

ESQUEMA DE TRADUÇÃO – completo

(para implementação do analisador semântico e gerador de código intermediário)

```

<programa> ::= #100 pr_begin <lista_instrucoes> pr_end #101 ;
<lista_instrucoes> ::= <instrucao> ";" | <instrucao> ";" <lista_instrucoes> ;
<instrucao> ::= <declaracao_variavel> | <comando> ;

<declaracao_variavel> ::= <tipo> <lista_identificadores> #119 ;
<tipo> ::= <simples> | <lista> ;
<simples> ::= pr_bool #120 | pr_int #120 | pr_float #120 | pr_string #120 ;
<lista> ::= pr_list "(" <simples> "," cte_int ")" ;
    // não será implementado nesse semestre
<lista_identificadores> ::= id #121 | id #121 "," <lista_identificadores> ;

<comando> ::= id #121 <atribuicao-add-delete> | <entrada> | <saida> | <selecao> | <repeticao> ;
<atribuicao-add-delete> ::= <atribuicao> | <add-delete> ;
<atribuicao> ::= "=" <expressao> #122 | "<-" <expressao> #122 ;
<add-delete> ::= pr_add "(" <expressao> "," <expressao> ")" | pr_delete "(" <expressao> ")" ;
    // não será implementado nesse semestre

<entrada> ::= pr_read "(" <lista_entrada> ")" ;
<lista_entrada> ::= <opcional> id #123 | <opcional> id #123 "," <lista_entrada>;
<opcional> ::= cte_string #124 "," | ï ;

<saida> ::= pr_print "(" <lista_expressoes> ")" #118 ;
<lista_expressoes> ::= <expressao> #102 | <expressao> #102 "," <lista_expressoes> ;

<selecao> ::= pr_if <expressao> #125 <lista_comandos> <else> pr_end #126 ;
<else> ::= ï | pr_else #127 <lista_comandos> ;

<repeticao> ::= pr_do #128 <lista_comandos> pr_until <expressao> #129 ;
<lista_comandos> ::= <comando> ";" | <comando> ";" <lista_comandos> ;

<expressao> ::= <valor> <expressao> ;
<expressao> ::= ï | pr_and <valor> #113 <expressao> | pr_or <valor> #114 <expressao> ;
<valor> ::= <relacional> | pr_true #115 | pr_false #116 | pr_not <valor> #117 ;
<relacional> ::= <aritmetica> <relacional> ;
<relacional> ::= ï | <operador_relacional> #111 <aritmetica> #112 ;
<operador_relacional> ::= "==" | "!=" | "<" | ">" ;
<aritmetica> ::= <termo> <aritmetica> ;
<aritmetica> ::= ï | "+" <termo> #106 <aritmetica> | "-" <termo> #107 <aritmetica> ;
<termo> ::= <fator> <termo> ;
<termo> ::= ï | "*" <fator> #108 <termo> | "/" <fator> #109 <termo> ;
<fator> ::= id #130 <fator> |
    cte_int #103 |
    cte_float #104 |
    cte_string #105 |
    "(" <expressao> ")" |
    "+" <fator> |
    "-" <fator> #110 ;
<fator> ::= ï | pr_count | pr_size | pr_elementOf "(" <expressao> ")" ;
    // não será implementado nesse semestre

```

DESCRIÇÃO DOS REGISTROS SEMÂNTICOS: para executar a análise semântica e a geração de código é necessário fazer uso de registros semânticos (outros podem ser definidos, bem como os descritos abaixo podem ser alterados, conforme a implementação das ações semânticas):

- **operador_relacional** (inicialmente igual a ""): usado para armazenar o operador relacional reconhecido pela ação #111, para uso posterior na ação #112
- **tipo** (inicialmente igual a ""): usado para armazenar o tipo reconhecido pela ação #120, para uso posterior na ação #119
- **código_objeto**: usado para armazenar o código objeto gerado
- **pilha_tipos** (inicialmente vazia): usada para determinar o tipo de uma expressão durante a compilação do programa
- **pilha_rotulos** (inicialmente vazia): usada na análise dos comandos de seleção e de repetição
- **lista_identificadores** (inicialmente vazia): usada para armazenar os identificadores reconhecidos pela ação #121, para uso posterior nas ações #119 e #122
- **tabela_simbolos** (inicialmente vazia): usada para armazenar os identificadores declarados (ação #119). Cada linha da tabela tem dois campos: o identificador da variável declarada e o tipo correspondente.

identificador	tipo
de variável do tipo <code>bool</code>	<code>bool</code>
de variável do tipo <code>int</code>	<code>int64</code>
de variável do tipo <code>float</code>	<code>float64</code>
de variável do tipo <code>string</code>	<code>string</code>

TABELA DE TIPOS: o tipo de uma <expressao> deve ser determinado da seguinte forma:

operando ₁	operando ₂	operador	tipo resultante
<code>id</code>			de acordo com declaração de variáveis
<code>cte_int</code>			<code>int64</code>
<code>cte_float</code>			<code>float64</code>
<code>cte_string</code>			<code>string</code>
<code>true</code>			<code>bool</code>
<code>false</code>			<code>bool</code>
<code>int64</code>		operadores unários: + -	<code>int64</code>
<code>float64</code>		operadores unários: + -	<code>float64</code>
<code>int64</code>	<code>int64</code>	operadores binários: + - *	<code>int64</code>
<code>int64</code> <code>float64</code> <code>float64</code>	<code>float64</code> <code>int64</code> <code>float64</code>	operadores binários: + - *	<code>float64</code>
<code>int64 ou float64</code>	<code>int64 ou float64</code>	operadores binários: /	<code>float64</code>
<code>int64 ou float64</code>	<code>int64 ou float64</code>	== ~<>	<code>bool</code>
<code>string</code>	<code>string</code>	== ~<>	<code>bool</code>
<code>bool</code>		operador unário: <code>not</code>	<code>bool</code>
<code>bool</code>	<code>bool</code>	operadores binários: <code>and or</code>	<code>bool</code>

A verificação da compatibilidade de tipos não será implementada, ou seja, deve-se considerar que os operadores das expressões são de tipos compatíveis (é responsabilidade do programador escrever o programa corretamente). Mas, é necessário determinar o tipo de uma expressão, conforme indicado na tabela acima e descrito nas ações semânticas a seguir.

DESCRÍÇÃO DA SEMÂNTICA:

- (1) A ação #100 deve gerar código objeto na linguagem intermediária (IL) com o cabeçalho do programa objeto.
- (2) A ação #101 deve gerar código objeto com as instruções para finalizar o programa objeto.
- (3) A semântica do comando <saída> é a seguinte:
 - ação #102:
 - desempilhar um tipo da pilha_tipos;
 - valores do tipo `int64` da linguagem fonte são tratados como `float64` em IL, portanto devem ser convertidos para `int64` (código: conv.i8);
 - gerar código objeto para escrever o valor conforme o tipo desempilhado (código: call void [mscorlib]System.Console::Write(<tipo>), onde <tipo> pode ser `int64`, `float64`, `string` ou `bool`).
 - ação #118:
 - gerar código objeto para escrever quebra de linha na saída padrão.
- (4) A semântica para constantes em uma <expressao> é a seguinte:
 - para `cte_int` (ação #103):
 - empilhar na pilha_tipos o tipo correspondente conforme indicado na TABELA DE TIPOS;
 - gerar código objeto para carregar o valor da constante (código: ldc.i8 token.getLexeme), observando que valores do tipo `int64` da linguagem fonte são tratados como `float64` em IL, portanto devem ser convertidos para `float64` (código: conv.r8).
 - para `cte_float` (ação #104):
 - empilhar na pilha_tipos o tipo correspondente conforme indicado na TABELA DE TIPOS;
 - gerar código objeto para carregar o valor da constante (código: ldc.r8 token.getLexeme).
 - para `cte_string` (ação #105):
 - empilhar na pilha_tipos o tipo correspondente conforme indicado na TABELA DE TIPOS;
 - gerar código objeto para carregar o valor da constante.
 - para `true` (ação #115):
 - empilhar na pilha_tipos o tipo correspondente conforme indicado na TABELA DE TIPOS;
 - gerar código objeto para carregar o valor da constante.

- para `false` (ação #116):
 - empilhar na `pilha_tipos` o tipo correspondente conforme indicado na TABELA DE TIPOS;
 - gerar código objeto para carregar o valor da constante.
- (5) A semântica para operadores aritméticos em uma `<expressao>` é a seguinte:
- para o operador aritmético unário `--` (ação #110):
 - gerar código objeto para efetuar a operação correspondente.
 - para os operadores aritméticos binários (ações #106, #107, #108, #109):
 - desempilhar dois tipos da `pilha_tipos`, empilhar o tipo resultante da operação conforme indicado na TABELA DE TIPOS;
 - gerar código objeto para efetuar a operação correspondente (código: `add`, `sub`, `mul` ou `div`, respectivamente).
- (6) A semântica para os operadores relacionais em uma `<expressao>` é a seguinte:
- ação #111:
 - guardar em `operador_relacional` o operador relacional reconhecido.
 - ação #112:
 - desempilhar dois tipos da `pilha_tipos`, empilhar o tipo resultante da operação conforme indicado na TABELA DE TIPOS;
 - gerar código objeto para efetuar a operação correspondente ao operador relacional armazenado em `operador_relacional`.
- (7) A semântica para os operadores lógicos em uma `<expressao>` é a seguinte:
- para o operador lógico unário `not` (ação #117):
 - gerar código objeto para efetuar a operação correspondente.
 - para os operadores lógicos binários (ações #113, #114):
 - desempilhar dois tipos da `pilha_tipos`, empilhar o tipo resultante da operação conforme indicado na TABELA DE TIPOS;
 - gerar código objeto para efetuar a operação correspondente.
- (8) A semântica da declaração de variáveis é a seguinte:
- ação #120:
 - guardar `<tipo> (token.getLexeme)` em `tipo` para uso posterior.
 - ação #121:
 - guardar `id (token.getLexeme)` na `lista_identificadores` para uso posterior.
 - ação #119: para cada `id` da `lista_identificadores`:
 - inserir o `id` na `tabela_simbolos` com o `tipo` guardado na ação #120, sendo que identificadores do tipo `int` na linguagem fonte são declarados como `int64` em IL; do tipo `float` na linguagem fonte são declarados como `float64` na IL; do tipo `string` na linguagem fonte são declarados como `string` na IL; do tipo `bool` na linguagem fonte são declarados como `bool` na IL;
 - gerar código objeto para declarar o `id` (código: `.locals (tipo id)`), onde o tipo do `id` pode ser: `int64`, `float64`, `string` ou `bool`;
 - limpar a `lista_identificadores`, após o processamento.
- (9) A semântica do comando `<atribuição>` é a seguinte:
- ação #121:
 - guardar `id (token.getLexeme)` na `lista_identificadores` para uso posterior.
 - ação #122:
 - desempilhar o tipo da `<expressao>` da `pilha_tipos`;
 - se `<expressao>` for do tipo `int64`, primeiramente deve ser convertida para `int64` (código: `conv.i8`);
 - recuperar `id` armazenado na `lista_identificadores`;
 - gerar código objeto para armazenar o valor da `<expressao>` em `id` (código: `stloc id`);
 - limpar a `lista_identificadores`, após o processamento.
- (10) A semântica do comando `<entrada>` é a seguinte:
- a ação #123:
 - verificar se `id (token.getLexeme)` é do tipo `bool`:
 - (a) em caso positivo, encerrar a execução e apontar erro semântico, indicando a linha e apresentando a mensagem `id inválido para comando de entrada` (por exemplo: `logico inválido para comando de entrada`);

- (b) em caso negativo:
 - (i) gerar código objeto para ler (da entrada padrão) um valor do tipo de `id`, onde o tipo do `id` é determinado quando da declaração de variáveis, podendo ser: `int64`, `float64` ou `string`;
 - (ii) gerar código objeto para armazenar o valor lido em `id` (código: `stloc id`).
- a ação #124:
 - gerar código objeto para carregar o valor da `cte_string`;
 - gerar código objeto para escrever a constante (código: `call void [mscorlib]System.Console::Write(string)`).

(11) A semântica de `id` (ação #130) em `<expressao>` é a seguinte:

- a ação #130:
 - empilhar na `pilha_tipos` o tipo correspondente do `id` (`token.getLexeme`) conforme indicado na TABELA DE TIPOS, onde o tipo do `id` é determinado quando da declaração de variáveis, podendo ser: `bool`, `int64`, `float64` ou `string`;
 - gerar código objeto para carregar o valor armazenado em `id`;
 - se `id` for do tipo `int64`, gerar código objeto para converter o valor para `float64` (código: `conv.r8`).

(12) A semântica do comando `<seleção>` é a seguinte:

- ação #125:
 - desempilhar o tipo da `<expressao>` da `pilha_tipos` e verificar se o tipo é `bool`;
 - (a) em caso negativo, encerrar a execução e apontar erro semântico, indicando a linha e apresentando a mensagem expressão incompatível em comando de seleção;
 - (b) em caso positivo:
 - (i) criar um rótulo (`novo_rotulo1`);
 - (ii) gerar código objeto para desviar os comandos da cláusula `if` caso o resultado da avaliação da `<expressao> for false` (código: `brfalse novo_rotulo1`);
 - (iii) empilhar o rótulo (`novo_rotulo1`) na `pilha_rotulos` para resolução posterior.
- ação #127:
 - criar um rótulo (`novo_rotulo2`);
 - gerar código objeto para desviar incondicionalmente para o primeiro comando após o comando `<seleção>` (código: `br novo_rotulo2`);
 - desempilhar `novo_rotulo1` da `pilha_rotulos`;
 - rotular o primeiro comando da `<lista_comandos>` associada à cláusula `else` com o rótulo desempilhado (código: `novo_rotulo1:`);
 - empilhar o rótulo (`novo_rotulo2`) na `pilha_rotulos` para resolução posterior.
- ação #126:
 - desempilhar um rótulo da `pilha_rotulos` (`rotulo_desempilhado`);
 - rotular a próxima instrução do código objeto com o rótulo desempilhado (código: `rotulo_desempilhado:`).

(13) A semântica do comando `<repetição>` é a seguinte:

- ação #128:
 - criar um rótulo (`novo_rotulo`);
 - rotular a próxima instrução do código objeto com o rótulo criado (código: `novo_rotulo:`);
 - empilhar o rótulo (`novo_rotulo`) na `pilha_rotulos` para resolução posterior.
- ação #129:
 - desempilhar o tipo da `<expressao>` da `pilha_tipos` e verificar se o tipo é `bool`;
 - (a) em caso negativo, encerrar a execução e apontar erro semântico, indicando a linha e apresentando a mensagem expressão incompatível em comando de repetição;
 - (b) em caso positivo:
 - (i) desempilhar um rótulo da `pilha_rotulos` (`rotulo_desempilhado`);
 - (ii) gerar código objeto para desviar para o primeiro comando do comando `<repetição>` caso o resultado da avaliação da `<expressao> seja false` (código: `brfalse rotulo_desempilhado`).

OBSERVAÇÃO: Para os comandos de `<seleção>` ou `<repetição>`, cada vez que um rótulo (`novo_rótulo`) é criado, deve ser colocado na `pilha_rotulos` para ser “resolvido” posteriormente, lembrando que um programa pode possuir vários comandos de `<seleção>` ou `<repetição>`, aninhados ou não. Isto significa que devem ser criados rótulos (os rótulos são sequenciais) diferentes para cada comando.