



$D \rightarrow \text{var id} : T$	$D.t := \text{SetOf}(\text{id.txt}, T.t)$
$D \rightarrow D ; D$	$D_0.t := D_1.t \cup D_2.t$
$T \rightarrow \text{integer}$	$T.t := \text{inteiro}$
$T \rightarrow \text{char}$	$T.t := \text{caractere}$
$T \rightarrow \text{bool}$	$T.t := \text{booleano}$
$T \rightarrow \text{array} [ \text{num} ] \text{ of } T$	$T_0.t := \text{array}(\text{num.val}, T_1.t)$
$C \rightarrow \text{id} := E$	$E.\text{env} := C.\text{env}$ $C.\text{ck} := (\text{lookup}(\text{id}, E.\text{env}) = E.\text{tp})$
$C \rightarrow \text{if } E \text{ then } C \text{ else } C$	$E.\text{env} := C_0.\text{env}$ $C_1.\text{env} := C_0.\text{env}$ $C_2.\text{env} := C_0.\text{env}$ $C_0.\text{ck} := (E.\text{tp} = \text{booleano}) \wedge C_1.\text{ck} \wedge C_2.\text{ck}$
$C \rightarrow \text{while } E \text{ do } C$	$E.\text{env} := C_0.\text{env}$ $C_1.\text{env} := C_0.\text{env}$ $C_0.\text{ck} := (E.\text{tp} = \text{booleano}) \wedge C_1.\text{ck}$
$C \rightarrow \text{read}(\text{id})$	$C.\text{ck} := \text{verdadeiro}$
$C \rightarrow \text{write}(E)$	$E.\text{env} := C.\text{env}$ $C.\text{ck} := (E.\text{tp} = \text{booleano} \vee E.\text{tp} = \text{caractere} \vee E.\text{tp} = \text{inteiro})$
$E \rightarrow \text{id}$ $E \rightarrow \text{id}[E]$	$E.\text{tp} = \text{lookup}(\text{id}, E.\text{env})$ $E_1.\text{env} := E_0.\text{env}$ <b>if</b> $E_1.\text{tp} = \text{inteiro}$ <b>then</b> $E_0.\text{tp} := \text{lookup}(\text{id}, E.\text{env})$ <b>else</b> $E_0.\text{tp} := \text{erro}$
$E \rightarrow \text{num}$	$E.\text{tp} := \text{inteiro}$
$E \rightarrow \text{truth-value}$	$E.\text{tp} := \text{booleano}$
$E \rightarrow \text{character}$	$E.\text{tp} := \text{caractere}$
$E \rightarrow (E)$	$E_1.\text{env} := E_0.\text{env}$ $E_0.\text{tp} := E_1.\text{tp}$
$E \rightarrow E + E$	$E_1.\text{env} := E_0.\text{env}$ $E_2.\text{env} := E_0.\text{env}$ <b>if</b> $E_1.\text{tp} = \text{inteiro} \wedge E_2.\text{tp} = \text{inteiro}$ <b>then</b> $E_0.\text{tp} := \text{inteiro}$ <b>else</b> $E_0.\text{tp} := \text{erro}$
$E \rightarrow E \text{ or } E$	$E_1.\text{env} := E_0.\text{env}$ $E_2.\text{env} := E_0.\text{env}$ <b>if</b> $E_1.\text{tp} = \text{booleano} \wedge E_2.\text{tp} = \text{booleano}$ <b>then</b> $E_0.\text{tp} := \text{booleano}$ <b>else</b> $E_0.\text{tp} := \text{erro}$
$E \rightarrow \text{not } E$	$E_1.\text{env} := E_0.\text{env}$ <b>if</b> $E_1.\text{tp} = \text{booleano}$

**then** E<sub>0</sub>.tp := *booleano*  
**else** E<sub>0</sub>.tp := *erro*

- a) Faça um programa simples e válido nesta linguagem.
- b) Calcule os atributos do programa dado no item anterior.

5) Supondo o trecho de código em C dado abaixo, responda:

```
int f(int a, float b) {  
    float r = a + b;  
    return r;  
}  
void main() {  
    int a = 2, b = 3, ri;  
    float rf;  
    ri = f(a,3);  
    rf = f(2,b);  
}
```

- a) Qual a tabela de símbolos resultante de sua análise?
- b) Em quais pontos do código são realizadas as operações de *consulta* a tabela de símbolos?
- c) Em quais pontos do código são realizadas as operações de *inserção* na tabela de símbolos?
- d) Haveriam erros semânticos a serem reportados? Se sim, quais e por quê?

6) Qual seria o conteúdo da tabela de símbolos resultante da análise do seguinte trecho de código:

```
public class C {  
  
    private int x;  
  
    class I {  
        public static float square() {  
            return x * x;  
        }  
    }  
  
    public void setX(int valor) {  
        this.x = valor;  
    }  
  
    public int getX() {  
        return this.x;  
    }  
  
    public float getXQuadrado() {  
        return I.square();  
    }  
}
```

7) Explique por que empregar gramáticas S-atribuídas é conveniente com parsers ascendentes.