

# SELMA

Vonk, J  
s0132778  
Matenweg 75-201

Florisson, M  
s0165972  
Box Calslaan 60-30

July 3, 2011

# Contents

<b>1</b>	<b>Inleiding</b>	<b>2</b>
<b>2</b>	<b>Beknopte beschrijving</b>	<b>3</b>
<b>3</b>	<b>Problemen en oplossingen</b>	<b>4</b>
<b>4</b>	<b>Syntax, context-beperkingen en semantiek</b>	<b>5</b>
4.1	Lexer - terminals . . . . .	5
4.2	De basis - Programma . . . . .	7
4.3	Expression_statement . . . . .	7
4.4	Declaraties en types . . . . .	7
4.4.1	Syntax . . . . .	7
4.4.2	Context . . . . .	8
4.4.3	Semantiek . . . . .	8
4.4.4	Voorbeeld . . . . .	8
4.5	Functiedeclaratie . . . . .	8
4.5.1	Syntax . . . . .	9
4.5.2	Context . . . . .	9
4.5.3	Semantiek . . . . .	9
4.5.4	Voorbeeld . . . . .	9
4.6	Expressies - assignment . . . . .	10
4.6.1	Syntax . . . . .	10
4.6.2	Context . . . . .	10
4.6.3	Semantiek . . . . .	10
4.6.4	Voorbeeld . . . . .	10
4.7	Expressies - OR . . . . .	10
4.7.1	Syntax . . . . .	11
4.7.2	Context . . . . .	11
4.7.3	Semantiek . . . . .	11
4.7.4	Voorbeeld . . . . .	11
4.8	Expressies - AND . . . . .	11
4.8.1	Syntax . . . . .	12
4.8.2	Context . . . . .	12
4.8.3	Semantiek . . . . .	12
4.8.4	Voorbeeld . . . . .	12
4.9	Expressies - Relaties . . . . .	12
4.9.1	Syntax . . . . .	12
4.9.2	Context . . . . .	13
4.9.3	Semantiek . . . . .	13
4.9.4	Voorbeeld . . . . .	13
4.10	Expressies - plus en minus . . . . .	13
4.10.1	Syntax . . . . .	13
4.10.2	Context . . . . .	13
4.10.3	Semantiek . . . . .	13

4.10.4	Voorbeeld . . . . .	14
4.11	Expressies - delen en vermenigvuldigen . . . . .	14
4.11.1	Syntax . . . . .	14
4.11.2	Context . . . . .	14
4.11.3	Semantiek . . . . .	14
4.11.4	Voorbeeld . . . . .	14
4.12	Expressies - unaries . . . . .	14
4.12.1	Syntax . . . . .	15
4.12.2	Context . . . . .	15
4.12.3	Semantiek . . . . .	15
4.12.4	Voorbeeld . . . . .	15
4.13	Expressies - toplevel . . . . .	15
4.13.1	Syntax . . . . .	16
4.13.2	Context . . . . .	16
4.13.3	Semantiek . . . . .	16
4.13.4	Voorbeeld . . . . .	16
4.14	Unsigned constants . . . . .	16
4.14.1	Syntax . . . . .	16
4.14.2	Context . . . . .	17
4.14.3	Semantiek . . . . .	17
4.14.4	Voorbeeld . . . . .	17
4.15	Identifier . . . . .	17
4.15.1	Syntax . . . . .	17
4.15.2	Context . . . . .	18
4.15.3	Semantiek . . . . .	18
4.15.4	Voorbeeld . . . . .	18
4.16	Read . . . . .	18
4.16.1	Syntax . . . . .	18
4.16.2	Context . . . . .	18
4.16.3	Semantiek . . . . .	18
4.16.4	Voorbeeld . . . . .	19
4.17	Print . . . . .	19
4.17.1	Syntax . . . . .	19
4.17.2	Context . . . . .	19
4.17.3	Semantiek . . . . .	19
4.17.4	Voorbeeld . . . . .	19
4.18	If . . . . .	19
4.18.1	Syntax . . . . .	19
4.18.2	Context . . . . .	19
4.18.3	Semantiek . . . . .	20
4.18.4	Voorbeeld . . . . .	20
4.19	While . . . . .	20
4.19.1	Syntax . . . . .	20
4.19.2	Context . . . . .	20
4.19.3	Semantiek . . . . .	20
4.19.4	Voorbeeld . . . . .	20

4.20	Functieaanroep . . . . .	21
4.20.1	Syntax . . . . .	21
4.20.2	Context . . . . .	21
4.20.3	Semantiek . . . . .	21
4.20.4	Voorbeeld . . . . .	21
4.21	Closed expression . . . . .	21
4.21.1	Syntax . . . . .	21
4.21.2	Context . . . . .	21
4.21.3	Semantiek . . . . .	22
4.21.4	Voorbeeld . . . . .	22
4.22	Closed compoundexpression . . . . .	22
4.22.1	Syntax . . . . .	22
4.22.2	Context . . . . .	22
4.22.3	Semantiek . . . . .	22
4.22.4	Voorbeeld . . . . .	22
<b>5</b>	<b>Vertaalregels</b>	<b>23</b>
5.1	Run . . . . .	23
5.1.1	Program . . . . .	23
5.2	Execute . . . . .	24
5.2.1	ExpressionStatement . . . . .	24
5.2.2	while . . . . .	25
5.3	Evaluate . . . . .	25
5.3.1	Compound Expression . . . . .	25
5.3.2	if then else expression . . . . .	25
5.3.3	Identifier . . . . .	26
5.3.4	Integer Literal . . . . .	26
5.3.5	Character Literal . . . . .	26
5.3.6	Boolean Literals . . . . .	26
5.3.7	Arithmetic, AND en OR . . . . .	26
5.3.8	Relational operators . . . . .	27
5.3.9	Unary Plus and Minus . . . . .	27
5.3.10	NOT . . . . .	28
5.3.11	Assignment . . . . .	28
5.3.12	Print . . . . .	28
5.3.13	Read . . . . .	29
5.4	Elaborate . . . . .	29
<b>6</b>	<b>Beschrijving van Java programmatuur</b>	<b>30</b>
6.1	main - SELMA . . . . .	30
6.2	SELMAException . . . . .	30
6.3	SELMATreeAdaptor . . . . .	30
6.4	SELMATree . . . . .	30
6.5	SymbolTable . . . . .	31
6.5.1	SymbolTableException . . . . .	32
6.6	IDEntry . . . . .	32

6.7	CheckerEntry . . . . .	32
6.8	CompilerEntry . . . . .	32
<b>7</b>	<b>Testplan en -resultaten</b>	<b>33</b>
<b>8</b>	<b>Conclusies</b>	<b>36</b>
<b>9</b>	<b>Appendix</b>	<b>37</b>
9.1	ANTLR Lexer & Parser specificatie . . . . .	37
9.2	ANTLR Checker specificatie . . . . .	42
9.3	ANTLR Codegenerator specificatie . . . . .	49
9.4	ANTLR Codegenerator Stringtemplate specificatie . . . . .	54
9.5	Invoer- en uitvoer van een uitgebreid testprogramma . . . . .	60

# 1 Inleiding

Voor vertalerbouw dient als eindopdracht een eigen taal geschreven te worden. Deze taal dient een expression-language te zijn, dit is een taal die geen statements, maar enkel expressies kent. Alles wat je dus aanroept zal een waarde teruggeven.

Voor deze zelfbedachte taal dient een parser en lexer geschreven te worden, een checker en een compiler. Hierbij dient een verslag met een uitgebreide beschrijving van de taal en een goede kijk op hoe alles onder de motorkap werkt. Ook moet er een bewijs worden geleverd dat de taal werkt, dit kan door een testprogramma te schrijven dat tamelijk uitgebreid is en te kijken of dit werkt naar behoren. (exhaustive testing)

Hoe uitgebreid de te definiëren taal wordt is aan de studenten zelf - dit is echter terug te zien in het te behalen cijfer.

Voor onze taal, SELMA, hebben wij gekozen voor het volgende:

**Klopt?**

- Basic Expression Language
- If- & while-statements
- Ondersteunen van functies
- Compileren naar JVM-code in plaats van TAM-code

Onze taal heet SELMA. Een naam aan een taal geven is lastig, zo waren er een aantal andere opties zoals: SMEF of Taal voor Vertalerbouw (TV). SELMA staat voor Simpel Expression Language. Nu moest de afkorting wat meer zeggen dus kozen we voor de meisjesnaam SELMA, alleen maar omdat een afkorting vinden voor SELDERIE wel heel veel werk is.

Gelukkig heet onze taal dus geen SELDERIE, maar SELMA:

Waarbij de MA voor Minor Adjustments stond, we hebben inmiddels zoveel werk eraan gehad dat "Minor" dat geen eer meer aan doet.

Dus met gepaste trots presenteren wij u SELMA:

Simple Expression Language Met Augurk

Vanaf nu enkel nog naar te verwijzen als SELMA.

## 2 Beknopte beschrijving

Onze taal is gemaakt naar de gegeven instructies van de practicumhandleiding en alles is of een expressie of declaration in deze taal. Bij sommige expressies is het echter niet mogelijk een resultaat te geven, hier kunnen die expressies niet anders dan een void-resultaat retourneren, wat ze effectief een statement maakt. De structuur van de taal en de keywords lijken qua layout op een hybride tussen C en Pascal.

De volledige taal is LL(1) wij hebben hierdoor vooral tijdens het ontwerpen goed moeten nadenken hoe we de taal zo logisch mogelijk opbouwden zodat de parser er mee uit de voeten kon. Eventueel is er de mogelijkheid om lokaal 1 stap verder te kijken, wij hebben dit echter niet nodig gehad omdat wij voldoende keywords hebben gebruikt, zoals voor een functie een @ zetten - en we in de parser bewust rekening hebben gehouden met de LL(1) limitatie.

@?

SELMA compileerde in eerste instantie naar TAM, op de cd is een fragment van deze code te zien. We hebben echter besloten dat het mooier was om JVM te gebruiken, niet zo zeer uit praktisch oogpunt, maar meer omdat JVM-bytecode ook door "echte" talen wordt gebruikt en omdat het een pluspunt is in de eindbeoordeling.

Op het moment dat we besloten om te schakelen waren we blij dat we hadden gekozen voor het gebruik van stringTemplates bij de codegeneratie, dit heeft ons wat werk gescheeld. En technisch gezien zouden we zo een extra compiler naar TAM-code erbij kunnen doen, aangezien er geen andere reden is dan "omdat het kan" hebben we onszelf die moeite bespaard.

Lees verder - of probeer eens een testprogramma te compileren in SELMA - om te leren hoe de vork nou precies in de steel zit met deze taal.

- Mark & Jeroen

### **3 Problemen en oplossingen**

uitleg over de wijze waarop je de problemen die je bent tegengekomen bij het maken van de opdracht hebt opgelost (maximaal twee A4-tjes).



## 4 Syntax, context-beperkingen en semantiek

### 4.1 Lexer - terminals

Om de code te kunnen parsen zal deze eerst door de lexer moeten gaan. Hier definiëren wij een aantal terminal symbolen. Dit is een eindige set van een aantal symbolen of woorden, de lexer zal deze herkennen. Mits ze in de juiste volgorde worden gebruikt krijg je taalconstructies die de parser vervolgens weer begrijpt. We hebben een aantal speciale terminals die zijn opgebouwd uit meerdere karakters bijvoorbeeld. Deze vormen de lexicon. En een drietal terminals zonder textuele vorm. Deze zijn enkel voor de interne boekhouding van de parser.

CHARV	APOSTROPHE LETTER APOSTROPHE;
BOOLEAN	(TRUE   FALSE);
ID	LETTER (LETTER   DIGIT)*;
NUMBER	DIGIT+;
DIGIT	( '0' .. '9' );
LOWER	( 'a' .. 'z' );
UPPER	( 'A' .. 'Z' );
LETTER	(LOWER   UPPER);
TRUE	'true ';
FALSE	'false ';
UMIN;	
UPLUS;	
COMPOUND;	

Verder zijn er nog de 'gewone' terminals. Te verdelen in keywords, tokens en operators. Keywords geven aan dat er een bepaalde actie gedaan wordt, zoals een variabele declareren of een if statement. Tokens zijn er om de taal iets meer structuur te geven, denk aan comma's tussen de variabelen. En operators zijn bewerkingen die je kunt uitvoeren op 1 of meer expressies.

Tokens		Keywords	
COLON	' : ';	PRINT	' print ';
SEMICOLON	' ; ';	READ	' read ';
LPAREN	' ( ';	VAR	' var ';
RPAREN	' ) ';	CONST	' const ';
LCURLY	' { ';	INT	' integer ';
RCURLY	' } ';	BOOL	' boolean ';
COMMA	' , ';	CHAR	' character ';
EQ	' = ';	BEGIN	' begin ';
APOSTROPHE	' ' ';	END	' end . ';
		IF	' if ';
		THEN	' then ';
		ELSE	' else ';
		FI	' fi ';
		WHILE	' while ';
		DO	' do ';
		OD	' od ';
		PROC	' procedure ';
		FUNC	' function ';
Operators			
NOT	' ! ';		
MULT	' * ';		
DIV	' / ';		
MOD	' % ';		
PLUS	' + ';		
MINUS	' - ';		
RELS	' < ';		
RELSE	' < = ';		
RELGE	' > = ';		
RELG	' > ';		
RELE	' = = ';		
RELNE	' < > ';		
AND	' & & ';		
OR	'     ';		
BECOMES	' : = ';		

## 4.2 De basis - Programma

De basis van het programma geeft een aantal restricties op aan de taal. Allereerst is er het programma, dit bestaat uit een (zeer grote) compoundexpression waarna het programma stopt (End Of File). Deze wordt hier herschreven. Een compoundexpression is uiteindelijk opgebouwd uit een serie declaraties en statements, gescheiden door een semicolon. Hier is te zien dat het programma uit minimaal 1 expressie bestaat, dat declaraties en expressies door elkaar gebruikt mogen worden en dat het laatste statement in een programma altijd een expressie is.

```
program
    : compoundexpression EOF
      -> ^(BEGIN compoundexpression END)
    ;

compoundexpression
    : cmp -> ^(COMPOUND cmp)
    ;

cmp
    : ((declaration SEMICOLON!)* expression_statement? SEMICOLON! )+
    ;
```

## 4.3 Expression\_statement

Dit is een speciale tussenstap voor de interne boekhouding. Na elke semicolon zal de mogelijk resterende waarde van de stack worden gepopped. Dit maakt dat er niet aan het eind van ons programma een hoop troep op de stack staat. Voorwaarde is wel dat er wordt bijgehouden wanneer een expression van het type void is, dan hoeft er namelijk niet gepopped te worden.

```
expression_statement
    : expression -> ^(EXPRESSION_STATEMENT expression)
    ;
```

## 4.4 Declaraties en types

SELMA kent twee soorten waarden-declaraties, variabelen en constanten. SELMA staat toe om per declaratie meerdere identifiers te definiëren. Bij de declaratie dien je het type van de te declareren waarde mee te geven. En bij een constante dien je uiteraard een waarde mee te geven.

### 4.4.1 Syntax

```
declaration
//      : VAR^ identifier (COMMA! identifier)* COLON! type
//      | CONST^ identifier (COMMA! identifier)* COLON! type EQ!
//      unsignedConstant
```

```

      : VAR identifier (COMMA identifier)* COLON type
        -> ^(VAR type identifier)+
      | CONST identifier (COMMA identifier)* COLON type EQ
        unsignedConstant
        -> ^(CONST type unsignedConstant identifier)+
      | FUNCDEF^ identifier LPAREN! (funcpars SEMICOLON!)* RPAREN
        ! funcbody
      ;
funcpars : identifier (COMMA identifier)* COLON type -> (identifier
type)+;
type
  : INT
  | BOOL
  | CHAR
  ;

```

#### 4.4.2 Context

- Het gegeven type dient bij de constante overeen te komen met het type van de gegeven waarde.
- Identifiers mogen niet eerder gedeclareerd zijn, in de huidige of bovenliggende scope.

#### 4.4.3 Semantiek

Er zal ruimte gereserveerd worden voor de variabele en het adres wordt onthouden. Voor een constante geldt hetzelfde behalve dat dan ook direct de desbetreffende waarde op dat adres wordt gezet. Op het moment dat elders in het programma een verwijzing is naar deze gedeclareerde dan zal deze variabele of constante geladen worden.

#### 4.4.4 Voorbeeld

```

var i, x: integer;
const c: char = 'g';
const b,t: boolean = true;

```

### 4.5 Functiedeclaratie

SELMA kent ook nog een functie declaratie. Deze valt logischerwijs ook onder de declaraties. De declaratie van een functie dient altijd voor het gebruik te komen. Een functie kan als een soort procedure worden gebruikt door geen return-type op te geven. Het return-type wordt dan automatisch void. Dit hebben we express gedaan, we willen het namelijk altijd een functie noemen, aangezien procedures niet echt een plek hebben binnen een expressietaal.

### 4.5.1 Syntax

```
      | FUNCDEF^ identifier LPAREN! (funcpars SEMICOLON!)* RPAREN
      ! funcbody
funcbody
: COLON type LCURLY compoundexpression FUNCRETUR
  expression SEMICOLON RCURLY -> ^(FUNCRETUR type
  compoundexpression expression)
| LCURLY! compoundexpression RCURLY!
;
```

### 4.5.2 Context

- De naam van de functie moet uniek zijn als functienaam, er mag wel een variabele of constante bestaan met die naam.
- De opgegeven identifiers moeten allemaal een andere naam hebben, ze hoeven echter niet uniek te zijn binnen het programma aangezien ze in een aparte scope staan.
- Het type van de expressie na het returntype dient hetzelfde te zijn als type.

### 4.5.3 Semantiek

Het adres waar deze functie staat wordt opgeslagen. Daarna komt de code van de functie. Aan het einde van de functie zal eventueel een result op de stack worden gezet en wordt het adres dat aan het begin is gegeven aangeroepen om weer terug te komen op de plek waar de functie wordt aangeroepen.

### 4.5.4 Voorbeeld

```
function foo() {
    6*7;
}
function foo(awesome, less: boolean; bar: integer): integer {
    var i: integer;

    if (awesome;) then
        i := 42;
    else
        i := 2;
    fi;

    return i;
}
```

## 4.6 Expressies - assignment

De expressies zijn ingedeeld in verschillende niveaus, dit om te zorgen dat ze in de juiste volgorde worden uitgevoerd. Zo willen we dat  $6+3*12$  niet 108 is maar 42, niet alleen om dat 42 een mooier getal is, maar voornamelijk omdat het fijn is als de taal voldoet aan de conventionele rekenregels.

Het hoogste niveau is de assignment.

### 4.6.1 Syntax

```
expression
    : expr_assignment
    ;

expr_assignment
    : expr_arithmetic (BECOMES^ expression)?
    ;
```

### 4.6.2 Context

- `expr_arithmetic` moet een identifier worden, in het eind, aangezien dat het enige is waaraan je een waarde kunt toekennen
- deze identifier moet dan verwijzen naar een geldige variabele
- het type van `expression` en `expression_arithmetic` moet hetzelfde zijn
- `expression` is van het type van `expr_assignment`
- `expr_assignment` is van het type van `expr_arithmetic`

### 4.6.3 Semantiek

De waarde van `expression` zal worden toegekend aan het linker deel van de assignment. Tevens gaat de waarde van de hele expressie op de stack, zo is er een assignment met meerdere identifiers mogelijk.

### 4.6.4 Voorbeeld

```
7*6;
foo := 7*6;
foo := bar := 7*6;
```

## 4.7 Expressies - OR

De Of-operator is de laagste operator in het rijtje, vandaar dat deze bovenin de structuur zit.

NB: `expr_all` staat voor "expression arithmetic level 1"

### 4.7.1 Syntax

```
expr_arithmetic
: expr_all
;

expr_all                                     //
    expression arithmetic level 1
    : expr_al2 (OR^ expr_al2)*
    ;
```

### 4.7.2 Context

- Als `expr_al1` enkel uit 1 `expr_al2` bestaat dan zijn er geen restricties
- In de andere gevallen dienen alle `expr_al2` van het type boolean te zijn.
- het type van `expr_arithmetic` is het type van `expr_al1`
- als `exp_1 == expr_al2` dan is het type van `expr_al1` het type van `expr_al2`
- als `exp_1 != expr_al2` dan is het type van `expr_al1` een boolean

### 4.7.3 Semantiek

De eerste `expr_al2` zal op de stack worden gezet. Hierna wordt er telkens een `expr_al2` erbij gezet. De OR-operatie zal worden aangeroepen en het resultaat blijft op de stack zijn. Als er nog een `expr_al2` is dan zal deze ook op de stack worden gezet en wordt de OR-operatie opnieuw aangeroepen. Aldoende blijft er uiteindelijk 1 waarde op de stack staan.

### 4.7.4 Voorbeeld

```
7*6;
true OR false;
true OR false OR foo;
```

## 4.8 Expressies - AND

Hier wordt de AND-expressie beschreven. Net zoals bij de OR-expressie is het mogelijk nul tot veel AND-operatoren achter elkaar te plakken. De AND-expressie is een niveau hoger dan de OR-expressie en zal dus eerder worden uitgevoerd.

Het is eventueel mogelijk later in de compiler om een AND eerder af te breken aangezien als er een false in het rijtje zit het resultaat altijd false is. Wij hebben deze optimalisatie er nog niet inzitten, dit omdat sommige expressies ongeacht de eerdere expressies uitgevoerd dienen te worden, denk bijvoorbeeld aan een `READ()`-statement dat anders niet uitgevoerd zou worden.

#### 4.8.1 Syntax

```
expr_al2
: expr_al3 (AND^ expr_al3)*
;
```

#### 4.8.2 Context

- Als `expr_al2` enkel uit 1 `expr_al3` bestaat dan zijn er geen restricties
- In de andere gevallen dienen alle `expr_al3` van het type boolean te zijn.
- als `exp_2 == expr_al3` dan is het type van `expr_al2` het type van `expr_al3`
- als `exp_2 != expr_al3` dan is het type van `expr_al2` een boolean

#### 4.8.3 Semantiek

Hetzelfde als bij het OR-statement. De waardes zullen op de stack geladen worden en er zal telkens een AND-operatie op 2 waardes worden uitgevoerd. De resulterende waarde is weer geschikt voor bijvoorbeeld nog een AND-operatie.

#### 4.8.4 Voorbeeld

```
7*6;
foo AND bar;
foo AND false AND bar;
```

### 4.9 Expressies - Relaties

Hier worden bijna alle comperatoren afgehandeld. Het is belangrijk dat er in de checker goed wordt gekeken of de types van de linker en rechterzijde compatible zijn.

#### 4.9.1 Syntax

```
expr_al3
: expr_al4 ((RELS|RELSE|RELG|RELGE|RELE|RELNE)^
  expr_al4)*
;
```



#### 4.9.2 Context

- alle `expr_al4` dienen van hetzelfde type te zijn
- bij een operatie tussen twee `expr_al4` anders dan `RELE` & `RELNE` dient `expr_al4` een integer te zijn.
- als `exp_3 == expr_al4` dan is het type van `expr_al3` het type van `expr_al4`
- als `exp_3 != expr_al4` dan is het type van `expr_al3` een boolean

#### 4.9.3 Semantiek

Vergelijkbaar met andere binaire operatoren zoals `AND` en `OR`, er zullen waardes op de stack worden gezet en de operatie zal 1 waarde achterlaten op de stack.

#### 4.9.4 Voorbeeld

```
5 > 6;  
true == false;  
5 == 42;
```

### 4.10 Expressies - plus en minus

Hier zijn we aangeland bij de eerder genoemde `6+3*12`, plus en minus zit 1 niveau lager dan de vermenigvuldigingen.

#### 4.10.1 Syntax

```
expr_al4  
    : expr_al5 ((PLUS|MINUS) ^ expr_al5)*  
    ;
```

#### 4.10.2 Context

- als er minimaal 1 operatie wordt uitgevoerd dan dient `expr_al5` een integer te zijn
- als `exp_4 == expr_al5` dan is het type van `expr_al4` het type van `expr_al5`
- als `exp_4 != expr_al5` dan is het type van `expr_al4` een integer

#### 4.10.3 Semantiek

Wederom een binaire operatie. Let op, de unaire plus en minus komen nog. Dus `5-6` zal de tweede minus niet hier worde opgevangen.

#### 4.10.4 Voorbeeld

```
foo := 5;  
foo := 5 + 37;  
10 + 50 - 18;
```

### 4.11 Expressies - delen en vermenigvuldigen

Naast delen en vermenigvuldigen is het ook mogelijk een modulus te nemen. Wat wellicht is opgevallen bij het bovenstaande, is dat het mogelijk is om enkel een som in de code te zetten. Dit vinden wij prima, echter moet daarbij wel de resulterende waarde gepopped worden als die niet meer gebruikt wordt.

#### 4.11.1 Syntax

```
expr_al5  
      : expr_al6 ((MULT|DIV|MOD) ^ expr_al6)*  
      ;
```

#### 4.11.2 Context

- als er minimaal 1 operatie wordt uitgevoerd dan dient `expr_al6` een integer te zijn
- als `exp_5 == expr_al6` dan is het type van `expr_al5` het type van `expr_al6`
- als `exp_5 != expr_al6` dan is het type van `expr_al5` een integer

#### 4.11.3 Semantiek

Hetzelfde als bij optellen. Goed om te weten is dat de geretourneerde waarde een integer is, dus er zal worden afgerond.

#### 4.11.4 Voorbeeld

```
foo := 6;  
foo := 6*7;  
foo := 21*6%84;
```

### 4.12 Expressies - unaries

Hier wordt gekeken of de expressie eventueel een NOT-, PLUS- of MIN-operator voor zich heeft staan. Om later verwarring te voorkomen zullen PLUS en MIN vervangen worden door speciale terminals, zijnde UMIN en UPLUS. UPLUS zou eventueel weg kunnen worden gelaten aangezien `+x==x`. Als er geen operator voor de expressie staat dan is `expr_al6` gewoon een `expr_al7`

#### 4.12.1 Syntax

```
expr_al6
//      : (PLUS|MINUS|NOT)? expr_al7
//      : PLUS expr_al7
//          -> ^(UPLUS expr_al7)
//      | MINUS expr_al7
//          -> ^(UMIN expr_al7)
//      | NOT expr_al7
//          -> ^(NOT expr_al7)
//      | expr_al7
```

#### 4.12.2 Context

- expr\_al7 dient bij PLUS expr\_al7 een integer te zijn
- expr\_al7 dient bij MIN expr\_al7 een integer te zijn
- expr\_al7 dient bij NOT expr\_al7 een boolean te zijn
- het type van expr\_al6 het type van expr\_al7

#### 4.12.3 Semantiek

Bij UMIN zal  $\text{expr\_al6} == - \text{expr\_al7}$

Bij UPLUS zal  $\text{expr\_al6} == \text{expr\_al7}$

Bij NOT zal  $\text{expr\_al6} == ! \text{expr\_al7}$

#### 4.12.4 Voorbeeld

```
one := +1;
evil := -42;
foo := not foobar;
```

### 4.13 Expressies - toplevel

Op het hoogste niveau kan een expressie bestaan uit een semi-statement zoals een if-expressie of een print-expressie, of het kan een identifier of waarde zijn, of het kan een aparte (compound)expressie binnen haken zijn. Zoals je ziet stond in eerste de assignment hier. Maar aangezien het meest linkerdeel van een assignment een identifier is kan op L=1 geen onderscheid worden gemaakt tussen identifier of een assignment. Vandaar dat een assignment bij expr\_al1 is gedefinieerd.

#### 4.13.1 Syntax

```
expr_al7
: unsignedConstant
| identifier
//      | expr_assignment           //can be identifier
| expr_read
| expr_print
| expr_if
| expr_while
| expr_closedcompound
| expr_closed
| expr_funcall
```

#### 4.13.2 Context

- expr\_al7 is van hetzelfde type als de gegeven expressie of waarde.

#### 4.13.3 Semantiek

Dit is enkel een lijst van mogelijke expressies en waardes en dus zal er in de compiler enkel deze expressie of waarde op stack hebben staan, maar wordt er geen operatie op uitgevoerd.

#### 4.13.4 Voorbeeld

```
foo;
42;
(foo bar);
```

### 4.14 Unsigned constants

Uiteraard bied onze taal ook de mogelijkheid aan om constanten te gebruiken zonder deze eerst te moeten declareren. Oftewel, je kunt gewoon nummers gebruiken bijvoorbeeld.

#### 4.14.1 Syntax

```
unsignedConstant
: boolval
| charval
| intval
;

intval
: NUMBER
;
```

```

boolval
    : BOOLEAN
    ;

charval
    : CHARV

CHARV
    : APOSTROPHE (LETTER|UNDERSCORE) APOSTROPHE

```

#### 4.14.2 Context

- unsignedconstant is van het type van de gegeven waarde
- boolval is een boolean type
- charval is een char
- intval is een integer

#### 4.14.3 Semantiek

De desbetreffende waarde wordt op de stack gezet.

#### 4.14.4 Voorbeeld

```

'Y';
42;
true;

```

### 4.15 Identifier

Een identifier van een bestaande variabele of constante in de huidige of een hogere scope.

#### 4.15.1 Syntax

```

;

identifier
    : ID

ID
    : LETTER (LETTER | DIGIT)*

```

#### 4.15.2 Context

- De identifier dient te verwijzen naar een geldige variabele of constante
- Het type is het type van de variabele of declaratie waar de identifier naar verwijst.

#### 4.15.3 Semantiek

Er zal een commando aangeroepen worden om de waarde uit het geheugen te laden. Deze waarde wordt dan op de stack gezet. Bij constanten gebeurt dit ook. Eventueel zou je ook de constante zelf al kunnen neerzetten op de stack, dit scheelt weer wat werk voor de processor. Dit doen wij echter niet momenteel.

#### 4.15.4 Voorbeeld

```
Answer42;
```

### 4.16 Read

Om contact te hebben met de buitenwereld kan onze taal lezen en schrijven naar de standard-out.

#### 4.16.1 Syntax

```
expr_read      ;  
: READ^ LPAREN! identifier (COMMA! identifier)* RPAREN!
```

#### 4.16.2 Context

- Identifier dient te verwijzen naar een geldige identifier
- De ingelezen waarde dient van het zelfde type als identifier te zijn
- Als er 1 identifier is opgegeven dan geeft read de gelezen waarde/type terug
- Als er meer dan 1 identifier wordt ingelezen dan is het returntype void

#### 4.16.3 Semantiek

Het read-commando wordt aangeroepen en de waarde wordt van de standard-out gelezen en op de stack gezet. Vervolgens wordt die waarde opgeslagen in de variabele.

#### 4.16.4 Voorbeeld

```
read(foo);  
read(foo, bar);
```

### 4.17 Print

De taal heeft ook de mogelijkheid om dat wat er bijvoorbeeld berekend is naar buiten te communiceren.

#### 4.17.1 Syntax

#### 4.17.2 Context

- -

#### 4.17.3 Semantiek

De waarde van de expressie staat op de stack. Vervolgens wordt deze netjes naar het scherm uitgevoerd. Afhankelijk van het type zal dat anders gebeuren.

#### 4.17.4 Voorbeeld

```
print(42);  
print('4', '2');
```

### 4.18 If

Om keuzes in het programma mogelijk te maken zal er een conditioneel statement nodig zijn, het IF-statement is een dergelijk statement. Een ELSE-deel is optioneel.

#### 4.18.1 Syntax

```
expr_if  
: IF ^ compoundexpression THEN compoundexpression (ELSE  
  compoundexpression)? FI!
```

#### 4.18.2 Context

- De eerste compoundexpression moet een boolean-type retourneren
- De if retourneert een type void

retourtype

### 4.18.3 Semantiek

Als de waarde binnen het ifstatement waar is dan zal de eerste compoundexpression worden uitgevoerd (na de then). Anders zal de andere compoundexpression worden uitgevoerd, mits deze is gedeclareerd.

### 4.18.4 Voorbeeld

```
if true; then i := 42; fi
if false; then i := 0; else i:=42; fi
```

## 4.19 While

De while zal net zolang een blok code uitvoeren tot een gegeven expressie waar is.

### 4.19.1 Syntax

```
expr_while
: WHILE^ compoundexpression DO compoundexpression OD
```

### 4.19.2 Context

- De eerste compoundexpression moet een boolean-type retourneren
- De while retourneert een type void

### 4.19.3 Semantiek

De tweede compoundexpression zal worden uitgevoerd tot de eerste compoundexpression waar is. Het kan zijn dat de tweede compoundexpression nooit wordt uitgevoerd dus.

### 4.19.4 Voorbeeld

```
while false; do
\\ this is not gonna be executed
tru := false;
od

while foo < 5; do
foo := foo + 1;
od
```



## 4.20 Functieaanroep

Een functieaanroep naar een eerder gedefinieerde functie

### 4.20.1 Syntax

```
expr_funccall
    : FUNCTION^ identifier LPAREN! (expression COMMA!)* RPAREN!
```

### 4.20.2 Context

- Het aantal expressies en hun type dient overeen te komen met de declaratie van de functie
- De functie retourneert het eerder gespecificeerde type. Als er geen type was gedeclareerd dan is dat dus void.

### 4.20.3 Semantiek

Het returnadres wordt op de stack gezet, zodat de functie weer hiernaartoe kan terugkeren. De expressies worden op de stack gezet in de gespecificeerde volgorde. De functie wordt aangeroepen. De functie returned en het result staat op de stack.

### 4.20.4 Voorbeeld

```
foo();
i := foo('b', 'a', 'r', );
```

## 4.21 Closed expression

Een expressie tussen haakjes is soms handig, bijvoorbeeld bij sommetjes:  $(5+2)*6$ ;

### 4.21.1 Syntax

```
expr_closed
    : LPAREN! expression RPAREN!
```

### 4.21.2 Context

- De geretourneerde waarde zal de waarde van de expressie zijn binnen de haakjes.
- Het retourneerde type is ook hetzelfde als die van de expressie.

### 4.21.3 Semantiek

De expressie binnen de haakjes zal worden uitgevoerd binnen de haakjes.

### 4.21.4 Voorbeeld

```
(3*(6+8))%102;
```

## 4.22 Closed compoundexpression

Is een compoundexpressie binnen haakjes. Verschil met de expressie tussen haakjes is dat deze ook toestaat om declaraties te gebruiken. Een compound tussen haakjes zal een eigen scope hebben.

### 4.22.1 Syntax

```
expr_closedcompound  
  : LCURLY^ compoundexpression RCURLY
```

### 4.22.2 Context

- retourneert het waarde en de type van de laatste expressie in de compound, dit kan van het type void zijn.

### 4.22.3 Semantiek

De compoundexpressie zal in een eigen scope worden uitgevoerd.

### 4.22.4 Voorbeeld

```
{  
var foo: integer;  
foo := 40;  
foo+2;  
}
```

expression\_statement

## 5 Vertaalregels

Deze sectie specificeert hoe selma programmas naar Jasmin worden vertaald. Jasmin is een assembler die gegeven Jasmin assembly JVM bytecode genereert in de vorm van een `.class` file.

De vertaling wordt gedaan door middel van een compiler (`g-files/SELMACompiler.g`) in ANTLR die executeert na de checker en producties uit de Jasmin string template aanroept (`SELMACodeJasmin.stg`).

We gebruiken de volgende code functies:

- `run : Program -j Instruction*`
- `execute — ExpressionStatement -j Instruction*`
- `evaluate : Expression -j Instruction*`
- `fetch : Identifier -j Instruction*`
- `assign : Identifier -j Instruction*`
- `elaborate : VarDeclaration -j Instruction*`

Phare	Code Function	Effect
Program	run P	Run P en begin en eindig met een lege stack. Doe ook de nodige declaraties om classen en methoden te genereren. Return hierna.
ExprStat	execute E	Executeer statement S. Als S een expressie is dat een waarde op de stack genereert, pop. Dit verandert de stack niet.
Expression	evaluate E	Evalueer expressie E en laat de nieuwe waarde op de stack staan. Een expressie kan 1 of 2 oude waarden van de stack halen (e.g. AND).
ID	fetch I	Laad de waarde van I en zet het op de stack.
ID	assign I	Pop de top van de stack en sla het op in I.

In onze vertaalregels zullen we variabelen omringen met `<en >`.

### 5.1 Run

#### 5.1.1 Program

```
run[P, source_file, stack_limit, locals_limit, pop] =
    .source <source_file>
    .class public Main
    .super java/lang/Object
    .field public static scanner_field Ljava/Util/Scanner;

    .method public static main([Ljava/lang/String;)V
    .limit stack <stack_limit>
    .limit locals <locals_limit>
```

```

new java/util/Scanner
dup
getstatic java/lang/System/in Ljava/io/InputStream;
invokespecial java/util/Scanner/<init>(Ljava/io/InputStream;)V
putstatic Main/scanner_field Ljava/util/Scanner;

evaluate[P]
if <pop>:
    pop

return
.end method

```

De `source.file`, `stack.limit` en `locals.limit` geven respectievelijk aan wat de originele source file was (voor runtime excepties), de grootte van de stack en het aantal locale variabelen dat het programma gebruikt. `pop` geeft aan of P een expressie was en nog een waarde op de stack heeft achtergelaten. Dit zou ook opgelost kunnen worden door de regel

```

program -> expression_statement
expression_statement -> expression
expression -> ... | compoundexpression
compoundexpression -> (declaration | expression_statement)*

```

in plaats van

```

program -> compoundexpression

```

Helaas resulteert dit in Left Recursion waar we geen tijd meer voor hadden dit op te lossen. Een simpele `pop = expression.type != type.VOID` lost dit echter gauw genoeg op.

Als er labels in code regels voorkomen als L1, L2, etc, zullen deze in werkelijkheid uniek genummerd zijn.

## 5.2 Execute

### 5.2.1 ExpressionStatement

```

execute[S, pop] =
    evaluate[S]
    if pop:
        pop

```

S is hierbij een expressie en `pop` is wederom true iff `expression.type != type.VOID`.

### 5.2.2 while

```
execute[while E; do S; od] =  
  L1:  
    evaluate[E]  
    ifeq L2  
    execute[S]  
    goto L1  
  L2:
```

De `ifeq` instructie kijkt of de waarde op de top van de stack gelijk is aan 0 (boolean waarden zijn integer waarden 0 of 1), en als dat het geval is jumpst de interpreter naar de label L2 (naar de eerstvolgende instructie na de while loop). Als dit niet het geval is gaat hij verder met de eerste instructie van `S` en hierna volgt een jump naar het begin om te kijken of een volgende iteratie nodig is.

## 5.3 Evaluate

### 5.3.1 Compound Expression

Omdat een compound expression ook weer een expressie is, maar bestaat uit expressie statements, moet de codegenerator de mogelijk gegenereerde pop van de laatste expressie statement verwijderen. De regel is als volgt:

```
compoundexpression = COMPOUND (declaration | expression_statement)*
```

```
evaluate[E, last_expr_is_void] =  
  evaluate[E]  
  if not <last_expr_is_void>:  
    remove_last_instruction
```

Hier geeft de variabele `last_expr_is_void` aan of de laatste expressie (als er tenminste 1 expressie is) van type VOID is. Als dit niet het geval is, is er een pop gegenereerd door `expression_statement` die verwijderd moet worden. Dit gebeurt door een dummy instructie `remove_last_instruction` te genereren die de laatste instructie verwijderd. Dit gebeurt voordat het resultaat naar een Jasmin assembly file geschreven wordt.

### 5.3.2 if then else expression

```
evaluate[if E1 then E2 (else E3)?] =  
  evaluate[E1]  
  ifeq L1  
  evaluate[E2]  
  goto L2  
  L1:  
    evaluate[E3]  
  L2:
```

### 5.3.3 Identifier

```
evaluate[ID, kind] =  
    if kind == CONST:  
        ldc getvalue(<ID>)  
    else:  
        iload address_of(<ID>)
```

Als de variabele een constante is wordt de waarde bijgehouden in de symbol table. De functie `getvalue` haalt hier de waarde van de constante op. `address_of` is hier een functie die gegeven een identifier zijn address als locale variabele ophaalt.

### 5.3.4 Integer Literal

```
evaluate[literal, iconst, bipush, ldc] =  
    if iconst:  
        iconst_<literal>  
    elif bipush:  
        bipush <literal>  
    else:  
        ldc <literal>
```

Als de integer literal in de juiste range van `iconst` of `bipush` zit, worden deze geprefereerd over `ldc` voor compactere bytecode.

### 5.3.5 Character Literal

```
evaluate[literal] =  
    bipush <literal>
```

### 5.3.6 Boolean Literals

```
evaluate[true] =  
    iconst_1  
  
en  
  
evaluate[false] =  
    iconst_0
```

### 5.3.7 Arithmetic, AND en OR

```
evaluate[E1, op, E2, instruction] =  
    evaluate[E1]  
    evaluate[E2]  
    <instruction>; E1 <op> E2
```

Hierbij is op een binaire arithmetische operator zoals +, -, etc, of AND/OR. `instruction` is de bijbehorende JVM Jasmin instructie. De operators mappen als volgt naar hun instructies:

- + : `iadd`
- - : `isub`
- \* : `imul`
- / : `idiv`
- % : `irem`
- && : `iand`
- — : `ior`

### 5.3.8 Relational operators

```

evaluate[E1 op E2, instruction] =
    evaluate[E1]
    evaluate[E2]
    <instruction> L1    ; E1 <op> E2
    iconst_0
    goto L2
L1:
    iconst_1
L2:

```

Voor elke relationele operator zoals <=, == etc wordt deze code gegenereerd met bijbehorende instructie. De operator naar instructie mapping is als volgt:

```

<  : ifcmp_lt
<= : ifcmp_le
== : ifcmp_eq
!= : ifcmp_ne
>= : ifcmp_ge
>  : ifcmp_gt

```

### 5.3.9 Unary Plus and Minus

```

evaluate[-E] =
    evaluate[E]
    ineg

```

Voor unary + hoeft er niets te gebeuren.

### 5.3.10 NOT

```
evaluate[!E] =
    evaluate[E]
    ifeq L1
    iconst_0
    goto L2
L1:
    iconst_1
L2:
```

### 5.3.11 Assignment

```
evaluate[ID := E, address] =
    evaluate[E]
    dup
    istore <address>
```

`address` is het address van de locale variabele. De `dup` is nodig om de waarde eerst te dupliceren aangezien assignment een expressie is.

### 5.3.12 Print

```
evaluate[print(E+), type_denoters, bools, dup_top] =
    for expr, type_denoter, is_bool in E, type_denoters, bools:
        evaluate[expr]

    if <dup_top>:
        dup

    if <is_bool>:
        ifeq L1
        ldc "true"
        goto L2
    L1:
        ldc "false"
    L2:

    getstatic java/lang/System/out Ljava/io/PrintStream;
    swap
    invokevirtual java/io/PrintStream/println(<type_denoter>)V
```

Hier krijgt de vertaalregel voor elke expressie mee of het type `boolean` is (`bools`), en welke overloaded versie van `System.out.println` moet worden aangeroepen (`type_denoters`). In het geval van een boolean moet de waarde `"true"` of `"false"` worden geladen in plaats van de integer waarde. De boolean `dup_top` geeft aan of de print een statement of expressie is. Als het een expressie



is (in het geval van een enkele print), moet de waarde worden gedupliceerd op de stack voordat de println de waarde popt.

### 5.3.13 Read

```
evaluate[read(ID+), bools, ints, dup_top] =
  for id, is_bool, is_int in ID, bools, ints:
    getstatic Main/scanner_field Ljava/util/Scanner;

    if <is_bool>:
      invokevirtual java/util/Scanner/nextBoolean()Z
    elif <is_int>:
      invokevirtual java/util/Scanner/nextInt()I
    else:
      invokevirtual java/util/Scanner/nextByte()I

    if <dup_top>:
      dup

    istore address_of(<id>)
```

Hier krijgt de vertaalregel voor elke expressie mee of het type `boolean` of `int` is (`bools`, `textttints`) en of de `read` een expressie is (`dup_top`). `address_of` is hier een functie die gegeven een identifier zijn address als locale variabele ophaalt. Afhankelijk van het type (`boolean`, `integer` of `character`) wordt een aanroep gedaan naar de methoden `nextBoolean()`, `nextInt()` of `nextByte()` van `Scanner`.

## 5.4 Elaborate

De `elaborate` code functie genereert geen code, maar maakt entries aan in de compiler's symbol table.

```
elaborate[VarDeclaration type ID] =
  increase amount of local variables by one
  enter <ID> of <type> in symbol table

elaborate[ConstDeclaration type ID value] =
  increase amount of local variables by one
  enter <ID> of <type> in symbol table
  set value on symbol table entry of <ID>
```

Constanten nemen geen ruimte in op de stack of als locale variabelen maar worden in de symbol table bijgehouden. Variabelen zijn locale variabelen in de JVM. Dit betekent dat variabelen in de global scope niet beschikbaar zijn voor functies, aangezien dat andere methoden zijn en geen closures over de main functie. Hiervoor zouden het statische of non-statische fields moeten zijn. Zie ook de subsectie over Identifiers 5.3.3.

## 6 Beschrijving van Java programmatuur

### 6.1 main - SELMA

SELMA.java is het main-programma. Je kunt een aantal opties en een SELMA-sourcecodefile meegeven. Hierna zal SELMA desbetreffende file parsen en compileren. De opties die mogelijk zijn zijn:

- -ast Er zal een ast-diagram naar de stdout worden geprint van de source-code.
- -dot Er zal een dot-diagram naar de stdout worden geprint van de source-code.
- -no\_checker De source-code wordt geparsed maar niet gechecked.
- -code\_generator De source-code zal worden gecompileerd

De sourcecode zal de volgende stappen doorlopen:

Lexer	Parser	-no_checker	-ast	Ast-diagram
Lexer	Parser	-no_checker	-dot	Dot-diagram
Lexer	Parser	Checker	-ast	Ast-diagram
Lexer	Parser	Checker	-dot	Dot-diagram
Lexer	Parser	Checker	-code_generator	Code

Alle resultaten zullen altijd naar de stdout worden geprint.

### 6.2 SELMAException

Als er wat fout gaat in bijvoorbeeld de checker dan zal er een exception worden gegooit. Deze exception is een SELMAException. Aan de exception wordt de node meegegeven waar de checker op dat moment mee bezig is. En de toString()-functie van SELMAException zal dat dan ook mooi formatten in de vorm van "(regelnummer:columnnummer) ErrorMessage", toch wel fijn als je moet debuggen.

### 6.3 SELMATreeAdaptor

Deze TreeAdaptor heeft SELMATree als nodes, in plaats van een normale Tree.

### 6.4 SELMATree

SELMATree is een uitbreiding op de normale tree. En kan een aantal extra dingen bijhouden, namelijk of een expressie constant is of variabel, wat later handig is voor optimizing. En wat het type is van de expressie, dat is zeer handig voor de checker. Daarvoor heeft SELMATree een paar extra attributen, zijnde:

```

public enum SR_Type {INT,BOOL,CHAR,VOID};
public enum SR_Kind {VAR, CONST};
public enum SR_Func {YES, NO};

public SR_Type SR_type = null;

```

En verder kent SELMATree nog drie functies om mooi te kunnen printen:

```

public SR_Func SR_func = null;
    return toStringTree(1);
}

```

## 6.5 SymbolTable

De symboltable houdt al onze variabelen en constanten bij. Ook kun je in de symboltable scopes aanmaken, om bijvoorbeeld variabelen binnen een compoundexpressie te kunnen declareren. De dataopslag van de symboltable geschiedt middels een Map waarin een string aan een stack van IDEntries wordt gekoppeld. De string verwijst naar de naam van de variabele of constante. De stack bevat meerdere declaraties van die variabele met die naam in verschillende scopes. Zodat het mogelijk is de zelfde naam tweemaal te gebruiken, mits ze in een andere scope gebruikt worden.

De symboltable kent een aantal functies, de belangrijkste zijn:

```

/**
 * Opens a new scope.
 * @ensure this.currentLevel() == old.currentLevel()+1
 */

/**
 * Closes the current scope. All identifiers in
 * the current scope will be removed from the SymbolTable.
 * @require old.currentLevel() > -1
 * @ensure this.currentLevel() == old.currentLevel()-1
 */
    return currentLevel;
}

/** Return whether the entry takes up space on the stack */
private boolean isLocal(Entry entry) {
    return entry instanceof CheckerEntry && ((CheckerEntry)
        entry).kind != SR_Kind.CONST;
}

/**
    s.push(entry);
    if (isLocal(entry))
        nextAddr++;
} else {
    throw new SymbolTableException(tree, "Entry "+id+"
        already exists in current scope.");
}

```

```
}  
}
```

### 6.5.1 SymbolTableException

SymbolTableException is er om fouten in de symboltable aan te geven. Deze fouten zullen vergelijkbaar worden geformat als die van SELMAException, namelijk "(line:column) ErrorMsg."

## 6.6 IDEntry

De symboltable bevat voor elke variabele of constante een IDEntry. Een IDEntry bevat de scopelevel van desbetreffende declaratie. Wij gebruiken in onze code echter een tweetal klassen die ge-extend zijn op IDEntry; CheckerEntry en CompilerEntry.

## 6.7 CheckerEntry

De CheckerEntry wordt gebruikt in de Checker. Een checkerEntry verschilt van een IDEntry op het punt dat een checkerEntry twee extra waardes heeft om bij te houden wat het type is van de variabele of constante (int,bool of char). De tweede waarde is om bij te houden of we met een constante of een variabele te maken hebben.

```
import org.antlr.runtime.tree.Tree;
```

## 6.8 CompilerEntry

De compilerEntry is weer een uitbreiding op de CheckerEntry. Voor de compiler is het namelijk noodzakelijk om te weten op welk adres in de te genereren code de variabele staat. Dit wordt bijgehouden door:

```
public int addr;
```

## 7 Testplan en -resultaten

Voor het testen hebben we testprogramma's geschreven in onze taal. Ook zit er een testrunner bij die automatisch alle tests in de 'test' subdirectory vind en compileerd en optioneel executeerd. Tests kunnen van de volgende typen zijn:

- Compile - Compileer de test
- Error - Compileer en (als succesvol), executeer
- Run - Compileer en executeer

Bij deze tests kunnen in het programma tags gezet worden, namelijk `{input;text}/input` voor input voor het programma op stdin, en `{output;text}/output` voor output van het programma (of de compiler, in het geval van een compile of error test). Error tests beginnen met de prefix 'error\_' in de bestandsnaam, en compile tests met 'compile\_'. Zo kan getest worden voor juiste syntax en semantiek, juiste error reporting bij onjuiste syntax en semantiek, en correctie vertaalregels door middel van correcte executie, en runtime error checking voor juiste programmas met runtime fouten. Om de tests te runnen is Python 2.5+ of 3.0 nodig. De tests kunnen als volgt worden geexecuteerd:

```
\$ python test.py
```

of

```
\$ make tests
```

Als een run test geen output heeft gespecificeerd is de exit status van het programma bepalend of de test faalt of niet. Bij een error test geldt het tegenovergestelde: zonder gespecificeerde output moet de exit status nonzero zijn.

De tests in de test directory testen alle constructen uit de taal, zoals arithmetisch, alle operators, typen, constanten, scope rules, etcetera. Hieronder is output gegeven van de test runner. Als een test faalt zal de output worden weergegeven:

```
[0] [11:11] ~/selma git(master!) python test.py
Run      test/correct.selma
... OK
Error    test/error_context.selma
... OK
Error    test/error_if.selma
... OK
Error    test/error_runtime_uninitialized.selma
... OK
Error    test/error_runtime_zerodivision.selma
... OK
Error    test/error_syntax.selma
... OK
Error    test/error_while.selma
... OK
```

<pre> Error      test/error_while_void.selma ...      OK Run        test/sample.selma ...      FAIL (exit status 0) Got:     h     &gt;&gt;&gt; a         l         l         o Expected:     h     &gt;&gt;&gt; e         l         l         o </pre>	
<pre> Run        test/test_if.selma ...      OK Run        test/test_operators.selma ...      OK Run        test/test_while.selma ...      OK Run        test/test_functions/correct_functions.SELMA ...      FAIL (exit status 1) ERROR: recognition exception thrown by compiler: null org.antlr.runtime.EarlyExitException at SELMA.SELMACompiler.compoundexpression(     SELMACompiler.java:271) at SELMA.SELMACompiler.program(SELMACompiler.java:170) at SELMA.SELMA.main(SELMA.java:99) </pre>	
<pre> Error      test/test_functions/error_doublefunction.selma ...      OK Error      test/test_functions/error_wrongparamcount.selma ...      OK Error      test/test_functions/error_wrongparamtype.selma ...      OK Error      test/test_functions/error_wrongreturntype.selma ...      OK Ran 17 test(s), SUCCESS=15, FAILURE=2 </pre>	

Hier zien we dat `test/sample.selma` niet de correcte output heeft, maar wel executeerde zonder fouten (exit status 0), terwijl `test/test_functions/correct_functions.SELMA` een compilatie fout had met een exit status 1. De eerste kolom geeft het type test aan, in dit geval 'Error' of 'Run'. Ter demonstratie is `test/sample.selma` bijgevoegd:

```
<output>
  h
  e
  l
  l
  o
</output>
print('h', 'a', 'l', 'l', 'o');
```

## 8 Conclusions



## 9 Appendix

### 9.1 ANTLR Lexer & Parser specificatie

```

5 grammar SELMA;

options {
    k=1; // LL(1) - do not use LL(*)
    language=Java; // target language is Java (= default)
    output=AST; // build an AST
}

10 tokens {
    COLON = ':';
    SEMICOLON = ';';
    LPAREN = '(';
    RPAREN = ')';
    LCURLY = '{';
    RCURLY = '}';
    COMMA = ',';
    EQ = '=';
    APOSTROPHE = '\'';
    20 UNDERSCORE = '_';
    //arethemithic
    NOT = '!';

    MULT = '*';
    DIV = '/';
    25 MOD = '%';

    PLUS = '+';
    MINUS = '-';

    30 RELS = '<';
    RELSE = '<=';
    RELGE = '>=';
    RELG = '>';
    35 RELE = '==';
    RELNE = '<>';

    AND = '&&';

    40 OR = '||';

    //expressions
    BECOMES = ':=';
    PRINT = 'print';
    45 READ = 'read';

    //declaration
    VAR = 'var';
    CONST = 'const';

    50 //types
    INT = 'integer';
    BOOL = 'boolean';
    CHAR = 'character';

    55 //keywords
    IF = 'if';
    THEN = 'then';
    ELSE = 'else';
    FI = 'fi';

    60 WHILE = 'while';
    DO = 'do';
    OD = 'od';

```

```

65     FUNCDEF = 'function ';
        FUNCRETURN = 'return ';
        FUNCTION = '@';

70     UMIN;
        UPLUS;

        BEGIN;
        END;
        COMPOUND;
75     EXPRESSION_STATEMENT;
    }

    @header {
        package SELMA;
80    }

    @lexer::header {
        package SELMA;
85    }

90

95

// Parser rules – program at line 100 due to the report

100 program
    : compoundexpression EOF
      -> ^(BEGIN compoundexpression END)
    ;

105 compoundexpression
    : cmp -> ^(COMPOUND cmp)
    ;

110 cmp
    : ((declaration SEMICOLON!)* expression_statement? SEMICOLON! )+
    ;

    //declaration

115 declaration
    // : VAR^ identifier (COMMA! identifier)* COLON! type
    // | CONST^ identifier (COMMA! identifier)* COLON! type EQ!
    unsignedConstant
    : VAR identifier (COMMA identifier)* COLON type
      -> ^(VAR type identifier)+
120   | CONST identifier (COMMA identifier)* COLON type EQ
      unsignedConstant
      -> ^(CONST type unsignedConstant identifier)+
      | FUNCDEF^ identifier LPAREN! (funcpars SEMICOLON!)* RPAREN!
        funcbody
    ;
    funcpars : identifier (COMMA identifier)* COLON type -> (identifier type
125   )+;
    type
        : INT
        | BOOL

```

```

130         | CHAR
        ;

funcbody
: COLON type LCURLY compoundexpression FUNCRETURN expression
  SEMICOLON RCURLY -> ^(FUNCRETURN type compoundexpression
    expression)
  | LCURLY! compoundexpression RCURLY!
  ;

135

140

//expression statement at line 146
145 expression_statement
    : expression -> ^(EXPRESSION_STATEMENT expression)
    ;
// note: - arithmetic can be "invisible" due to all the *-s that's why
//       it is nested
150 // - assignment can be "invisible" due to the ? that's why it can also
    //       be only a identifier
    expression
    : expr_assignment
    ;

155 expr_assignment
    : expr_arithmetic (BECOMES^ expression)?
    ;

expr_arithmetic
160 : expr_al1
    ;

    expr_al1                                     //expression
        arithmetic level 1
        : expr_al2 (OR^ expr_al2)*
165         ;

    expr_al2
        : expr_al3 (AND^ expr_al3)*
        ;
170

    expr_al3
        : expr_al4 ((RELS|RELSE|RELG|RELGE|RELE|RELNE)^ expr_al4
            )*)
        ;

175

    expr_al4
        : expr_al5 ((PLUS|MINUS)^ expr_al5)*
        ;

    expr_al5
180 : expr_al6 ((MULT|DIV|MOD)^ expr_al6)*
        ;

    expr_al6
185 // : (PLUS|MINUS|NOT)? expr_al7
    : PLUS expr_al7
        -> ^(UPLUS expr_al7)
    | MINUS expr_al7
        -> ^(UMIN expr_al7)
    | NOT expr_al7

```

```

190         -> ^(NOT expr_al7)
        | expr_al7
        ;

    expr_al7
195    : unsignedConstant
    | identifier
    //    | expr_assignment //can be identifier
    | expr_read
    | expr_print
200    | expr_if
    | expr_while
    | expr_closedcompound
    | expr_closed
    | expr_funccall
205    ;

expr_read
    : READ^ LPAREN! identifier (COMMA! identifier)* RPAREN!
    ;

210 expr_print
    : PRINT LPAREN expression (COMMA expression)* RPAREN
    -> ^(PRINT expression+)
    ;

expr_if
215    : IF^ compoundexpression THEN compoundexpression (ELSE
    compoundexpression)? FI!
    ;

expr_while
    : WHILE^ compoundexpression DO compoundexpression OD
220    ;

expr_funccall
    : FUNCTION^ identifier LPAREN! (expression COMMA!)* RPAREN!
225    ;

expr_closedcompound
    : LCURLY^ compoundexpression RCURLY
    ;

230 expr_closed
    : LPAREN! expression RPAREN!
    ;

235

240

//unsigned at line 244

245 unsignedConstant
    : boolval
    | charval
    | intval
    ;

250 intval
    : NUMBER
    ;

255 boolval
    : BOOLEAN

```

```

;
charval
260 : CHARV
;

identifier
265 : ID
;

CHARV
: APOSTROPHE (LETTER|UNDERSCORE) APOSTROPHE
;

270 BOOLEAN
: TRUE
| FALSE
;

275 ID
: LETTER (LETTER | DIGIT)*
;

280 NUMBER
: DIGIT+
;

COMMENT
285 : '//' ~('\n'|'\r')* '\r'? '\n' {$channel=HIDDEN;}
| '/*' ( options {greedy=false;} : . )* '*/' {$channel=HIDDEN;}
;

WS
: ( ' '
| '\t'
| '\r'
| '\n'
) {$channel=HIDDEN;}
;

295 fragment DIGIT
: ( '0'..'9' )
;

300 fragment LOWER
: ( 'a'..'z' )
;

305 fragment UPPER
: ( 'A'..'Z' )
;

fragment LETTER
310 : LOWER
| UPPER
;

fragment TRUE
315 : 'true'
;

fragment FALSE
: 'false'
;

320 //EOF

```

## 9.2 ANTLR Checker specificatie

```

tree grammar SELMAChecker;

options {
    tokenVocab=SELMA;
    ASTLabelType=SELMATree;
    output=AST;
}

@header {
    package SELMA;
    import SELMA.SELMATree.SR_Type;
    import SELMA.SELMATree.SR_Kind;
    import SELMA.SELMATree.SR_Func;
}

// Alter code generation so catch-clauses get replaced with this action.
@rulecatch {
    catch (RecognitionException re) {
        /*
        if (node != null)
            System.err.println(
                String.format("Error on line %d:%d: %s", node
                    .getLine(),
                                node
                                    .getCharPositionInLine
                                        (),
                                            ,
                                                re.
                                                    getMessage
                                                        ()
                                                            )
                                                                );
                */
        throw re;
    }
}

@members {
    public SymbolTable<CheckerEntry> oldSt;
    public SymbolTable<CheckerEntry> st = new SymbolTable<
        CheckerEntry>();
}

program
    : ^(node=BEGIN
        {st.openScope();}
        compoundexpression
        {$node.localsCount = st.getLocalCount(); st.closeScope();}
        END)
    ;

compoundexpression //do not open and close scope here (IF/WHILE)
    : ^(node=COMPOUND (declaration|expression_statement)+)
    {
        SELMATree e1 = (SELMATree)node.getChild(node.getChildCount()
            -1);
        if (e1.SR_type==SR_Type.VOID) {
            node.SR_type=SR_Type.VOID;
            node.SR_kind=null;
        } else {
            node.SR_type=e1.SR_type;
            node.SR_kind=e1.SR_kind;
        }
    }
}

```

```

    }
    }
55     ;

expression_statement
    : ^(node=EXPRESSION_STATEMENT expression)
    {
60         SELMATree e1 = (SELMATree)node.getChild(node.getChildCount()
            -1);
        // System.err.println("..." + e1 + " " + e1.getLine());
        $node.SR_type = e1.SR_type;
        $node.SR_kind = e1.SR_kind;
    }
65     ;

declaration
    : ^(node=VAR type id=ID)
    {
70         int type = node.getChild(0).getType();

        switch (type){
            case INT:
                st.enter($id,new CheckerEntry(SR_Type.INT,SR_Kind.VAR));
75                 break;
            case BOOL:
                st.enter($id,new CheckerEntry(SR_Type.BOOL,SR_Kind.VAR));
                break;
            case CHAR:
80                 st.enter($id,new CheckerEntry(SR_Type.CHAR,SR_Kind.VAR));
                break;
        }
    }
    | ^(node=CONST type val id=ID)
85     {
        int type = node.getChild(0).getType();
        int val = node.getChild(1).getType();

        switch (type){
90             case INT:
                if (val!=NUMBER) throw new SELMAException(id," Expecting int-value")
                ;
                st.enter($id,new CheckerEntry(SR_Type.INT,SR_Kind.CONST));
                break;
            case BOOL:
95             if (val!=BOOLEAN) throw new SELMAException(id," Expecting bool-value
                ");
                st.enter($id,new CheckerEntry(SR_Type.BOOL,SR_Kind.CONST));
                break;
            case CHAR:
                if (val!=CHARV) throw new SELMAException(id," Expecting char-value")
                ;
100             st.enter($id,new CheckerEntry(SR_Type.CHAR,SR_Kind.CONST));
                break;
        }
    }
    | ^(FUNCDEF funcname=ID
105 {
        //enter as void
        st.enter($funcname, new CheckerEntry(SR_Type.VOID,SR_Kind.VAR,SR_Func.
            YES));
        //scope of function
        st.openScope();
110     }

        (param=ID typ1=(INT|BOOL|CHAR)

        {
            //add all params
            switch(typ1.getType()) {
115                 case INT:

```

```

        st.retrieve($funcname).addParam(param, SR.Type.INT);
    st.enter($param, new CheckerEntry(SR.Type.INT, SR.Kind.VAR));
    break;
    case BOOL:
120     st.retrieve($funcname).addParam(param, SR.Type.BOOL);
    st.enter($param, new CheckerEntry(SR.Type.BOOL, SR.Kind.VAR));
    break;
    case CHAR:
        st.retrieve($funcname).addParam(param, SR.Type.CHAR);
125     st.enter($param, new CheckerEntry(SR.Type.CHAR, SR.Kind.VAR));
    break;
    }
}

        )*
130     (
            ^(node=FUNCRETURN type compoundexpression
              expression
{
    int type          = node.getChild(0).getType();
    SELMATree expr    = (SELMATree)node.getChild(2);
135
    //set type
    st.retrieve($funcname).type=expr.SR_type;

    switch(type){
140     case INT:
        if (expr.SR_type!=SR.Type.INT) throw new SELMAException(node,"
            Return type is not the same as the defined type");
        break;
    case BOOL:
        if (expr.SR_type!=SR.Type.BOOL) throw new SELMAException(node,"
            Return type is not the same as the defined type");
145         break;
    case CHAR:
        if (expr.SR_type!=SR.Type.CHAR) throw new SELMAException(node,"
            Return type is not the same as the defined type");
        break;
    }
150 }

        )
        |
        (compoundexpression))

155 //scope of function
    st.closeScope();
}

        )

160 ;

type
: node=INT
| node=BOOL
165 | node=CHAR
;

val
: node=NUMBER
170 | node=CHARV
| node=BOOLEAN
;

expression
175 : ^(node=(MULT|DIV|MOD|PLUS|MINUS) expression expression)
    {
        SELMATree e1 = (SELMATree)node.getChild(0);
        SELMATree e2 = (SELMATree)node.getChild(1);
    }

```



```

180 | if (e1.SR_type != SR.Type.INT || e2.SR_type != SR.Type.INT) {
      throw new SELMAException(
        $node,
        String.format("Wrong types must be int (found %s and %s)", e1.
          SR_type, e2.SR_type));
      }
185 |
      $node.SR_type = SR.Type.INT;

      if (e1.SR_kind == SR.Kind.CONST && e2.SR_kind == SR.Kind.CONST)
        $node.SR_kind = SR.Kind.CONST;
190 | else
      $node.SR_kind = SR.Kind.VAR;
    }

    | ^(node=(RELS|RELSE|RELG|RELGE) expression expression)
195 | {
      SELMATree e1 = (SELMATree)node.getChild(0);
      SELMATree e2 = (SELMATree)node.getChild(1);

      if (e1.SR_type!=SR.Type.INT || e2.SR_type!=SR.Type.INT)
200 | throw new SELMAException($node,"Wrong type must be int");
      $node.SR_type=SR.Type.BOOL;

      if (e1.SR_kind==SR.Kind.CONST && e2.SR_kind==SR.Kind.CONST)
        $node.SR_kind=SR.Kind.CONST;
205 | else
      $node.SR_kind=SR.Kind.VAR;
    }

    | ^(node=(OR|AND) expression expression)
210 | {
      SELMATree e1 = (SELMATree)node.getChild(0);
      SELMATree e2 = (SELMATree)node.getChild(1);

      if (e1.SR_type!=SR.Type.BOOL || e2.SR_type!=SR.Type.BOOL)
215 | throw new SELMAException($node,"Wrong type must be bool");
      $node.SR_type=SR.Type.BOOL;

      if (e1.SR_kind==SR.Kind.CONST && e2.SR_kind==SR.Kind.CONST)
        $node.SR_kind=SR.Kind.CONST;
220 | else
      $node.SR_kind=SR.Kind.VAR;
    }

    | ^(node=(RELE|RELNE) expression expression)
225 | {
      SELMATree e1 = (SELMATree)node.getChild(0);
      SELMATree e2 = (SELMATree)node.getChild(1);

      if (e1.SR_type!=e2.SR_type||e1.SR_type==SR.Type.VOID)
230 | throw new SELMAException($node,"Types must match and can't be void")
      ;
      $node.SR_type=SR.Type.BOOL;

      if (e1.SR_kind==SR.Kind.CONST && e2.SR_kind==SR.Kind.CONST)
        $node.SR_kind=SR.Kind.CONST;
235 | else
      $node.SR_kind=SR.Kind.VAR;
    }

    | ^(node=(UPLUS|UMIN) expression)
240 | {
      SELMATree e1 = (SELMATree)node.getChild(0);

      if (e1.SR_type!=SR.Type.INT)
        throw new SELMAException($node,"Wrong type must be int");
245 | $node.SR_type=SR.Type.INT;

```

```

$node.SR_kind=e1.SR_kind;
}

250 | ^(node=NOT expression)
{
    SELMATree e1 = (SELMATree)node.getChild(0);

    if (e1.SR_type != SR.Type.BOOL)
255         throw new SELMAException(node, "Wrong type must be bool");

    node.SR_type = SR.Type.BOOL;
    node.SR_kind = e1.SR_kind;
}

260 | ^(node=IF {st.openScope();} compoundexpression
    THEN {st.openScope();} compoundexpression {st.closeScope()
        ;}
    (ELSE {st.openScope();} compoundexpression {st.closeScope()
        ;})?
    {st.closeScope();})
265 {
    SELMATree e1 = (SELMATree)node.getChild(0);
    SELMATree e2 = (SELMATree)node.getChild(2);
    SELMATree e3 = (SELMATree)node.getChild(4);

270     if (e1.SR_type!=SR.Type.BOOL)
        throw new SELMAException(e1,"Expression must be boolean");

    if (e3==null) { //no else
        $node.SR_type=SR.Type.VOID;
        $node.SR_kind=null;
275     } else { // there is a else
        if (e2.SR_type==e3.SR_type) {
            $node.SR_type=e3.SR_type;
            if (e2.SR_kind==SR.Kind.CONST && e3.SR_kind==SR.Kind.CONST)
280                 $node.SR_kind=SR.Kind.CONST;
            else
                $node.SR_kind=SR.Kind.VAR;
        } else {
            $node.SR_type=SR.Type.VOID;
285             $node.SR_kind=null;
        }
    }
}

290 | ^(node=WHILE {st.openScope();} compoundexpression { st.
    closeScope(); }
    DO {st.openScope();} compoundexpression {st.closeScope();}
    OD) /*{st.closeScope();}) */
{
    SELMATree e1 = (SELMATree)node.getChild(0);
295     SELMATree e2 = (SELMATree)node.getChild(2);

    if (e1.SR_type!=SR.Type.BOOL)
        throw new SELMAException(e1,"Expression must be boolean");

300     $node.SR_type=SR.Type.VOID;
    $node.SR_kind=null;
}

305 | ^(node=READ (id=ID
    {
        if (st.retrieve($id).kind!=SR.Kind.VAR)
            throw new SELMAException($id,"Must be a variable");
    })+
310 {

```

```

        if ($node.getChildCount() == 1) {
            $node.SR_type = st.retrieve(node.getChild(0)).type;
            $node.SR_kind = SR_Kind.VAR;
        } else {
315         $node.SR_type = SR_Type.VOID;
            $node.SR_kind = null;
        }
    }
    )
320
    | ^(node=PRINT expression)+
    {
        for (int i=0; i<((SELMATree)node).getChildCount(); i++){
            if (((SELMATree)node).getChild(i)).SR_type == SR_Type.VOID)
325             throw new SELMAException($node, "Can not be of type void");
        }
        if ($node.getChildCount() == 1){
            $node.SR_type = ((SELMATree) node).getChild(0).SR_type;
            $node.SR_kind = SR_Kind.VAR;
330        } else {
            $node.SR_type = SR_Type.VOID;
            $node.SR_kind = null;
        }
    }
335    -> ^(PRINT expression)+
        | ^(node=FUNCTION ID expression*)
    {
        //retrieve function (if existent)
340        SELMATree func = (SELMATree)$node;
        CheckerEntry entry = st.retrieve($ID);
        $node.SR_type=entry.type;
        $node.SR_kind=entry.kind;

345        //matchparamlists
        //same length?
        if (entry.params.size() != func.getChildCount()-1)
            throw new SELMAException(node,"Paramcount is not as big defined
                in the function");
        //every entry matches?
350        for (int i=1; i<func.getChildCount(); i++){
            SELMATree expr = (SELMATree)func.getChild(i);
            if (expr.SR_type != entry.params.get(i-1).type)
                throw new SELMAException(expr,"Param is not of the right type");
        }
355    }

    | ^(node=BECOMES expression expression)
    {
360        SELMATree e1 = (SELMATree)node.getChild(0);
        SELMATree e2 = (SELMATree)node.getChild(1);
        if (e1.getType()!=ID)
            throw new SELMAException(e1,"Must be a identifier");

365        CheckerEntry ident = st.retrieve(e1);

        if (ident.kind!=SR_Kind.VAR)
            throw new SELMAException(e1,"Must be a variable");
        if (ident.type!=e2.SR_type)
370            throw new SELMAException(e1,"Right side must be the same type "+
                ident.type+"/"+e2.SR_type);

        $node.SR_type=ident.type;
        $node.SR_kind=SR_Kind.VAR;
    }
375

```

```

| ^ (node=LCURLY {st.openScope();} compoundexpression {st.
    closeScope();} RCURLY)
{
    SELMATree e1 = (SELMATree) node.getChild(0);
    $node.SR_type = e1.SR_type;
    $node.SR_kind = e1.SR_kind;
380 }

| node=NUMBER
{
    $node.SR_type=SR_Type.INT;
    $node.SR_kind=SR_Kind.CONST;
385 }

| node=BOOLEAN
{
    $node.SR_type=SR_Type.BOOL;
    $node.SR_kind=SR_Kind.CONST;
390 }

| node=CHARV
{
    $node.SR_type=SR_Type.CHAR;
    $node.SR_kind=SR_Kind.CONST;
395 }

| node=ID
{
    CheckerEntry entry = st.retrieve($node);
    $node.SR_type=entry.type;
    $node.SR_kind=entry.kind;
400 }

;
405

```

### 9.3 ANTLR Codegenerator specificatie

```

tree grammar SELMACompiler;

options {
    language = Java;
5   output = template;
    tokenVocab = SELMA;
    ASTLabelType = SELMATree;
}

10 @header {
    package SELMA;
    import SELMA.SELMA;
    import SELMA.SELMATree.SR_Type;
    import SELMA.SELMATree.SR_Kind;
15 }

@rulecatch {
    catch (RecognitionException re) {
20         throw re;
    }
}

@members {
    public SymbolTable<CompilerEntry> st = new SymbolTable<CompilerEntry>
25         >();
    int curStackDepth;
    int maxStackDepth;

    int labelNum = 0;

30    private void incrStackDepth() {
        if (++curStackDepth > maxStackDepth)
            maxStackDepth = curStackDepth;
    }

35    private String getTypeDenoter(SR_Type type) {
        if (type == SR_Type.INT) {
            return "I";
        } else if (type == SR_Type.BOOL) {
            return "Ljava/lang/String;";
40        } else {
            return "C";
        }
    }
}

45 program
    : ^(node=BEGIN {st.openScope();} compoundexpression {st.closeScope();}
        END)
    { SELMATree expr = (SELMATree) $node.getChild(0); }
    -> program(instructions={$compoundexpression.st},
50         source_file={SELMA.inputFilename},
        stack_limit={maxStackDepth + 3}, // +2 for print and other
        additionally loaded constants
        locals_limit={$node.localsCount + 1}, // +1 for the String
        [] argv parameter
        pop={expr.SR_type != SR_Type.VOID})
    ;

55 compoundexpression
    : ^(node=COMPOUND (s+=declaration | s+=expression_statement)+)
    -> compound(instructions={$s}, line={node.getLine()}, pop={$node.
        SR_type != SR_Type.VOID})
    ;

60 declaration

```

```

: ^(node=VAR INT id=ID)
{st.enter($id, new CompilerEntry(SR.Type.INT, SR.Kind.VAR, st.nextAddr
  ())); }
//-> declareVar(id={$id.text}, type={"INT"}, addr={st.nextAddr()-1})
65 | ^(node=VAR BOOL id=ID)
   {st.enter($id, new CompilerEntry(SR.Type.BOOL, SR.Kind.VAR, st.
     nextAddr())); }
   //-> declareVar(id={$id.text}, type={"BOOL"}, addr={st.nextAddr()-1})

70 | ^(node=VAR CHAR id=ID)
   {st.enter($id, new CompilerEntry(SR.Type.CHAR, SR.Kind.VAR, st.
     nextAddr())); }
   //-> declareVar(id={$id.text}, type={"CHAR"}, addr={st.nextAddr()-1})

// store the const at a address? LOAD Or just copy LOADL?
75 | ^(node=CONST INT val=NUMBER (id=ID)+)
   {st.enter($id, new CompilerEntry(SR.Type.INT, SR.Kind.CONST, 0).setVal(
     $val.text)); }
   //-> declareConst(id={$id.text}, val={$val.text}, type={"integer"},
     addr={st.nextAddr()-1})

   | ^(node=CONST type=BOOL val=BOOLEAN id=ID)
80 {st.enter($id, new CompilerEntry(SR.Type.BOOL, SR.Kind.CONST, 0).
   setBool($val.text)); }
   //-> declareConst(id={$id.text}, val={($val.text.equals("true"))
     ?"1":"0"}, type={"boolean"}, addr={st.nextAddr()-1})

   | ^(node=CONST CHAR val=CHARV (id=ID)+)
85 { char c = $node.text.charAt(1);
   st.enter($id, new CompilerEntry(SR.Type.CHAR, SR.Kind.CONST, 0).
     setChar(c)); }
   //-> declareConst(id={$id.text}, val={(int) c}, type={"character"},
     addr={st.nextAddr()-1})
;

expression_statement
90 : ^(node=EXPRESSION.STATEMENT e1=expression) { curStackDepth--; }
   -> exprStat(e1={$e1.st}, line={$node.getLine()}, pop={$node.SR.type !=
     SR.Type.VOID})
;

expression
95 //double arg expression
   : ^(node=MULT e1=expression e2=expression) { curStackDepth--; }
   -> biExpr(e1={$e1.st}, e2={$e2.st}, instr={"imul"}, line={$node.getLine()
     }, op={"*"})

   | ^(node=DIV e1=expression e2=expression) { curStackDepth--; }
100 -> biExpr(e1={$e1.st}, e2={$e2.st}, instr={"idiv"}, line={$node.getLine()
     }, op={"/"})

   | ^(node=MOD e1=expression e2=expression) { curStackDepth--; }
   -> biExpr(e1={$e1.st}, e2={$e2.st}, instr={"irem"}, line={$node.getLine()
     }, op={"%"})

105 | ^(node=PLUS e1=expression e2=expression) { curStackDepth--; }
   -> biExpr(e1={$e1.st}, e2={$e2.st}, instr={"iadd"}, line={$node.getLine()
     }, op={"+"})

   | ^(node=MINUS e1=expression e2=expression) { curStackDepth--; }
   -> biExpr(e1={$e1.st}, e2={$e2.st}, instr={"isub"}, line={$node.getLine()
     }, op={"-"})

110 | ^(node=OR e1=expression e2=expression) { curStackDepth--; }
   -> biExpr(e1={$e1.st}, e2={$e2.st}, instr={"ior"}, line={$node.getLine()
     }, op={"or"})

```

```

115 | ^ (node=AND e1=expression e2=expression) { curStackDepth--; }
-> biExpr(e1={$e1.st}, e2={$e2.st}, instr={"iand"}, line={node.getLine()
    }, op={"and"})

| ^ (node=RELS e1=expression e2=expression) { curStackDepth--; }
-> biExprJump(e1={$e1.st}, e2={$e2.st}, instr={"if.icmplt"}, line={node.
    getLine() },
    op={"<"}, label_num1={labelNum++}, label_num2={labelNum
    ++})

120 | ^ (node=RELSE e1=expression e2=expression) { curStackDepth--; }
-> biExprJump(e1={$e1.st}, e2={$e2.st}, instr={"if.icmple"}, line={node.
    getLine() },
    op={"<="}, label_num1={labelNum++}, label_num2={labelNum
    ++})

125 | ^ (node=RELG e1=expression e2=expression) { curStackDepth--; }
-> biExprJump(e1={$e1.st}, e2={$e2.st}, instr={"if.icmpgt"}, line={node.
    getLine() },
    op={">"}, label_num1={labelNum++}, label_num2={labelNum
    ++})

130 | ^ (node=RELGE e1=expression e2=expression) { curStackDepth--; }
-> biExprJump(e1={$e1.st}, e2={$e2.st}, instr={"if.icmpge"}, line={node.
    getLine() },
    op={">="}, label_num1={labelNum++}, label_num2={labelNum
    ++})

| ^ (node=RELE e1=expression e2=expression) { curStackDepth--; }
-> biExprJump(e1={$e1.st}, e2={$e2.st}, instr={"if.icmpeq"}, line={node.
    getLine() },
135 | op={"="}, label_num1={labelNum++}, label_num2={labelNum
    ++})

| ^ (node=RELNE e1=expression e2=expression) { curStackDepth--; }
-> biExprJump(e1={$e1.st}, e2={$e2.st}, instr={"if.icmpne"}, line={node.
    getLine() },
140 | op={"!="}, label_num1={labelNum++}, label_num2={labelNum
    ++})

//single arg expression
| ^ (UPLUS e1=expression)
{ $st=$e1.st; }

145 | ^ (node=UMIN e1=expression)
-> uExpr(e1={$e1.st}, instr={"ineg"}, line={node.getLine() }, op={"-"})

| ^ (node=NOT e1=expression)
-> not(e1={$e1.st}, line={node.getLine() },
150 | label_num1={labelNum++}, label_num2={labelNum++})

//CONDITIONAL
| ^ (node=IF { st.openScope(); } ec1=compoundexpression { st.closeScope
    (); } THEN
    { st.openScope(); } ec2=compoundexpression { st.closeScope
    (); }
155 | (ELSE { st.openScope(); } ec3=compoundexpression { st.closeScope
    (); } ?)
    { boolean ec3NotEmpty = $ec3.st != null;
      SELMATree expr2 = (SELMATree) node.getChild(2);
      SELMATree expr3 = null;
      if (ec3NotEmpty)
160 | expr3 = (SELMATree) node.getChild(4);
    }
-> if(ec1={$ec1.st}, ec2={$ec2.st}, ec3={$ec3.st}, label_num1={labelNum
    ++},
    label_num2={ec3NotEmpty ? labelNum++ : 0}, ec3_not_empty={
    ec3NotEmpty },

```

```

    pop1={$node.SR_type == SR.Type.VOID && expr2.SR_type != SR.Type.
    VOID},
165    pop2={ec3NotEmpty && $node.SR_type == SR.Type.VOID && expr3.
    SR_type != SR.Type.VOID}}

| ^(node=WHILE
    { st.openScope(); } ec1=compoundexpression { st.closeScope(); } DO
    { st.openScope(); } ec2=compoundexpression { st.closeScope(); } OD
)
170 { SELMATree expr2 = (SELMATree) node.getChild(2);
    boolean pop = expr2.SR_type != SR.Type.VOID;
    if (pop)
        curStackDepth--;
}
175 -> while(ec1={$ec1.st}, ec2={$ec2.st}, pop={pop},
    label_num1={labelNum++}, label_num2={labelNum++})

//IO

180 | ^(node=READ ID+)
    { boolean isExpr = $node.SR_type != SR.Type.VOID;
      List<Integer> addrs = new ArrayList<Integer>();
      List<Boolean> isBool = new ArrayList<Boolean>();
      List<Boolean> isInt = new ArrayList<Boolean>();

185      for (int i = 0; i < $node.getChildCount(); i++) {
        SELMATree child = (SELMATree) $node.getChild(i);

        addrs.add(st.retrieve($node.getChild(i)).addr);
        isBool.add(child.SR_type == SR.Type.BOOL);
        isInt.add(child.SR_type == SR.Type.INT);
      }
      // if (!isExpr)
      //   curStackDepth -= $node.getChildCount();
195 }
-> read(addrs={addrs}, dup_top={isExpr}, is_bool={isBool},
    is_int={isInt},
    line={node.getLine()})

| ^(node=PRINT (exprs+=expression)+)
200 {
    boolean isExpr = $node.SR_type != SR.Type.VOID;
    int childCount = ((SELMATree) node).getChildCount();
    List<Integer> labelNums1 = new ArrayList<Integer>();
    List<Integer> labelNums2 = new ArrayList<Integer>();
    List<String> typeDenoters = new ArrayList<String>();
    List<Boolean> exprIsBool = new ArrayList<Boolean>();

    if (!isExpr)
        curStackDepth -= childCount;

210 for (int i = 0; i < childCount; i++) {
    SELMATree child = (SELMATree) $node.getChild(i);
    boolean isBool = child.SR_type == SR.Type.BOOL;
    if (isBool) {
215         labelNums1.add(labelNum++);
        labelNums2.add(labelNum++);
    } else {
        labelNums1.add(0);
        labelNums2.add(0);
220     }
    typeDenoters.add(getTypeDenoter(child.SR_type));
    exprIsBool.add(isBool);
}
}
225 -> print(exprs={$exprs}, type_denoters={typeDenoters}, dup_top={
    isExpr},
    expr_is_bool={exprIsBool},

```



```

        label_nums1={labelNums1}, label_nums2={labelNums2}, line={
            $node.getLine() })
//ASSIGN
| ^ (BECOMES node=ID e1=expression) { boolean isint = ($node.type ==
230 | NUMBER ||
                                $node.type == BOOLEAN ||
                                $node.type == LETTER); }
        -> assign(id={$node.text},
                type={$node.type},
                addr={st.retrieve($node).addr},
235 | e1={$e1.st},
                isint={isint})

//closedcompound
| ^ (node=LCURLY {st.openScope();} cmp=compoundexpression {st.
    closeScope();} RCURLY)
240 | -> compound(instructions={$cmp.st}, line={$node.getLine()}, pop
        ={false})

//VALUES
| node=NUMBER { incrStackDepth();
                int num = Integer.parseInt($node.text); }
        -> loadNum(val={$node.text}, iconst={num >= -1 && num <= 5}, bipush
245 | ={num >= -128 && num <= 127})

| node=BOOLEAN { incrStackDepth(); }
        -> loadNum(val=({$node.text.equals("true")}) ? 1 : 0}, iconst={true})

250 | node=CHARV { incrStackDepth();
                char c = $node.text.charAt(1); }
        //-> loadNum(val=({(int) c}), iconst={false}, bipush={true})
        -> loadChar(val=({(int) c}), char={$node.text}, line={$node.getLine()
        })

255 | node=ID { incrStackDepth(); }
        {
            CompilerEntry entry = st.retrieve(node);
            boolean isConst = node.SR.kind == SR.Kind.CONST;
        }
        -> loadVal(id={$node.text}, addr={entry.addr}, val={entry.val},
                is_const={isConst})
260 ;

```

## 9.4 ANTLR Codegenerator Stringtemplate specificatie

```

//SELMA string template
group SELMA;

5  program(instructions , source_file , stack_limit , locals_limit , pop) ::= <<
    .source <source_file>
    .class public Main
    .super java/lang/Object
    .field public static scanner_field Ljava/util/Scanner;
10  .method public \<init\>()V
    aload_0
    invokespecial java/lang/Object/\<init\>()V
    return
    .end method
15  .method public static main([Ljava/lang/String;)V
    .limit stack <stack_limit>
    .limit locals <locals_limit>
    new java/util/Scanner
    dup
    getstatic java/lang/System/in Ljava/io/InputStream;
    invokespecial java/util/Scanner/\<init\>(Ljava/io/InputStream;)V
    putstatic Main/scanner_field Ljava/util/Scanner;
20  <instructions>
    return
    .end method
    >>
25  compound(instructions , line , pop) ::= <<
    .line <line>
    <instructions ; separator="\n">
    <if (pop)>
    removeLastInstruction ; line <line>
    <endif>
    >>
30  expr (expr) ::= <<
    <expr>
    >>
35  >>
40

```

```

>>
exprStat(e1, pop, line) ::= <<
.line <line>
<e1>
<if (pop)>
    pop
<endif>
>>
50
//Calculations
uExpr(e1, instr, line, op) ::= <<
.line <line>
    ; <op> <e1>
<e1>
    <instr>
>>
55
not(e1, label_num1, label_num2, line) ::= <<
.line <line>
    <e1>
        ifeq L<label_num1>
            iconst_0
            goto L<label_num2>
        L<label_num1>;
            iconst_1
            L<label_num2>;
>>
60
        ifeq L<label_num1>
            iconst_0
            goto L<label_num2>
        L<label_num1>;
            iconst_1
            L<label_num2>;
>>
65
biExpr(e1, e2, instr, line, op) ::= <<
.line <line>
    <e1>
    <e2>
    <instr>
>>
70
biExprJump(e1, e2, instr, label_num1, label_num2, line, op) ::= <<
.line <line>
    <e1>
    <e2>
    <instr> L<label_num1>
        iconst_0
        goto L<label_num2>
    ; e1 <op> e2
80

```

```

85  L<label_num1>:
    iconst_1
    L<label_num2>:
    >>
    //Declare
    declareConst(id, val, type, addr) ::= <<
        ldc <val>
        istore <addr>
    >>
    declareVar(id, type, addr)::=<<
    >>
    //Load
    loadNum(val, iconst, bipush) ::= <<
    <if (iconst)>
        iconst <val>
    <elseif (bipush)>
        bipush <val>
    <else>
        ldc <val>
    <endif>
    >>
    loadVal(id, addr, val, is_const) ::= <<
    <if (is_const)>
        ldc <val>
    <else>
        iload <addr>
    <endif>
    >>
    loadChar(val, char, line) ::= <<
    .line <line>
        bipush <val>
    >>
    //Assign

```

```

125 assign(id, type, addr, el, isint) ::= <<
    <el>
        dup
        istore <addr>
    >>
130
    read(addr, dup_top, is_bool, is_int, line) ::= <<
        .line <line>
    <addr, is_bool, is_int : { a, b, i | <readSingle(addr=a,
        is_bool=b,
        is_int=i,
        dup_top=dup_top) > }>
    >>
135
140 readSingle(addr, is_bool, is_int, dup_top) ::= <<
    getstatic Main/scanner_field Ljava/util/Scanner;
    <if (is_bool)>
        invokevirtual java/util/Scanner/nextBoolean()Z
    <elseif (is_int)>
        invokevirtual java/util/Scanner/nextInt()I
    <else>
        invokevirtual java/util/Scanner/nextByte()I
    <endif>
    <if (dup_top)>
        dup
    <endif>
        istore <addr>
    >>
145
150
155
160 print(exprs, type.denoters, dup_top, expr.is_bool, label_nums1, label_nums2, line) ::= <<
    .line <line>
    <exprs, type.denoters, expr.is_bool,
        label_nums1, label_nums2 : { e, t, b, L1, L2 | < printSingle(expr=e,
        type.denoter=t,
        dup_top=dup_top,
        is_bool=b,
165

```

```

170      >>
      label_num1=L1,
      label_num2=L2) > }>

      printSingle(expr , type-denoter , dup_top , is_bool , label_num1 , label_num2) ::= <<
      <expr>
      <if (dup_top)>
175         dup
      <endif>

      <if (is_bool)>
      ifeq L<label_num1>
180         ldc "true"
      goto L<label_num2>
      L<label_num1>:
      ldc "false"
      L<label_num2>:
185      <endif>

      getstatic java/lang/System/out Ljava/io/PrintStream;
      swap
      invokevirtual java/io/PrintStream/println(<type.denoter>)V
190      >>

      //conditionals
      if (ec1, ec2, ec3, label_num1 , label_num2, ec3_not_empty , pop1, pop2) ::= <<
195      <ec1>
      ifeq L<label_num1>
      ; e1 is false
      <ec2>
      ; e2 if true expression
      <if (pop1)>
      pop
200      <endif>
      <if (ec3_not_empty)>
      goto L<label_num2>
      <endif>
205      L<label_num1>:
      <if (ec3_not_empty)>
      ; e3 if false expression
      <ec3>

```

210	< if (pop2)> pop ; pop
215	< end if > L< label_num2 > : < end if > >>
220	while(ec1 , ec2 , label_num1 , label_num2) ::= << L< label_num1 > : < ec1 > < ec2 > ifeq L< label_num2 > < if (pop) > pop
225	< end if > goto L< label_num1 > L< label_num2 > : >>
	; e1 while condition ; e2 expression to evaluate (body)

## 9.5 Invoer- en uitvoer van een uitgebreid testprogramma

Van een correct en uitgebreid test- programma (met daarin alle features van uw programmeertaal) moet worden bijgevoegd: de listing van het oorspronkelijk programma, de listing van de gegenereerde TAM-code (be- standsnaam met extensie .tam) en een of meer executie voorbeelden met in- en uitvoer waaruit de juiste werking van de gegenereerde code blijkt.