.
- 0/0 **D** Apesar da dupla recursividade, evidente na GIC acima, o Yacc aceita a gramática dada.
- 0/0 **E** O Yacc dará erro ao processar a GIC acima por não existirem Tokens.