

TRABALHO 2 DE LABORATÓRIO

Estudo de Caso: Implementação analisador sintático ascendente Shift-reduce para linguagem MGOL

Esta atividade é um componente para a avaliação e desenvolvimento dos conhecimentos envolvidos na disciplina Compiladores. O valor da atividade é 10,0 e compõe a média de aprovação na disciplina conforme plano de curso.

1. INTRODUÇÃO

O trabalho descrito neste documento busca a realização de atividade prática Compiladores e compõe a nota T2 das atividades avaliativas expostas no plano de curso. A disciplina de compiladores preocupa-se em estudar técnicas e teorias para a construção de um compilador. Para tal, durante o semestre investigar-se-á seus componentes sobre aspectos teóricos e práticos.

2. ATIVIDADE PRÁTICA T2

2.1. Regras DO TRABALHO

1. Trabalho individual ou em dupla (AS MESMAS DEFINIDAS NO T1);
2. O trabalho (códigos fonte e executáveis) será entregue via moodle na data definida pelo professor (para cada dia de atraso serão descontados 0,3 por dia até o dia de apresentação).
3. As apresentações serão realizadas nos dias e horários definidos pelo professor (dentro dos horários de aula regulares da disciplina ou em outro acordado com o aluno). Serão realizadas através Google meet com compartilhamento de tela.
4. O professor arguirá o(s) aluno quanto a questões sobre o desenvolvimento do trabalho, implementação da análise sintática e tratamento de erro, bem como da invocação do léxico e acesso à tabela de símbolos.
5. Em caso de duplas, os dois deverão estar presentes para a apresentação no mesmo horário. O professor escolherá a qualquer momento quem responderá a pergunta a ser realizada. A nota será a mesma para ambos os alunos.
6. A linguagem de programação adotada será a mesma do T1. O trabalho T2 deverá complementar o trabalho T1, já realizado anteriormente. Não serão aceitos trabalhos os quais não contenham o trabalho T1 (analisador léxico) embutido.
7. A evolução do trabalho será acompanhada pela professora durante as aulas até o dia da entrega.
8. Cópias de trabalhos de colegas ou de semestres anteriores terão nota 0,0.
9. Para ser apresentado, o programa deverá estar executando e com as principais funcionalidades implementadas e funcionando.
10. Não é permitido o uso de geradores de analisadores léxicos e sintáticos.

2.2. Atividade a ser desenvolvida

Desenvolver um programa computacional na linguagem escolhida que complemente o trabalho 1 (analisador léxico) e implemente:

1. Um analisador sintático SLR que reconheça as sentenças que podem ser formadas a partir da gramática livre de contexto disponível na Figura 1.

2. Passos:

a. Contruir a tabela de análise *shift-reduce*:

- Criar a gramática livre de contexto aumentada, caso necessário;
- Enumerar a gramática;
- Criar o autômato LR(0) de itens pontilhados (itens canônicos) para formação da tabela sintática;
- Gerar os conjuntos Primeiro e Seguinte (*first/follow*) dos não-terminais da gramática;
- Construir a tabela sintática;

b. Implementar o algoritmo para análise sintática LR (disponível na Figura 2) baseado na tabela de análise desenvolvida através dos itens de a.

- i. No algoritmo de análise (Figura 2), todas as vezes que houver um movimento com o apontador de entrada **a**, o programa desenvolvido deverá chamar a função “**Analisador-Léxico**” desenvolvida no trabalho T1.
- ii. A implementação do analisador sintático se dará através da implementação de um **autômato de pilha**. Para tomar as decisões sobre ação/redução, ele usará a tabela sintática (com 59 estados e 28 símbolos) e uma estrutura de dados do tipo pilha.

c. Ao encontrar um erro, o sistema deverá retornar o tipo do erro:

- i. Se léxico, o analisador léxico deverá retornar o erro encontrado e a linha e coluna onde se encontra (já implementado no Trabalho 1);
- ii. Se sintático, retornar na tela o tipo do erro, a linha e coluna da ocorrência e implementar um tipo de tratamento de erro para analisador sintático (um exemplo é o tratamento de erro **modo pânico**). Com o tratamento de erro, o analisador identificará o erro, mostrará na tela e continuará a realizar a análise sintática.
- iii. As lacunas da tabela sintática (espaços sem ações de redução/empilhamento/aceita) devem ser preenchidas com códigos de erros que deverão indicar na tela o tipo de erro sintático encontrado

(se falta operador aritmético, relacional, atribuição, ...), juntamente com a linha e coluna (informação disponível do analisador léxico) da ocorrência do erro.

3. Gramática livre de contexto a ser utilizada

A gramática disponível na Figura 1 deverá ser utilizada para o desenvolvimento do trabalho. Ela contém todas as produções necessárias para a realização de análise sintática da linguagem hipotética *Mgol*. A figura 2 apresenta o algoritmo de análise sintática a ser implementado.

4. Programa fonte a ser lido

O analisador sintático deverá ler o programa fonte a ser disponibilizado em FONTE.ALG e imprimir na tela todas as produções reduzidas. O FONTE.ALG deverá ter o conteúdo apresentado na Figura 3.

```
1  P' → P
2  P → inicio V A
3  V → var inicio LV
4  LV → D LV
5  LV → var fim;
6  D → id TIPO;
7  TIPO → int
8  TIPO → real
9  TIPO → lit
10 A → ES A
11 ES → leia id;
12 ES → escreva ARG;
13 ARG → literal
14 ARG → num
15 ARG → id
16 A → CMD A
17 CMD → id rcb LD;
18 LD → OPRD opm OPRD
19 LD → OPRD
20 OPRD → id
21 OPRD → num
22 A → COND A
23 COND → CABEÇALHO CORPO
24 CABEÇALHO → se (EXP_R) então
25 EXP_R → OPRD opr OPRD
26 CORPO → ES CORPO
27 CORPO → CMD CORPO
28 CORPO → COND CORPO
29 CORPO → fimse
30 A → fim
```

Figura 1 – Gramática livre de contexto para análise sintática a ser desenvolvida.

```

[PSEUDO]seja  $a$  o primeiro símbolo de  $w\$$ ;
while (1){ /* repita indefinidamente*/
    seja  $s$  o estado no topo da pilha;
    if ( ACTION[ $s,a$ ] = shift  $t$  ) {
        empilha  $t$  na pilha;
        seja  $a$  o próximo símbolo da entrada;
    } else if ( ACTION[ $s,a$ ] = reduce  $A \rightarrow \beta$  ) {
        desempilha símbolos  $|\beta|$  da pilha;
        faça o estado  $t$  agora ser o topo da pilha;
        empilhe GOTO[ $t,A$ ] na pilha;
        imprima a produção  $A \rightarrow \beta$ ;
    } else if ( ACTION[ $s,a$ ] = accept ) pare; /* a análise terminou */
    else chame uma rotina de recuperação de erro;
}

```

Figura 2 – Algoritmo para análise sintática *shift-reduce* (livro do Dragão).

```

inicio
var inicio
    A literal;
    B inteiro;
    D inteiro;
    C real;
var fim;
escreva "Digite B";
leia B;
escreva "Digite A:";
leia A;
se (B > 2)
entao
    se (B <= 4)
    entao
        escreva "B esta entre 2 e 4";
    fimse
fimse
B <- B + 1;
B <- B + 2;
B <- B + 3;
D <- B;
C <- 5.0;
escreva "\nB=\n";
escreva D;
escreva "\n";
escreva C;
escreva "\n";
escreva A;
fim

```

Figura 3 – Programa fonte a ser lido pelo analisador .

5. Finalização (sobre conclusão dos trabalhos T1, T2 e T3)

Ao final de todos os três trabalhos práticos da disciplina, aplicaremos as técnicas aprendidas em sala e desenvolveremos um pequeno compilador que utilizando dos tokens reconhecidos (Trabalho 1), das sentenças aceitas pela linguagem (Trabalho 2) e da tradução dirigida por sintaxe (Trabalho 3) a serem implementadas compilará o programa em linguagem ALG: FONTE.ALG (Figura 3) em PROGRAMA.C da Figura 4.

```
#include<stdio.h>

typedef char literal[256];
void main(void)
{
    /*----Variaveis temporarias----*/
    int T0;
    int T1;
    int T2;
    int T3;
    int T4;
    /*-----*/
    literal A;
    int B;
    int D;
    double C;

    printf("Digite B");
    scanf("%d",&B);
    printf("Digite A:");
    scanf("%s",A);
    T0=B>2;
    if(T0)
    {
        T1=B<=4;
        if(T1)
        {
            printf("B esta entre 2 e 4");
        }
    }
    T2=B+1;
    B=T2;
    T3=B+2;
    B=T3;
    T4=B+3;
    B=T4;
    D=B;
    C=5.0;
    printf("\nB=\n");
    printf("%d",D);
    printf("\n");
    printf("%lf",C);
    printf("\n");
    printf("%s",A);
}
```

Figura 4 – Programa objeto a ser gerado pelo compilador ao final de todos os trabalhos da disciplina (PROGRAMA.C).