

Caspal v0.0.1α

Instruções de compilação

Para compilar o código fonte .csp basta executar o comando

```
$ python3 caspalc.py <src_code_location>
```

Existe um programa de exemplo na pasta test/.

Note que é necessário ter python3 instalado na máquina para executar caspalc.py.

Palavras Reservadas

A linguagem Caspal é baseada na estrutura do Pascal com algumas modificações, onde as palavras reservadas são descritas de forma com que a primeira sílaba vá para o final da palavra. Por exemplo, a palavra integer em Caspal é tegerin.

São palavras reservadas do Caspal:

grampro, rav, ginbe, ned, rof, od, fi, enth, seel, ot, adre e tewri.

Tipos de Variáveis

Existem três tipos de variáveis, inteiros, booleanos e strings, e são representados como:

tegerin, leanboo e ingstr.

É possível também construir arrays uni e multidimensionais em cima de cada tipo de variável, adicionando '[' e ']' no final da declaração:

tegerin[], leanboo[][] e ingstr[][]...[].

O acesso aos arrays é dado por *var_arr[0]*, por exemplo.

Variáveis do tipo tegerin devem receber valores inteiros, note, não é possível atribuir valores que comecem com 0 e que sejam diferentes de 0. Por exemplo é possível fazer *var_a = 0*; mas não *var_b = 01*;

Variáveis do tipo leanboo devem ser *Etru* e *Sefal*.

Variáveis do tipo ingstr devem estar entre aspas duplas. Por exemplo, *var_a = "Hello"*;

Operações

É possível realizar operações lógicas e aritméticas entre constantes e variáveis, além de realizar atribuições.

Como operadores aritméticos, temos:

`+, -, * e /.`

Como operadores lógicos, temos:

`>, <, !=, si, ro, nad e ton.`

A Atribuição de variáveis pode ser feita com o símbolo `=`.

Identificadores

É possível nomear variáveis, nomes de métodos e o nome do programa com qualquer letra do alfabeto, minúscula ou maiúscula, além do símbolo `_` seguido dos mesmos caracteres, com adição de números. Ou seja, é impossível iniciar um identificador com um dígito.

Separadores

Em Caspal, os seguintes separadores são utilizados:

`., : , ; e ,.`

O separador 'ponto-e-virgula' é utilizado no final de cada linha de operação(atribuição, chamada de função, etc).

O Separador 'dois pontos' é utilizado na etapa de declaração de variável, tanto após o comando `var:` quanto após cada identificação de variável do tipo *nome: <tipo>*.

O Separador 'vírgula' é utilizado na etapa de identificação de variável, quando se deseja que mais de uma variável seja do mesmo tipo.Por exemplo:

`var:`

`var_1, var_2, ..., var_n: tegerin`

Por fim, o separador 'ponto' é utilizado apenas para identificar o final do programa, logo após a última instrução *ned*.

Note: Nas versões iniciais do compilador, a etapa de análise léxica considera espaço e fim de linha como um separador, então é obrigatório separar cada símbolo da linguagem por um espaço.

Gramática Oficial do Caspal v.0.0.1α

<S>x → `grampro <ID>; ginbe <PROGRAM> ned.`|

grampro <ID>; rav '\n'<RAV> ginbe <PROGRAM> ned.
 <RAV> → <ID_LIST>: <DECLVAR> | <ID_LIST>: <DECLVAR> '\n' <RAV>
 <ID_LIST> → <ID> | <ID>, <ID_LIST>
 <DECLVAR> → tegerin<ARR> | leanboo<ARR> | ingstr<ARR>
 <ARR> → []<ARR> | ε
 <OFFSET_ARR> → [<EXP>]
 <ID> → <ID_PREFIX> <OFFSET_ARR> | <ID_PREFIX>
 <ID_PREFIX> → a<ID_SUFFIX> | b<ID_SUFFIX> | ... | z<ID_SUFFIX> | A<ID_SUFFIX> | ... |
 Z<ID_SUFFIX> | _<ID_SUFFIX>
 <ID_SUFFIX> → a<ID_SUFFIX> | b<ID_SUFFIX> | ... | z<ID_SUFFIX> | A<ID_SUFFIX> | ... |
 Z<ID_SUFFIX> | _<ID_SUFFIX> | 0<ID_SUFFIX> | ... | 9<ID_SUFFIX> | ε
 <PROGRAM> → <ATTR> | <LOOP> | <COND> | <IO> | ε
 <ATTR> → <ID><reedtfh> := <EXP>; '\n' <PROGRAM>
 <EXP> → <EXP> <OP> <EXP> | <ID> | <CONST> | <NOT_OP><EXP>
 <OP> → + | - | * | / | > | < | si | != | nad | ro
 <CONST> → <INTEGER> | <BOOLEAN> | "<STRING>"
 <INTEGER> → <NUMBERS> | -<NUMBERS>
 <NUMBERS> → 1<NUMBERS_SUFFIX> | ... | 9<NUMBERS_SUFFIX>
 <NUMBERS_SUFFIX> → 0<NUMBERS_SUFFIX> | ... | 9<NUMBERS_SUFFIX> | ε
 <BOOLEAN> → Sefal | Etru
 <STRING> → a<STRING> | b<STRING> | ... | z<STRING> | A<STRING> | ... |
 Z<STRING> | _<STRING> | 0<STRING> | ... | 9<STRING> | <STRING> | ε
 <LOOP> → rof <ATTR> ot <INTEGER> od '\n' ginbe <PROGRAM> ned; '\n' <PROGRAM>
 <COND> → fi <EXP> enth <PROGRAM><ELSE> '\n' <PROGRAM>
 <ELSE> → seel <PROGRAM> ned; | ned;
 <IO> → tewri <EXP>; '\n' <PROGRAM> | <ID> := adre <STRING>; '\n' <PROGRAM>
 <NOT_OP> → ton

Gramática Oficial do Caspal v.0.0.2α

Changelog:

- Arrumados alguns erros na gramática.

<S> → grampro <ID_PREFIX>; ginbe <PROGRAM> ned.|
 grampro <ID_PREFIX>; rav '\n'<RAV> ginbe <PROGRAM> ned.
 <RAV> → <ID_LIST>: <DECLVAR> | <ID_LIST>: <DECLVAR> '\n' <RAV>
 <ID_LIST> → <ID_PREFIX> | <ID_PREFIX>, <ID_LIST>

<DECLVAR> → tegerin<ARR> | leanboo<ARR> | ingstr<ARR>
<ARR> → []<ARR> | ε
<OFFSET_ARR> → [<NUMBERS>]
<ID> → <ID_PREFIX> <OFFSET_ARR> | <ID_PREFIX>
<ID_PREFIX> → a<ID_SUFFIX> | b<ID_SUFFIX> | ... | z<ID_SUFFIX> | A<ID_SUFFIX> | ... |
Z<ID_SUFFIX> | _<ID_SUFFIX>
<ID_SUFFIX> → a<ID_SUFFIX> | b<ID_SUFFIX> | ... | z<ID_SUFFIX> | A<ID_SUFFIX> | ... |
Z<ID_SUFFIX> | _<ID_SUFFIX> | 0<ID_SUFFIX> | ... | 9<ID_SUFFIX> | ε
<PROGRAM> → <ATTR>' \n' <PROGRAM> | <LOOP> | <COND> | <IO> | ε
<ATTR> → <ID> := <EXP>; | <ID> := <STR_QUOTES>;
<EXP> → <EXP> <OP> <EXP> | <ID> | <CONST> | ton <EXP>
<OP> → + | - | * | / | > | < | si | != | nad | ro
<CONST> → <INTEGER> | <BOOLEAN>
<INTEGER> → <NUMBERS> | -<NUMBERS>
<NUMBERS> → 1<NUMBERS_SUFFIX> | ... | 9<NUMBERS_SUFFIX> | 0
<NUMBERS_SUFFIX> → 0<NUMBERS_SUFFIX> | ... | 9<NUMBERS_SUFFIX> | ε
<BOOLEAN> → Sefal | Etru
<STR_QUOTES> → “<STRING>”
<STRING> → a<STRING> | b<STRING> | ... | z<STRING> | A<STRING> | ... |
Z<STRING> | _<STRING> | 0<STRING> | ... | 9<STRING> | <STRING> | ε
<LOOP> → rof <ID> := <EXP> ot <INTEGER> od '\n' ginbe <PROGRAM> ned; '\n'
<PROGRAM>
<COND> → fi <EXP> enth <PROGRAM><ELSE> '\n' <PROGRAM>
<ELSE> → seel <PROGRAM> ned; | ned;
<IO> → tewri <EXP>;'\n' <PROGRAM> | tewri <STR_QUOTES>;'\n' <PROGRAM> | <ID> :=
adre <STR_QUOTES>;'\n' <PROGRAM>

Gramática Oficial do Cascal v.0.0.3α

Changelog:

- Removidos os não-determinismos.

<S> → grampro <ID_PREFIX>; <S'>
<S'> → ginbe <PROGRAM> ned. | rav '\n'<RAV> ginbe <PROGRAM> ned.
<RAV> → <ID_LIST>: <DECLVAR> <RAV'>
<RAV'> → '\n' <RAV> | ε
<ID_LIST> → <ID_PREFIX><ID_LIST'>
<ID_LIST'> → , <ID_LIST> | ε

<DECLVAR> → tegerin<ARR> | leanboo<ARR> | ingstr<ARR>
<ARR> → []<ARR> | ε
<OFFSET_ARR> → [<NUMBERS>]
<ID> → <ID_PREFIX> <ID'>
<ID'> → <OFFSET_ARR> | ε
<ID_PREFIX> → a<ID_SUFFIX> | b<ID_SUFFIX> | ... | z<ID_SUFFIX> | A<ID_SUFFIX> | ... | Z<ID_SUFFIX> | _<ID_SUFFIX>
<ID_SUFFIX> → a<ID_SUFFIX> | b<ID_SUFFIX> | ... | z<ID_SUFFIX> | A<ID_SUFFIX> | ... | Z<ID_SUFFIX> | _<ID_SUFFIX> | 0<ID_SUFFIX> | ... | 9<ID_SUFFIX> | ε
<PROGRAM> → <ID> := <PROGRAM'> | <LOOP> | <COND> | tewri <IO'> | ε
<PROGRAM'> → <ATTR'> ' \n' <PROGRAM> | adre <STR_QUOTES>; ' \n' <PROGRAM>
<ATTR> → <ID> := <ATTR'>
<ATTR'> → <EXP>; | <STR_QUOTES>;
<EXP> → <EXP> <OP> <EXP> | <ID> | <CONST> | ton <EXP>
<OP> → + | - | * | / | > | < | si | != | nad | ro
<CONST> → <INTEGER> | <BOOLEAN>
<INTEGER> → <NUMBERS> | -<NUMBERS>
<NUMBERS> → 1<NUMBERS_SUFFIX> | ... | 9<NUMBERS_SUFFIX> | 0
<NUMBERS_SUFFIX> → 0<NUMBERS_SUFFIX> | ... | 9<NUMBERS_SUFFIX> | ε
<BOOLEAN> → Sefal | Etru
<STR_QUOTES> → “<STRING>”
<STRING> → a<STRING> | b<STRING> | ... | z<STRING> | A<STRING> | ... | Z<STRING> | _<STRING> | 0<STRING> | ... | 9<STRING> | <STRING> | ε
<LOOP> → rof <ID> := <EXP> ot <INTEGER> od ' \n' ginbe <PROGRAM> ned; ' \n' <PROGRAM>
<COND> → fi <EXP> enth <PROGRAM><ELSE> ' \n' <PROGRAM>
<ELSE> → seel <PROGRAM> ned; | ned;
<IO> → tewri <IO'> | <ID> := adre <STR_QUOTES>; ' \n' <PROGRAM>
<IO'> → <EXP>; ' \n' <PROGRAM> | <STR_QUOTES>; ' \n' <PROGRAM>

Gramática Oficial do Caspal v.0.0.4α

Changelog:

- Removidas as recursões à esquerda.

<S> → grampro <ID_PREFIX>; <S'>
<S'> → ginbe <PROGRAM> ned. | rav ' \n' <RAV> ginbe <PROGRAM> ned.
<RAV> → <ID_LIST>: <DECLVAR> <RAV'>
<RAV'> → ' \n' <RAV> | ε
<ID_LIST> → <ID_PREFIX><ID_LIST'>
<ID_LIST'> → , <ID_LIST> | ε

<DECLVAR> → tegerin<ARR> | leanboo<ARR> | ingstr<ARR>
<ARR> → []<ARR> | ε
<OFFSET_ARR> → [<NUMBERS>]
<ID> → <ID_PREFIX><ID'>
<ID'> → [<NUMBERS>] | ε
<ID_PREFIX> → a<ID_SUFFIX> | b<ID_SUFFIX> | ... | z<ID_SUFFIX> | A<ID_SUFFIX> | ... | Z<ID_SUFFIX> | _<ID_SUFFIX>
<ID_SUFFIX> → a<ID_SUFFIX> | b<ID_SUFFIX> | ... | z<ID_SUFFIX> | A<ID_SUFFIX> | ... | Z<ID_SUFFIX> | _<ID_SUFFIX> | 0<ID_SUFFIX> | ... | 9<ID_SUFFIX> | ε
<PROGRAM> → <ID> := <PROGRAM'> | <LOOP> | <COND> | tewri <IO'> | ε
<PROGRAM'> → <ATTR'> '\n' <PROGRAM> | adre <STR_QUOTES>;'\n' <PROGRAM>
<ATTR> → <ID> := <ATTR'>
<ATTR'> → <EXP>; | <STR_QUOTES>;
<EXP> → <ID><EXP'> | <CONST><EXP'> | ton <EXP><EXP'>
<EXP'> → <OP> <EXP><EXP'> | ε
<OP> → + | - | * | / | > | < | si | != | nad | ro
<CONST> → <INTEGER> | <BOOLEAN>
<INTEGER> → <NUMBERS> | -<NUMBERS>
<NUMBERS> → 1<NUMBERS_SUFFIX> | ... | 9<NUMBERS_SUFFIX> | 0
<NUMBERS_SUFFIX> → 0<NUMBERS_SUFFIX> | ... | 9<NUMBERS_SUFFIX> | ε
<BOOLEAN> → Sefal | Etru
<STR_QUOTES> → “<STRING>”
<STRING> → a<STRING> | b<STRING> | ... | z<STRING> | A<STRING> | ... | Z<STRING> | _<STRING> | 0<STRING> | ... | 9<STRING> | <STRING> | ε
<LOOP> → rof <ID> := <EXP> ot <INTEGER> od '\n' ginbe <PROGRAM> ned; '\n' <PROGRAM>
<COND> → fi <EXP> enth <PROGRAM><ELSE> '\n' <PROGRAM>
<ELSE> → seel <PROGRAM> ned; | ned;
<IO> → tewri <IO'> | <ID> := adre <STR_QUOTES>;'\n' <PROGRAM>
<IO'> → <EXP>;'\n' <PROGRAM> | “<STRING>”;;'\n' <PROGRAM>

Gramática Oficial do Cascal v.0.1α

Changelog:

- Simplificação da gramatica.

<S> → grampro ID; ginbe <PROGRAM> ned. | grampro ID; rav <VAR> ginbe <PROGRAM> ned.

<VAR> → <LIST_VAR>: VAR_TYPE; <VAR> | &

<LIST_VAR> → ID, <LIST_VAR> | ID

<PROGRAM> → <ATTR><PROGRAM> | <LOOP><PROGRAM> | <COND><PROGRAM> |
 <IO><PROGRAM> | &
<ATTR> → ID := <EXP>; | ID OP_ARR := <EXP>; | ID := UNARY_OP <EXP>;
<LOOP> → rof ID := <EXP> ot CONST od <PROGRAM> ned;
<COND> → fi <EXP> enth <PROGRAM> <ELSE>
<ELSE> → seel <PROGRAM> ned; | ned;
<IO> → tewri <EXP>; | ID := adre CONST;
<EXP> → <EXP> OP <EXP> | ID | CONST

TODO

- criar OP_ARR
- criar UNARY_OP
- renomear DECLVAR para VAR_TYPE

Gramática Oficial do Cascal v.0.1.1α

Changelog:

- Modificada a produção <EXP> para ajudar na transformação em LL(1)

<S> → grampro ID; <S'>
<S'> → ginbe <PROGRAM> ned. | rav <VAR> ginbe <PROGRAM> ned.
<VAR> → <LIST_VAR>: VAR_TYPE; <VAR> | &
<LIST_VAR> → ID<LIST_VAR'>
<LIST_VAR'> → , <LIST_VAR> | &
<PROGRAM> → ID <PROGRAM'> | <LOOP><PROGRAM> | <COND><PROGRAM> | tewri
 <EXP>; <PROGRAM> | &
<PROGRAM'> → := <PROGRAM''> | OP_ARR := <EXP>;<PROGRAM>
<PROGRAM''> → <EXP>;<PROGRAM> | adre CONST; <PROGRAM> | UNARY_OP
 <EXP>;<PROGRAM>
<LOOP> → rof ID := <EXP> ot CONST od <PROGRAM> ned;
<COND> → fi <EXP> enth <PROGRAM> <ELSE>
<ELSE> → seel <PROGRAM> ned; | ned;
<EXP> → ID OP <EXP> | CONST OP <EXP> | ID | CONST

Gramática Oficial do Cascal v.0.2α

Changelog:

- Removidos os não-determinismos.

<S> → grampro ID; <S'>
<S'> → ginbe <PROGRAM> ned. | rav <VAR> ginbe <PROGRAM> ned.
<VAR> → <LIST_VAR>: VAR_TYPE; <VAR> | &
<LIST_VAR> → ID<LIST_VAR'>
<LIST_VAR'> → , <LIST_VAR> | &
<PROGRAM> → ID <PROGRAM'> | <LOOP><PROGRAM> | <COND><PROGRAM> | tewri
 <EXP>; <PROGRAM> | &
<PROGRAM'> → := <PROGRAM''> | OP_ARR := <EXP>;<PROGRAM>
<PROGRAM''> → <EXP>;<PROGRAM> | adre CONST; <PROGRAM> | UNARY_OP
 <EXP>;<PROGRAM>
<LOOP> → rof ID := <EXP> ot CONST od <PROGRAM> ned;
<COND> → fi <EXP> enth <PROGRAM> <ELSE>
<ELSE> → seel <PROGRAM> ned; | ned;
<EXP> → ID <EXP'> | CONST <EXP'>
<EXP'> → OP <EXP> | &

/*

<S> → grampro ID; <S'>
<S'> → ginbe <PROGRAM> ned. | rav <VAR> ginbe <PROGRAM> ned.
<VAR> → <LIST_VAR>: VAR_TYPE; <VAR> | &
<LIST_VAR> → ID<LIST_VAR'>
<LIST_VAR'> → , <LIST_VAR> | &
<PROGRAM> → ID <PROGRAM'> | <LOOP><PROGRAM> | <COND><PROGRAM> | tewri
 <EXP>; <PROGRAM> | &
<PROGRAM'> → := <PROGRAM''> | OP_ARR := <EXP>;<PROGRAM>
<PROGRAM''> → <EXP>;<PROGRAM> | adre CONST <PROGRAM>
<LOOP> → rof ID := <EXP> ot CONST od <PROGRAM> ned;
<COND> → fi <EXP> enth <PROGRAM> <ELSE>
<ELSE> → seel <PROGRAM> ned; | ned;
<EXP> → <EXP> OP <EXP> | ID | CONST | UNARY_OP <EXP>

*/

TODO

- criar OP_ARR
- criar UNARY_OP
- renomear DECLVAR para VAR_TYPE

Gramática Oficial do Cascal v.0.3α

Changelog:

- Removidas as recursões à esquerda.

<S> → grampro ID; <S'>

<S'> → ginbe <PROGRAM> ned. | rav <VAR> ginbe <PROGRAM> ned.

<VAR> → <LIST_VAR>: VAR_TYPE; <VAR> | &

<LIST_VAR> → ID<LIST_VAR'>

<LIST_VAR'> → , <LIST_VAR> | &

<PROGRAM> → ID <PROGRAM'> | <LOOP><PROGRAM> | <COND><PROGRAM> | tewri <EXP>; <PROGRAM> | &

<PROGRAM'> → := <PROGRAM''> | OP_ARR := <EXP>;<PROGRAM>

<PROGRAM''> → <EXP>;<PROGRAM> | adre CONST; <PROGRAM> | UNARY_OP <EXP>;<PROGRAM>

<LOOP> → rof ID := <EXP> ot CONST od <PROGRAM> ned;

<COND> → fi <EXP> enth <PROGRAM> <ELSE>

<ELSE> → seel <PROGRAM> ned; | ned;

<EXP> → ID <EXP'> | CONST <EXP'>

<EXP'> → OP <EXP> | &

TODO

- criar OP_ARR
- criar UNARY_OP
- renomear DECLVAR para VAR_TYPE
- renomear = para :=

First e Follows da Gramática

first(grampro) = {grampro}

first(ID) = {ID}

first(;) = {;}

first(ginbe) = {ginbe}

first(ned) = {ned}

first(.) = {.}

first(rav) = {rav}

first(:) = {:}

first(VAR_TYPE) = {VAR_TYPE}

first(,) = {,}

$\text{first}(\text{tewri}) = \{\text{tewri}\}$
 $\text{first}(:=) = \{:=\}$
 $\text{first}(\text{OP_ARR}) = \{\text{OP_ARR}\}$
 $\text{first}(\text{adre}) = \{\text{adre}\}$
 $\text{first}(\text{rof}) = \{\text{rof}\}$
 $\text{first}(\text{ot}) = \{\text{ot}\}$
 $\text{first}(\text{CONST}) = \{\text{CONST}\}$
 $\text{first}(\text{od}) = \{\text{od}\}$
 $\text{first}(\text{fi}) = \{\text{fi}\}$
 $\text{first}(\text{enth}) = \{\text{enth}\}$
 $\text{first}(\text{seel}) = \{\text{seel}\}$
 $\text{first}(\text{UNARY_OP}) = \{\text{UNARY_OP}\}$
 $\text{first}(\text{OP}) = \{\text{OP}\}$

$\text{first}(<\text{S}>) = \{\text{grampro}\}$
 $\text{first}(<\text{S}'>) = \{\text{ginbe}, \text{rav}\}$
 $\text{first}(<\text{VAR}>) = \{\text{ID}, \&\}$
 $\text{first}(<\text{LIST_VAR}>) = \{\text{ID}\}$
 $\text{first}(<\text{LIST_VAR}'>) = \{., \&\}$
 $\text{first}(<\text{PROGRAM}>) = \{\text{ID}, \text{rof}, \text{fi}, \text{tewri}, \&\}$
 $\text{first}(<\text{PROGRAM}'>) = \{:=, \text{OP_ARR}\}$
 $\text{first}(<\text{PROGRAM}''>) = \{\text{ID}, \text{CONST}, \text{adre}, \text{UNARY_OP}\}$
 $\text{first}(<\text{LOOP}>) = \{\text{rof}\}$
 $\text{first}(<\text{COND}>) = \{\text{fi}\}$
 $\text{first}(<\text{ELSE}>) = \{\text{seel}, \text{ned}\}$
 $\text{first}(<\text{EXP}>) = \{\text{ID}, \text{CONST}\}$
 $\text{first}(<\text{EXP}'>) = \{\text{OP}, \&\}$

$\text{FOL}(<\text{S}>) = \{\$\}$
 $\text{FOL}(<\text{S}'>) = \{\$\}$
 $\text{FOL}(<\text{VAR}>) = \{\text{ginbe}\}$
 $\text{FOL}(<\text{LIST_VAR}>) = \{:\}$
 $\text{FOL}(<\text{LIST_VAR}'>) = \{:\}$
 $\text{FOL}(<\text{PROGRAM}>) = \{\text{ned}, \text{seel}\}$
 $\text{FOL}(<\text{PROGRAM}'>) = \{\text{ned}, \text{seel}\}$
 $\text{FOL}(<\text{PROGRAM}''>) = \{\text{ned}, \text{seel}\}$
 $\text{FOL}(<\text{LOOP}>) = \{\text{ID}, \text{rof}, \text{fi}, \text{tewri}, \text{ned}, \text{seel}\}$
 $\text{FOL}(<\text{COND}>) = \{\text{ID}, \text{rof}, \text{fi}, \text{tewri}, \text{ned}, \text{seel}\}$
 $\text{FOL}(<\text{ELSE}>) = \{\text{ID}, \text{rof}, \text{fi}, \text{tewri}, \text{ned}, \text{seel}\}$
 $\text{FOL}(<\text{EXP}>) = \{:, \text{ot}, \text{enth}\}$
 $\text{FOL}(<\text{EXP}'>) = \{:, \text{ot}, \text{enth}\}$

Tabela de análise

- 1: **<S>** → grampro ID; <S'>
- 2: **<S'>** → ginbe <PROGRAM> ned.
- 3: **<S'>** → rav <VAR> ginbe <PROGRAM> ned.
- 4: **<VAR>** → <LIST_VAR>: VAR_TYPE; <VAR>
- 5: **<VAR>** → &
- 6: **<LIST_VAR>** → ID<LIST_VAR'>
- 7: **<LIST_VAR'>** → , <LIST_VAR>
- 8: **<LIST_VAR'>** → &
- 9: **<PROGRAM>** → ID <PROGRAM'>
- 10: **<PROGRAM>** → <LOOP><PROGRAM>
- 11: **<PROGRAM>** → <COND><PROGRAM>
- 12: **<PROGRAM>** → tewri <EXP>; <PROGRAM>
- 13: **<PROGRAM>** → &
- 14: **<PROGRAM'>** → := <PROGRAM''>
- 15: **<PROGRAM'>** → OP_ARR := <EXP>;<PROGRAM>
- 16: **<PROGRAM''>** → <EXP>;<PROGRAM>
- 17: **<PROGRAM''>** → adre CONST; <PROGRAM>
- 18: **<PROGRAM''>** → UNARY_OP <EXP>;<PROGRAM>
- 19: **<LOOP>** → rof ID := <EXP> ot CONST od ginbe <PROGRAM> ned;
- 20: **<COND>** → fi <EXP> enth <PROGRAM> <ELSE>
- 21: **<ELSE>** → seel <PROGRAM> ned;
- 22: **<ELSE>** → ned;
- 23: **<EXP>** → ID<EXP'>
- 24: **<EXP>** → CONST<EXP'>
- 25: **<EXP'>** → OP <EXP>
- 26: **<EXP'>** → &