REO4 – REOBlazer

Pedro Antônio de Souza - 201810557

1 TRANSFORMANDO A GRAMÁTICA ALGUMA EM LL(1)

Gramáticas utilizadas por analisadores do tipo top-down devem respeitar um conjunto de restrições:

- Não deve haver recursão à esquerda;
- Não pode ser ambígua;
- Um símbolo não terminal pode ter no máximo uma produção começando com o mesmo terminal ou produzindo o mesmo terminal.

Sabendo disso, serão aplicadas uma série de transformações na gramática apresentada no REO anterior (REORaiser) a fim de transformá-la em uma gramática LL(1).

1.1 ELIMINAÇÃO DE RECURSÃO À ESQUERDA

A gramática desenvolvida não possui nenhuma regra com recursão à esquerda, portanto, nessa seção não existem transformações para se apresentar.

1.2 ELIMINAÇÃO DE AMBIGUIDADE

A gramática desenvolvida não possui nenhuma ambiguidade de produção, portanto, nessa seção também não existem transformações para se apresentar.

1.3 LIMITANDO EM UM A QUANTIDADE DE PRODUÇÕES DE SÍMBOLOS NÃO-TERMINAIS QUE COMEÇAM COM O MESMO TERMINAL OU PRODUZINDO O MESMO TERMINAL

A estratégia utilizada para respeitar essa restrição foi fatorar todas as produções que violassem essa restrição. Dessa maneira, para toda produção do tipo $P \to \alpha \beta_1 \mid \alpha \beta_2 \mid ... \mid \alpha \beta_n$, foi criada uma nova produção $P_AUX \to \beta_1 \mid \beta_2 \mid ... \mid \beta_n$ e a produção P é alterada para $P \to \alpha P$ AUX.

Abaixo, segue uma lista com as produções criadas a princípio (anterior) e as novas produções (posterior).

```
ANTERIOR 
CDECLARACAO> ::= Var Delim <TIPO> 
CDECLARACAO> ::= Var Delim <TIPO>;

CDECLARACAO> ::= Var Delim <TIPO> 
CDECLARACAO_AUX>;
CDECLARACAO_AUX> ::= 
CDECLARACAO_AUX> ::= 
CDECLARACAO_AUX> ::= 
CDECLARACAO | 1;
```

```
<atribuicao> ::= ATR <TERMO> A Var
ANTERIOR
                             | ATR <EXPR_ARIT> A Var
                             | ATR Var A Var;
              <ATRIBUICAO> ::= ATR <ATRIBUICAO_AUX>;
POSTERIOR | CATRIBUICAO_AUX> ::= <TERMO> A Var | <EXPR_ARIT> A Var | Var A Var;
              <CONDICIONAL> ::= SE <CONDICAO> ENT <ESCOPO>
ANTERIOR
                             | SE <CONDICAO> ENT <INSTRUCAO>;
              <CONDICIONAL> ::= SE <CONDICAO> ENT <CONDICIONAL_AUX>;
POSTERIOR
              <CONDICIONAL_AUX> ::= <ESCOPO> | <INSTRUCAO>;
ANTERIOR
              <SAIDA> ::= IMP <TERMO> | IMP <EXPR_ARIT> | IMP Var | IMP Str;
              <SAIDA> ::= IMP <SAIDA_AUX>;
POSTERIOR
              <SAIDA_AUX> ::= <TERMO> | <EXPR_ARIT> | Var | Str;
              <EXPR_ARIT_FP> ::= <EXPR_ARIT> FP
ANTERIOR
                              | <EXPR_ARIT> FP <OP_ARIT>;
              <EXPR ARIT FP> ::= <EXPR ARIT> FP <EXPR ARIT FP AUX>;
POSTERIOR
              <EXPR_ARIT_FP_AUX> ::= <OP_ARIT> | î;
```

Para os operadores aritméticos e operadores relacionais, foi criada apenas uma nova produção chamada **<OPERANDO>**:

```
<OP_ARIT> ::= OpArit <EXPR_ARIT> | OpArit <TERMO> | OpArit Var;
ANTERIOR
              <OP_REL> ::= OpRel <EXPR_ARIT> | OpRel <TERMO>| OpRel Var;
              <OP_ARIT> ::= OpArit <OPERANDO>;
              <OP_REL> ::= OpRel <OPERANDO>;
POSTERIOR
              <OPERANDO> ::= <EXPR_ARIT> | <TERMO> | Var;
              <EXPR_BOOL_FP> ::= <EXPR_BOOL> FP
ANTERIOR
                               | <EXPR_B00L> FP <0P_B00L>;
              <EXPR_BOOL_FP> ::= <EXPR_BOOL> FP <EXPR_BOOL_FP_AUX>;
POSTERIOR
              <EXPR_BOOL_FP_AUX> ::= <OP_BOOL> | 1;
              <OP_BOOL> ::= OpBool <EXPR_BOOL> | OpBool Var
ANTERIOR
                         | OpBool <EXPR_REL> | OpBool Str;
              <OP_BOOL> ::= OpBool <OP_BOOL_AUX>;
POSTERIOR
              <OP_BOOL_AUX> ::= <EXPR_BOOL> | Var | <EXPR_REL> | Str;
```