KIDEB

Onze eigen programmeertaal

 $$\rm H.M.~Bastiaan$$s1204254$ Doctor van Damstraat 198, Enschede

 $\begin{array}{c} {\rm V.J.~Smit} \\ {\rm s}1206257 \\ {\rm Kremersmaten~168,~Enschede} \end{array}$

9 juli 2014

Inhoudsopgave

1	Inle	eiding	2		
2	Taalbeschrijving				
3	Pro	Problemen en oplossingen			
	3.1	Scoping	4		
	3.2	Opbouwen AST	4		
	3.3	Type inferentie	4		
	3.4	Import statement	4		
	3.5	Arrays als argument	5		
4	Syn	atax, context en semantiek	6		
	4.1	Syntax	6		
		4.1.1 Terminale symbolen	6		
		4.1.2 Non-terminale symbolen	7		
		4.1.3 Productieregels	8		
	4.2	Context	11		
		4.2.1 Scope regels	11		
		4.2.2 Type regels	11		
	4.3	Semantiek	11		
5	\mathbf{Ver}	taalregels	14		
6	Java	a programmatuur	17		
	6.1	Symbol table	17		
	6.2	Type checking	17		
	6.3	AST klassen	17		
	6.4	Foutafhandeling	18		
7	Tog	tplan en resultaten	19		
'	7.1	-	19		
	7.1		19		
	1.2	Semantiektests	19		
8	Cor	nclusies	20		
9	App	pendix	21		
	9.1	Lexer specificatie	21		
	9.2	Parser specificatie	25		
	9.3	Treeparser specificaties	29		
	9.4	Testverslag			

Inleiding

Dit verslag beschrijft de zelf ontwikkelde programmeertaal KIDEB. Deze taal is gedefinieerd met de hulp van het ANTLR-framework versie 3.

In het verslag wordt allereerst de taal kort ingeleid. Hierop volgt een korte probleemanalyse. Daarna wordt de taal gedefinieerd in een grammatica en worden de contextregels en de semantiek uitgelegd. Vervolgens volgt uitleg over de vertaling van KIDEB-broncode naar TAM-code. Uiteindelijk worden de extra geschreven java-klassen en het testplan uitgelegd. In de appendix zijn specificaties van de lexer, de parser en de treeparsers toegevoegd, evenals een uitgebreid testprogramma met output.

De grammatica is opgebouwd door ons beiden. De checker is voor het grootste deel het werk van Martijn en de code generator volledig. Het verslag is voor het grootste gedeelte opgebouwd door Vincent.

Taalbeschrijving

KIDEB is een kleine, imperatieve programmeertaal met beperkte mogelijkheden, ontwikkeld als project voor het vak vertalerbouw als onderdeel van de Technische Informatica bachelor van de Universiteit Twente. Ondanks de beperkte mogelijkheden bevat de taal toch enkele leuke onderdelen.

Uiteraard is de basis van een programmeertaal ook aanwezig in KIDEB. Variabelen kunnen worden gedeclareerd met primitieve typen: integer, boolean en character. Door toegevoegde type inferentie hoeft het primitieve type zels niet expliciet te worden vermeld.

Op deze variabelen zijn een aantal bewerkingen mogelijk. Zo zijn de standaard boolean operaties beschikbaar, om vershil of gelijkheid te bepalen. Daarnaast bevat de taal de basis rekenkundige operaties en zelfs bestaat de mogelijkheid tot machtsverheffen. Belangrijke statements zijn ook geïmplementeerd. If-else is onderdeel van de taal, evenals een while-statement.

De eerste belangrijke uitbreiding is de mogelijkheid gebruik te maken van subroutines. Naast het hoofdprogramma zijn namelijk ook functies te definiëren en uit te voeren. Functies geven altijd een waarde terug. De tweede belangrijke uitbreiding was al even genoemd. Dit is namelijk het gebruik van arrays. Door het gebruik van arrays wordt de taal een stuk complexer, maar ook een stuk sterker. Daarnaast kan reeds eerder geschreven broncode geïmporteerd worden. Grote code reduplicatie is dus overbodig. Als laatste bestaat ook de mogelijheid met geheugen allocatie bezig te zijn. Geheugen kan gealloceerd en vrijgemaakt worden en er kan naar geheugenlocaties verwezen worden met behulp van pointers.

De volledige grammatica van de taal is te vinden in het hoofdstuk 4.

Problemen en oplossingen

In dit hoofdstuk worden enkele belangrijke problemen besproken die bij de ontwikkeling van de taal naar voren kwamen. Allereerst komt scoping aan bod. Daarna wordt kort de AST besproken, gevolgd door type inferentie.

3.1 Scoping

Een belangrijk probleem bij het programmeren in het definiëren en gebruik van variabelen in verschillende scopes. Variabelen die bijvoorbeeld binnen een lus worden gedefinieerd, mogen daarbuiten niet gebruikt worden. Ook moet de variabele worden gebruikt die gedeclareerd is onder of in die scope.

Voor het definiëren van scopes is de volgende oplossing gekozen. Een scope binnen KIDEB bestaat tussen twee accolades. De scope wordt geopend door een '{'en gesloten door een '}'. Verdere uitleg over scoping is the vinden in subsectie 4.2.1.

Om bij te houden waar een variabele gedeclareerd is en gebruikt wordt, wordt een symbol table bijgehouden.

3.2 Opbouwen AST

Voor het opbouwen van onze AST voldeed de standaard node niet. Hiertoe is een eigen node-hiërarchie gemaakt. De specificatie van deze nodes is te vinden in hoofdstuk 6.

Een ander probleem met de AST is het moeten gebruiken van CommonNode voor de belangrijke node dublicatie. Om dit te voorkomen heeft de klasse AbstractNode, als subklasse van CommonNode, een functie met generiek type. Hier kunnen subklassen van CommonNode toch de methode getDuplicate() gebruiken.

3.3 Type inferentie

3.4 Import statement

Een belangrijke functie in onze taal is het importeren van code. Dit is een lastig probleem, met een vrij simpele oplossing. Op de plek van het import-statement wordt in de AST van het hoofdprogramma de AST van de geïmporteerde code geplaatst. Hierdoor is de code ook in het hoofdprogramma te gebruiken.

3.5 Arrays als argument

Het is niet mogelijk om in een functiedeclaratie een array mee te geven zonder een expressie binnen de blokhaken. Het is echter absoluut niet wenselijk te eisen dat arrays als argument voor een functie een vaste lengte hebben. Om dit probleem te verhelpen moeten functies die een array nodig heeft een pointer naar deze array mee krijgen, in plaats van de array zelf

Syntax, context en semantiek

Dit hoofdstuk bespreekt de specificatie van de taal aan de hand van de syntax, de context regels en de semantiek.

4.1 Syntax

Deze sectie beschrijft de symbolen en productieregels van KIDEB. Samen vormen deze de totale grammatica van de taal.

4.1.1 Terminale symbolen

De terminale symbolen:

:	;	()	Ĺ
]	{	}	,	\
!=	+	-	/	<
^	=	<	>	>=
<=	==		&&	*
&	%	print	import	call
swap	if	else	then	do
while	from	break	continue	return
returns	func	true	false	bool
char	var	of	int	

4.1.2 Non-terminale symbolen

De non-terminale symbolen:

program (startsymbool)

command

declaration IDENTIFIER

var_declaration scope_declaration func_declaration assign_statement

assignment

 $var_assignment$

argument

arguments

statement

while_statement
if_statement
if_part
else_part
for_statement
return_statement
assign_statement
print_statement
import_statement

expression

expressionAO
expressionLO
expressionPM
expressionPW
expression-list
call_expression
raw_expression
get_expression
operand
bool
array_literal
array_value_list

type

primitive_type
compositie_type

identifier

number

4.1.3 Productieregels

```
program :=
    command+;
command :=
     assign_statement SEMICOLON |
     declaration |
     statement |
     expression |
     SEMICOLON;
commands :=
     command commands?;
declaration :=
     var_declaration |
     scope_declaration;
var_declaration :=
     type IDENTIFIER (var_assignment) SEMICOLON;
scope_declaration :=
     func_declaration;
func_declaration :=
     FUNC IDENTIFIER LPAREN arguments? RPAREN RETURNS type LCURLY
     commands? RCURLY;
assignment :=
     ASSIGN expression;
var_assignment :=
     ASSIGN expression;
argument :=
     type IDENTIFIER;
arguments :=
     argument (COMMA arguments)?;
statement :=
     if_statement |
     while_statement |
     return_statement |
     import_statement |
     BREAK SEMICOLON |
     CONTINUE SEMICOLON;
if_statement :=
    if_part else_part?;
if_part :=
```

IF LPAREN expression RPAREN LCURLY command* RCURLY;

```
else\_part :=
    ELSE LCURLY command* RCURLY;
while_statement :=
    WHILE LPAREN expression RPAREN LCURLY commands? RCURLY;
for_statement :=
    FOR LPAREN expression RPAREN LCURLY commands? RCURLY;
return\_statement :=
    RETURN expression SEMICOLON;
print_statement :=
    PRINT LPAREN expression RPAREN;
import_statement :=
    IMPORT STRING_VALUE;
expression :=
    raw_expression |
    expressionAO |
    array_literal;
expressionAO :=
    expressionLO (AND expressionLO |OR expressionLO)*;
expressionLO :=
    expressionPM ((LT |GT |LTE |GTE |EQ |NEQ) expressionPM)*;
expressionPM :=
    expressionMD ((PLUS |MINUS) expressionMD)*;
expressionMD :=
    expressionPW ((MULTIPLE |DIVIDE) expressionPW);
expressionPW :=
    operand (POWER operand)*;
expression_list :=
    expression (COMMA expression_list)?;
call_expression :=
    IDENTIFIER LPAREN expression_list? RPAREN;
get_expression :=
    IDENTIFIER LBLOCK expression RBLOCK;
operand :=
    get_expression
    call_expression |
    ASTERIX operand |
    AMPERSAND IDENTIFIER |
    ASTERIX operand |
    LPAREN expression RPAREN |
    IDENTIFIER |
```

```
NUMBER |
     STRING_VALUE |
     bool;
\mathbf{bool} :=
     TRUE |
     FALSE;
array_literal :=
     LBLOCK array_value_list RBLOCK;
array_value_list :=
     expression (COMMA array_value_list)?;
type
     primitive_type
     compositie\_type
primitive_type :=
     INTEGER |
     BOOLEAN |
     CHARACTER |
     AUTO |
     VAR;
composite\_type :=
     primitive_type LBLOCK expression RBLOCK
\mathbf{IDENTIFIER} \,:=\,
     (LETTER | UNDERSCORE) (LETTER | DIGIT | UNDERSCORE);
\mathbf{NUMBER} \,:=\,
     DIGIT+;
\mathbf{STRING\_VALUE} :=
     '(\\'?|~(\\|'))*';
\mathbf{COMMENT} :=
     // .*\n;
WS :=
     _|\t |\f |\r |\n
\mathbf{DIGIT} \,:=\,
     0..9;
\mathbf{LETTER} \,:=\,
     LOWER | UPPER;
LOWER :=
     a..z;
\mathbf{UPPER} \,:=\,
     A..Z;
UNDERSCORE :=
     -;
```

4.2 Context

De context van de taal wordt opgedeeld in twee delen, namelijke scope regels en type regels. De eerste bespreekt declaratie en het gebruik van variabelen. De tweede bespreekt de typering van de taal.

4.2.1 Scope regels

Om de scoperegels uit te leggen, gebruiken we de volgende voorbeeld code.

```
int x;
x = 5;

func som(int x) returns int {
   int y = 7;
   return x + y;
}

print(som(x));
```

Op regel 1 wordt variabele x gedeclareerd, dit is de binding occurence voor x. De eerste applied occurence komt meteen op regel 2, waar x de waarde 5 kijgt.

De functie som wordt op regel 4 gedefinieerd en telt de waarde van variabele y hierbij op. De variabele y wordt gedefinieerd binnen de functie en is dus ook alleen binnen de functie te gebruiken.

4.2.2 Type regels

Voor de rekenkundige operatoren gelden de volgende type regels.

prioriteit	operatoren	operand types	resultaat type
1	^	int	int
2	*,/	int	int
3	+,-	int	int
4	<, <=, >=, >	int	bool
	==, !=	int, char, bool	bool
5	&&,	bool	bool

Voor de statements gelden de volgende regels.

if Expression then Command else Command

Expression must be of type boolean.

while Expression do Command

Expression must be of type boolean.

Identifier = Expression

Identifier and Expression must be of the same type.

import String_waarde

String_waarde moet een bestaande bestandsnaam zijn.

4.3 Semantiek

Deze sectie bespreekt de semantiek, ofwel de betekenis van de geschreven code.

Een statement S wordt uitgevoerd om de variabelen te updaten. Dit is inclusief input en output.

- Assign-statment(I = E): Expressie E wordt gevalueerd en levert de waarde v op. Deze waarde wordt gekoppeld aan I.
- Import-statment(import SW): Van stringwaarde SW wordt uitgezocht of het bestaat als .kib broncode bestand. Zo ja, wordt de AST van het porgramma uitgebreid met de AST van dit bestand en is de code uit dit bestand beschikbaar voor gebruik in de eigen brongcode.
- If-statement(if E then C₁ else C₂): Expressie E wordt geëvalueerd en levert een booleanwaarde op. Als de boolean waarde true is, worden commando's C₁ uitgevoerd, anders commando's C₂.
- While-statement(while E do C): Expressie E wordt gevalueerd en levert een booleanwaarde op. Als de booleanwaarde true is, wordt commando C uitgevoerd. Daarna wordt E opnieuw gevalueerd. Is de booleanwaarde false, dan eindigt de loop.
- Print-statement(print(E)): De expressie E wordt gevalueerd en levert waarde v op. Deze waarde v wordt op de standaard output getoond.

Een expressie E levert een waarde op na evaluatie.

- expressionAO(E_1 operator E_2): Evalueert expressie E_1 en E_2 , welke beiden een boolean opleveren. De waarde die de expressie AO oplevert is ook een boolean, met als operator de binaire AND(&&) of OR(||).
- expressionLO(E₁ operator E₂): Evalueert expressie E₁ en E₂, welke beiden een integer opleveren. De waarde die de expressie LO oplevert is een boolean, met als operator een waarde vergelijker.
- expressionPM(E₁ operator E₂): Evalueert expressie E₁ en E₂, welke beiden een integer opleveren. De waarde die de expressie AO oplevert is de opgetelde of afgetrokken waarde van beide expressies.
- expressionMD(E₁ operator E₂): Evalueert expressie E₁ en E₂, welke beiden een integer opleveren. De waarde die de expressie AO oplevert is de vermenigvuldigde of gedeelde waarde van beide expressies.
- expressionPW(E_1 operator E_2): Evalueert expressie E_1 en E_2 , welke beiden een integer opleveren. De waarde die de expressie AO oplevert is E_1 tot de macht E_2 .
- raw-expressie(__tam__ (T, SW)): De stringwaarde SW is TAM-code. Met deze expressie is dus direct TAM-code uit te voeren in de taal. Het type T is het return-type van de expressie.
- call-expressie($I(E_1,...,E_x)$): Evalueert expressie E_1 tot en met E_x en leveren waarden v_1 tot en met v_x op. Functie I wordt vervolgens aangeroepen met argumenten v_1 tot en met v_x .
- get-expressie(I[E]): Expressie E wordt geëvalueerd en levert een integer met waarde v op. Uit de array met identifier I wordt vervolgens de waarde op positie v terug gegeven.

Een $delclaratie\ D$ wordt uitgevoerd om bindingen te maken.

- Variabele declaratie(T I): Identifier I wordt gebonden aan een waarde, die op dit moment nog onbekend is. De waarde moet gelijk zijn aan type T. De variabele wordt buiten de scope waarin deze wordt gebruikt, gedealloceerd.
- Functie declaratie(func I(ARGS) returns T{C}): Functie met identifier I wordt aangemaakt. De argumenten ARGS stellen de waarden voor die de functie in de aanroep ervan mee moet krijgen. Type T is het type van de return-waarde van functie I. Commando C vormt de body van de functie en dit zijn de commando's die uitgevoerd worden na aanroep van deze functie.

Vertaalregels

Om de vertaalregels van de broncode naar TAM-code duidelijk te maken, worden code templates gebruikt. KIDEB kent de volgende acties.

inplates gebruikt. Ribeb kent de volgende acties.				
Klasse	Code functie	Effect van gegenereerde code		
Program	run P	Draai programma P en daarna stop-		
		pen. Beginnen en eindigen met een		
		lege stack.		
Commando	do C	Is de volledige lijst met instructies,		
		bestaande uit statements, expressies		
		en declaraties.		
Statement	execute S	Voer het statement S uit met mo-		
		gelijk aanpassen van variabelen,		
		maar zonder effect op de stack.		
Expressie	$evaluate\ E$	Evalueer de expressie E en push het		
		reultaat naar de stack. Geen verder		
		effect op de stack.		
Identifier	fetch I	Push de waarde van identifier I naar		
		de stack.		
Identifier	assign I	Pop een waarde van de stack en sla		
		deze op in variabele I.		
Declaratie	declare D	Verwerk declaratie D, breidt de		
		stack uit om ruimte te maken voor		
		variabelen die hierin gedeclareerd		
		worden.		

Een programma in KIDEB is een serie commands. Elk los command kan een statement, een expressie of een declaratie zijn. Een programma kan er dus als volgt uitzien.

$$\begin{array}{c} \mathbf{run} \ [[\mathbf{C} \]] = \\ \mathrm{do} \ \mathrm{C} \\ \mathrm{HALT} \end{array}$$

Dit leidt tot de volgende commando's.

$$\begin{array}{c} \mathbf{do} \ [[\mathbf{S} \]] = \\ \text{execute } S \end{array}$$

$$\begin{array}{c} \mathbf{do} \ [[\mathbf{E} \]] = \\ \text{evaluate } E \end{array}$$

```
do [[D ]] =
      declare D
   De statements gaan als volgt.
execute [[I = E; ]]
      evaluate E
      assign I
execute [[if E then C_1 else C_2 ]] =
            evaluate E
            JUMPIF(0) g
            execute C<sub>1</sub>
            JUMP h
            gexecute C<sub>2</sub>
       g:
       h:
execute [[while E do C ]] =
            evaluate E
            JUMPIF(0) h
            execute C
            JUMP g
       h:
execute [[return E ]] =
      evaluate E
      RETURNS(1)
execute [[import SW ]] =
      Is wel een statement, maar levert geen code op. Importeert nl een bestand met naam
      SW, en voegt de AST van die code toe aan de AST van het hoofdbestand.
execute [[print E]] =
      evaluate E
      CALL put
      LOADL 10
                        newline
      CALL putint
   De expressie worden als volgt verwerkt.
evaluate [[\mathbf{E_1} \ \mathbf{O} \ \mathbf{E_2}]] =
      evaluate E<sub>1</sub>
      evaluate E<sub>2</sub>
      CALL p
                        p is het adres van de primitieve routine die hoort bij O
evaluate [[I ]] =
      fetch I
evaluate \,\,[[I(E_1,\ldots,\!E_x)\,\,\,]] =
      evaluate E<sub>1</sub>
      evaluate E_x
                        //e is de geheugenlocatie van de commando's van I. (zie functiedeclaratie)
      CALL(r) e
```

Laden en opslaan van waarden in variabelen

```
 \begin{aligned} & \textbf{fetch} \ [[\mathbf{I} \ ]] = \\ & \quad \text{LOAD} \ (1) \ d[r] \end{aligned} \\ & \textbf{assign} \ [[\mathbf{I} \ ]] = \\ & \quad \text{STORE} \ (1) \ d[r] \end{aligned}
```

Declaraties worden hiermee afgehandeld. Variabelen worden pas gedeclareerd wanneer hun bovenliggende functie gedeclareerd wordt. Als de generator een declaratie van een variabele tegenkomt, slaat hij deze dus over tot de functie declareerd wordt. Dan pas wordt er ruimte gemaakt voor de variabele.

```
 \begin{array}{lll} \textbf{delcare} & [[\textbf{func I(ARGS) returns T C} \ ]] = \\ & & JUMP \ g \\ & e: & \text{execute C} \\ & & \text{RETURN(1) d} & // \ d \ \text{met groote van het aantal argumenten ARGS} \\ & g: \\ & \textbf{declare} & [[\textbf{T I} \ ]] = \\ & \text{PUSH (1)} \end{array}
```

Java programmatuur

Voor het correct laten werken van de KIDEB-compiler zijn een aantal extra Java-klassen gedefinieerd. Deze betreffen het opbouwen van de *symbol table*, code voor het checken van types en de extra nodes voor de AST. Ook valt hieronder een stukje foutafhandeling.

6.1 Symbol table

De zogenaamde *symbol table* zoekt uit welke variabele waar gedefinieerd is, waar deze gebruikt wordt en koppelt dit aan elkaar. De reeds gemaakte *symbol table* uit het practicum van vertalerbouw is hiervoor gebruikt.

6.2 Type checking

Voor het verwerken van types is het de klasse Type aangemaakt. Deze klasse bevat een enumerator van alle types die onze taal kent. Deze klasse wordt gebruikt voor het zetten van de types van de identifiers.

6.3 AST klassen

De AST is uitgebreid met extra nodes, om extra benodigde informatie bij te houden.

De abstracte klasse *AbstractNode* is een subklasse van CommonTree, de normale AST-klasse. Deze vormt de superklasse voor de klasse CommonNode. Deze laatste is de superklasse voor alle zelf-gedefinieerde AST-nodes.

De klasse ControlNode representeert nodes die de uitvoervolgorde van het programma veranderen. Hieronder vallen onder andere het return-, continue- en break-statement. Deze klasse houdt de scope bij waar het statement bij hoort. Deze klasse is een subklasse van CommonNode.

Een andere subklasse van CommonNode is de klasse TypedNode. Deze klasse vormt de superklasse van alle nodes in de AST die van een bepaald type zijn. Daarom heeft deze klasse als eigenschap een type. Tevens is het geheugenadres van deze (VAN DEZE WAT??) een eigenschap.

Onder de TypedNode komt de IdentifierNode. Deze node wordt gebruikt om de scope van een identifier te bepalen, evenals zijn type. Als eigenschap heeft deze klasse een zogenaamde realNode. Deze realNode is de node waar de declaratie van deze identifier plaatsvindt en er wordt bij gebruik van de identifier naar verwezen.

Het laagst in de hiërarchie zit de FunctionNode. Deze node wordt vanzelfsprekend gebruikt voor functies en houdt een lijst van identifiers en bijbehorende types bij. Deze lijst is dus de lijst met argument. Tevens heeft deze node een naam en returnType als eigenschap.

6.4 Foutafhandeling

Om compilatie af te breken bij een typefout, is de InvalidTypeException-klasse geïmplementeerd. Deze exceptie wordt gegooid bij een declaratie, als het gedeclareerde type niet bestaat. Tevens wordt deze exceptie gegooid als er verkeerde types in expressies gebruikt worden.

Testplan en resultaten

Om de juistheid van de compiler te garanderen, is testen essentieel. Hiertoe zijn dan ook twee typen tests geschreven. De eerste is een in *python* geschreven programma, welke de syntax en context test. Het tweede type bestaat uit grotere voorbeeldprogramma's, welke syntax, context en semantiek testen.

De testprogramma's geschreven in *python* zijn te vinden in het bijgeleverde zip-bestand in de map *tests*. De testprogramma's uit onze eigen taal in de map *examples*.

7.1 Syntax- en contexttests

De python programma's testen zeer snel en efficiënt de volledige syntax en context. Hieronder vallen zowel correcte als foute code. Als de code bewust fout gaat, wordt dit afgevangen op de correcte foutmelding.

Als al deze tests slagen is er geen noemenswaardige output. Mocht er een test wel falen, dan wordt dit getoond op de standaard output.

7.2 Semantiektests

De voorbeeldprogramma's in de map *tests* testen de semantiek van de taal. Deze programma's leveren TAM-code en ... op als output. Het grootste testbestand is bijgevoegd in de appendix in sectie 9.4.

array.kib Het declareren van, toewijzen van waarden aan, en uitlezen van een array.

power.kib Het declareren en gebruik van een functie.

fibonacci_recursive.kib Het gebruik van recursie.

heap.kib Het alloceren en vrijgeven van geheugen wordt hier getest.

pointers.kib Test de declaratie en het gebruik van pointers.

raw.kib Het direct uitvoeren van TAM-code in de KIDEB broncode.

all.kib Test alle functionaliteit van de taal. Programma en ouput is te vinden in sectie 9.4.

Conclusies

Ondanks de beperkte mogelijkheden is er een leuke expressietaal gebouwd. Er zijn de nodige functies geïmplementeerd bovenop de basisfunctionaliteit, welke de taal een stuk krachtiger maken. Hier zaten een aantal uitdagende problemen in, die allen opgelost zijn.

De taal is gedefinieerd als een LL(1) grammatica, op een enkele, lokale uitzondering na. Door stellen van context-eisen en de uitleg van de semantiek is de grammatica bruikbaar als programmeertaal. Op basis van de vertaalregels is broncode geschreven in KIDEB ook compileerbaar naar TAM-instructies, waardoor deze uitgevoerd kan worden op een TAM-machine. De controle van de syntax en context en de codegeneratie zijn gedefineerd in het ANTLR-framework.

KIDEB is ook vrij uitgebreid getest door in *python* geschreven unittests. Het overgrote deel van de bugs die in de taal zaten is hiermee gevonden en verholpen.

Kortom, KIDEB is een kleine maar aardige taal, voortgekomen uit een leuk project van de Technische Informatica bachelor.

Appendix

9.1 Lexer specificatie

Voor de lexer zijn de verschillende tokens van belang. Deze tokens staan hieronder allen gedefinieerd.

Tekens	
Token	teken
COLON	:
SEMICOLON	;
LPAREN	(
RPAREN)
LBLOCK	[
RBLOCK]
LCURLY	{
RCURLY	}
COMMA	,
DOUBLE_QUOTE	"
$SINGLE_QUOTE$	\
BODY	body
EXPR	$assignment_expression$
GET	$get_expression$

Operators

ASTERIX

Token teken PLUS + MINUS DIVIDES MULTIPL POWER LT < GT > GTE >=LTE $\leq=$ EQ= NEQ ! ASSIGN == OR&& AND Pointers Token tekenAMPERSAND &

%

Keywords van KIDEB

Token keyword

PROGRAM program

SWAP swap

IF if

THEN then

ELSE else

DO do

WHILE while

FROM from

IMPORT import

BREAK break

CONTINUE continue

RETURN return

FOR for

IN in

RETURNS returns

FUNC func

ARRAY array

ARGS args

CALL call

VAR var

OF of

PRINT print

TAM __tam__

Standaard types

Token keyword

INTEGER int

CHARACTER char

BOOLEAN bool

AUTO auto

9.2 Parser specificatie

```
1 // Parser rules
2 program: command+ -> ^(PROGRAM command+):
  command:
      (IDENTIFIER ASSIGN) => assign_statement SEMICOLON!
      (IDENTIFIER MULT* ASSIGN) => assign_statement SEMICOLON!
      (IDENTIFIER LBLOCK expression RBLOCK ASSIGN) => assign_statement SEMICOLON!
      statement
      declaration
      expression SEMICOLON!
10
      SEMICOLON!;
11
  commands: command commands?;
13
15 // Declarations
  declaration:
      var_declaration
      scope_declaration;
18
19
  var_declaration: type IDENTIFIER (a=var_assignment)? SEMICOLON
20
                       -> {a == null}? ^(VAR type IDENTIFIER<IdentifierNode>)
21
                       -> ^(VAR type IDENTIFIER<IdentifierNode>) ^(ASSIGN IDENTIFIER<IdentifierNode> ^(EXPR $a));
22
23
  var_assignment: ASSIGN! expression;
25
  scope_declaration:
      func_declaration;
27
28
  func_declaration: FUNC IDENTIFIER LPAREN arguments? RPAREN (RETURNS t=type)? LCURLY commands? RCURLY
                        -> {t = null}? ^(FUNC IDENTIFIER<FunctionNode> IDENTIFIER<IdentifierNode>["auto"] ^(ARGS arguments
30
      ?) ^(BODY commands?))
                        -> ^(FUNC IDENTIFIER<FunctionNode> type ^(ARGS arguments?) ^(BODY commands?));
32
33
34 // Parses arguments of function declaration
35 argument: type IDENTIFIER;
```

```
36 arguments: argument (COMMA! arguments)?;
37
  // Statements
39
  statement:
      if_statement
40
      while_statement
41
      return_statement
42
      for_statement
43
      print_statement
44
      import_statement
45
      BREAK SEMICOLON!
46
      CONTINUE SEMICOLON!;
47
48
49
  if_part: IF LPAREN expression RPAREN LCURLY commands? RCURLY
50
               -> expression ^(THEN commands?);
52
  else_part: ELSE LCURLY commands? RCURLY
53
               -> ^(ELSE commands?);
  if_statement: if_part ep=else_part?
56
      -> ^(IF if_part else_part?);
57
58
  while_statement: WHILE LPAREN expression RPAREN LCURLY command* RCURLY
59
                        -> ^(WHILE expression command*);
60
  for_statement: FOR IDENTIFIER IN expression LCURLY commands? RCURLY
61
                     -> ^(FOR IDENTIFIER<IdentifierNode> expression commands?);
62
63
  return_statement: RETURN expression SEMICOLON -> ^(RETURN expression);
65
  import_statement
  @init { CommonNode includetree = null; }:
   IMPORT s=STRING_VALUE {
68
      try {
69
        String filename = \$s.text.substring(1, \$s.text.length() - 1);
70
        GrammarLexer lexer = new GrammarLexer(new ANTLRFileStream(filename + ".kib"));
71
        GrammarParser parser = new GrammarParser(new CommonTokenStream(lexer));
72
        parser.setTreeAdaptor(new CommonNodeAdaptor());
73
```

```
includetree = (CommonNode)(parser.program().getTree());
74
75
       } catch (Exception fnf) {
           // TODO: Error handling?
76
77
78
79
    -> ^({includetree})
80
81
82
83 assign:
      MULT assign -> ^(DEREFERENCE assign)
84
       ASSIGN expression -> ^(EXPR expression)
85
       LBLOCK expression RBLOCK a=assign -> ^(GET assign expression);
86
87
   assign_statement:
88
       IDENTIFIER assign -> ^(ASSIGN IDENTIFIER assign);
89
90
   print_statement: PRINT LPAREN expression RPAREN -> ^(PRINT expression);
   // Expressions, order of operands:
94 // ()
95 //
96 // *,
98 // <=, >=, <, >, ==, !=, || , &&
99 expression:
       expressionAO
100
       raw_expression
101
       array_literal;
102
103
104 expression AO: expression LO (AND Typed Node > expression LO | OR Typed Node > expression LO) *:
   expressionLO: expressionPM ((LT<TypedNode>^ | GT<TypedNode>^ | LTE<TypedNode>^ | GTE<TypedNode>^ | EQ<TypedNode>^ | NEQ<
      TypedNode>^) expressionPM)*;
106 expressionPM: expressionMD ((PLUS<TypedNode>^ | MINUS<TypedNode>^) expressionMD)*;
   expressionMD: expressionPW ((MULT<TypedNode>^ | DIVIDES<TypedNode>^ | MOD<TypedNode>^) expressionPW)*;
expressionPW: operand (POWER TypedNode > operand) *;
109
expression_list: expression (COMMA! expression_list)?;
```

```
111 raw_expression: TAM^ LPAREN! type COMMA! STRING_VALUE RPAREN!;
call_expression: IDENTIFIER LPAREN expression_list? RPAREN
                        -> ^(CALL IDENTIFIER expression_list?);
113
114
   get_expression: IDENTIFIER LBLOCK expression RBLOCK
115
                        -> ^(GET IDENTIFIER expression);
116
117
   operand:
118
       (IDENTIFIER LBLOCK) => get_expression |
119
       (IDENTIFIER LPAREN) => call_expression
120
       (MULT IDENTIFIER) => DEREFERENCE^ IDENTIFIER<IdentifierNode> |
121
       NOT operand
122
       AMPERSAND IDENTIFIER < Identifier Node > |
123
      MULT operand -> ^(DEREFERENCE operand)
124
      LPAREN! expression RPAREN!
125
       IDENTIFIER<IdentifierNode>
126
127
      NUMBER<TypedNode>
       STRING_VALUE<TypedNode>|
128
       bool;
130
   bool: TRUE<TypedNode> | FALSE<TypedNode>;
131
132
array_literal: LBLOCK array_value_list? RBLOCK -> ^(ARRAY array_value_list?);
   array_value_list: expression (COMMA! array_value_list)?;
134
135
136 // Types
   type:
137
       (primitive_type LBLOCK) => composite_type
138
139
      MULT type -> ^(DEREFERENCE type)
140
       primitive_type;
141
   primitive_type:
142
       INTEGER<TypedNode>
143
       BOOLEAN<TypedNode>
144
      CHARACTER<TypedNode>
145
       AUTO<TypedNode>
146
       VAR<TypedNode>;
147
148
```

```
149 composite_type:
       primitive_type LBLOCK expression RBLOCK
150
           -> ^(ARRAY primitive_type expression+);
151
153 // Lexer rules
154 IDENTIFIER: (LETTER | UNDERSCORE) (LETTER | DIGIT | UNDERSCORE) *;
155 STRING_VALUE: '\',' ( '\\', '\','?' | `~( '\\', ' | '\',') )* '\',';
157 NUMBER: DIGIT+;
COMMENT: '//' .* ' \setminus n' { $channel=HIDDEN; };
159 WS: (' ' | '\t' | '\f' | '\r' | '\n')+ { $channel=HIDDEN; };
161 fragment DIGIT : ('0'...'9');
fragment LOWER: ('a'..'z');
163 fragment UPPER: ('A'..'Z');
fragment UNDERSCORE: '-';
165 fragment LETTER: LOWER | UPPER;
```

9.3 Treeparser specificaties

De Checker-klasse.

29

```
tree grammar GrammarChecker;

options {
    tokenVocab=Grammar;
    ASTLabelType=CommonNode;
    output=AST;
}

@rulecatch {
    catch (RecognitionException e) {
        throw e;
    }
}
```

```
14
15 @header {
      package checker;
16
      import java.util.Stack;
17
      import java.util.EmptyStackException;
18
      import symtab.SymbolTable;
19
      import symtab.SymbolTableException;
20
      import symtab.IdEntry;
21
      import ast.*;
22
      import reporter. Reporter:
23
      import org.javatuples.Pair;
24
25
26
  @members {
27
      protected SymbolTable<IdEntry> symtab = new SymbolTable<>();
28
29
      private IdentifierNode getID(CommonNode node, String id) throws InvalidTypeException{
30
          if (symtab.retrieve(id) = null){
              reporter.error(node, "Could not find symbol.");
          return symtab.retrieve(id).getNode();
34
35
36
      private Checkers checkers = new Checkers(this);
37
38
      private Type assignType;
39
40
      private int argumentCount;
41
42
43
      private FunctionNode calling;
44
      private Stack<Pair<FunctionNode, Stack<CommonNode>>>();
45
46
      private Stack<TypedNode> arrays = new Stack<>();
47
48
      public Reporter reporter;
49
      public void setReporter(Reporter r){ this.reporter = r; }
50
      public void log(String msg){ this.reporter.log(msg); }
51
```

```
52
53
54 }
55
56 program
  @init {
      symtab.openScope();
58
59
  @after {
60
      symtab.closeScope();
61
      loops.pop();
62
63
    ^(p=PROGRAMkFunctionNode>{
64
      loops.push(Pair.with((FunctionNode)$p.tree, new Stack<CommonNode>()));
65
      loops.peek().getValue0().setName("__root__");
66
      loops.peek().getValue0().setMemAddr(Pair.with(loops.size() - 1, -1));
67
68
  \} command+);
  commands: commands?;
  command: declaration | expression | statement | ^(PROGRAM command+);
  declaration: var_declaration | scope_declaration;
73
74
  var_declaration:
75
       ^(VAR t=type id=IDENTIFIER<IdentifierNode>){
76
           IdentifierNode var = (IdentifierNode) $id.tree;
77
78
          try {
79
               symtab.enter($id.text, new IdEntry(var));
80
           } catch (SymbolTableException e) {
81
               reporter.error($id.tree, String.format(
82
                   "but variable \%s was already declared \%s",
83
                   $id.text, reporter.pointer(symtab.retrieve($id.text).getNode())
84
               ));
85
          }
86
87
          var.setExprType(((TypedNode) $t.tree).getExprType());
88
89
```

```
if (var.getExprType().containsVariableType()){
   90
                   reporter.error($id.tree, "Variable cannot have variable type.");
   91
   92
   93
              // Register variable with function
   94
              FunctionNode func = loops.peek().getValue0();
   95
              func . getVars() . add(var);
   96
              var.setMemAddr(Pair.with(loops.size() - 1, func.getVars().size() - 1));
   97
   98
              log (String.format(
   99
                   "Set relative memory address of \%s to (\%s, \%s)",
  100
                   $id.text, var.getMemAddr().getValue0(), var.getMemAddr().getValue1()
  101
              ));
  102
  103
              var.setScope(func);
  104
              log(String.format("Setting scope of \%s to \%s().", \$id.text, \func.getName()));
          };
  106
      scope_declaration: func_declaration;
32
      func_declaration:
  110
          ^(FUNC id=IDENTIFIER<FunctionNode> t=type{
  111
              FunctionNode func = (FunctionNode) $id.tree;
  112
              func . setName($id . text);
  113
              func . setScope(loops . peek() . getValue0());
  114
              func.setExprType(Type.Primitive.FUNCTION);
  115
              \log (String.format("Setting \slashed{\cong}), sid.text, func.getScope().getName()));
  116
  117
              loops.push(Pair.with(func, new Stack<CommonNode>()));
  118
  119
              try {
  120
                  symtab.enter($id.text, new IdEntry((IdentifierNode)$id.tree));
  121
              } catch (SymbolTableException e) {
  122
                   reporter.error($id.tree, String.format(
  123
                       "but variable \%s was already declared \%s",
  124
                       $id.text, reporter.pointer(symtab.retrieve($id.text).getNode())
  125
                  ));
  126
  127
```

```
128
              func . setReturnType (((TypedNode) $t . tree) . getExprType());
  129
              symtab.openScope();
  130
              func.setMemAddr(Pair.with(loops.size() - 1, -1));
  131
  132
              if (loops.size() > 6 + 2){ // +2 for root node, and current function declaration
  133
                   reporter.error(func, "You can only nest functions 6 levels deep, it's morally wrong to nest deeper; -).");
  134
  135
  136
              argumentCount = 0;
  137
          } ^(ARGS arguments?) {
  138
              IdentifierNode arg;
  139
              int inverse_count;
  140
              for (int i=0; i < func.getArgs().size(); <math>i++){
  141
                   arg = func.getArgs().get(i);
  142
                   inverse\_count = -1 * (func.getArgs().size() - i);
  143
                   arg.setMemAddr(Pair.with(loops.size() - 1, inverse_count));
  144
  145
                   log (String.format (
33
                       "Setting relative address of \%s to (\%s, \%s).",
                       arg.getText(), loops.size() - 1, inverse_count
  148
                   ));
  149
  150
          } ^(BODY commands?)) {
  151
              symtab.closeScope();
  152
              loops.pop();
         };
  154
  155
      argument: t=type id=IDENTIFIER<IdentifierNode>{
  157
          IdentifierNode inode = (IdentifierNode) $id.tree;
  158
  159
          try {
              symtab.enter($id.text, new IdEntry(inode));
  160
              ((TypedNode) $id.tree).setExprType(((TypedNode) $t.tree).getExprType());
  161
          } catch (SymbolTableException e) {
  162
              reporter.error(inode, e.getMessage());
  163
  164
  165
```

```
FunctionNode function = loops.peek().getValue0();
166
       function.getArgs().add(inode);
167
168
       log (String.format(
169
            "Register argument \%s of \%s to \%s().",
170
            $id.text, ((TypedNode)$id.tree).getExprType(), function.getName()
171
       ));
172
173
       inode.setMemAddr(Pair.with(loops.size() - 1, 0));
174
175 };
176
   arguments: argument {
177
       argumentCount += 1;
178
179 } arguments?;
180
   statement:
181
        ^(PRINT expression)
182
        ^(IF exp=expression
183
            symtab.openScope();
            TypedNode ext = (TypedNode) $exp.tree;
186
            if (!(ext.getExprType().equals(Type.Primitive.BOOLEAN))) {
187
                reporter.error($exp.tree, "Expression must of be of type boolean. Found: " + ext.getExprType() + ".");
188
189
       } ^(THEN commands?) {
190
            symtab.closeScope();
191
            symtab.openScope();
192
       } (^(ELSE commands?))?){
193
            symtab.closeScope();
194
195
       } |
        ^(w=WHILE{
196
            loops.peek().getValue1().push($w.tree);
197
        } ex=expression command*) {
198
            checkers.type((TypedNode) & ex.tree, Type.Primitive.BOOLEAN);
199
200
        ^(r=RETURN<ControlNode> ex=expression){
201
            ControlNode ret = (ControlNode) $r.tree;
202
            ret.setScope(loops.peek().getValue0());
203
```

```
204
            FunctionNode func = (FunctionNode) ret.getScope();
205
            TypedNode expr = (TypedNode) $ex.tree;
206
207
            if(loops.size() == 1){
208
                reporter.error(r, "Return must be used in function.");
209
210
211
            if (func.getReturnType().getPrimType() == Type.Primitive.AUTO){
212
                func . setReturnType(expr . getExprType());
213
                log(String.format("Setting '\%s' to \%s", func.getName(), func.getReturnType()));
214
215
216
            checkers.typeEQ(expr, Type.Primitive.AUTO, "Return value must have type, not auto (maybe we did not discover it's
217
        type yet?)");
218
219
           // Test equivalence of types
            if (!func.getReturnType().equals(expr.getExprType(), true)){
220
                reporter.error(ret, String.format(
221
                    "Expected \%s, but got \%s.", func.getReturnType(), expr.getExprType())
222
223
           }
224
225
       b=BREAK<ControlNode>{
226
            try {
227
                CommonNode loop = loops.peek().getValue1().peek();
228
            } catch(EmptyStackException e){
229
                reporter.error($b.tree, "'break' outside loop.");
230
231
232
            ((ControlNode)$b.tree).setScope(loops.peek().getValue0());
233
234
       c=CONTINUE<ControlNode>{
235
            try {
236
                CommonNode loop = loops.peek().getValue1().peek();
237
            } catch(EmptyStackException e){
238
                reporter.error($c.tree, "'continue' outside loop.");
239
240
```

```
241
            ((ControlNode) $c.tree).setScope(loops.peek().getValue0());
242
243
       assignment;
244
245
   assign:
246
        ^(a=DEREFERENCE<TypedNode> as=assign){
247
            ((TypedNode) $a.tree).setExprType(new Type(
248
                Type. Primitive. POINTER, ((TypedNode) $as.tree).getExprType()
249
            ));
250
251
        ^(expr=EXPR<TypedNode> ex=expression){
252
            ((TypedNode) *expr.tree).setExprType(((TypedNode) *ex.tree).getExprType());
253
254
        ^(g=GET<TypedNode> value=assign index=expression){
255
            assignType = assignType.getInnerType();
256
257
258
            ((TypedNode) $g.tree).setExprType(((TypedNode) $value.tree).getExprType());
259
       };
260
261
262
   assignment: ^(a=ASSIGN id=IDENTIFIER<IdentifierNode>{
263
       IdentifierNode inode = (IdentifierNode)$id.tree;
264
265
       inode.setRealNode(getID(inode, $id.text));
266
267
       assignType = inode.getExprType();
268
269
   } ex=assign {
270
       // If 'id' is AUTO, infer type from expression
271
       if ((inode.getExprType().getPrimType().equals(Type.Primitive.AUTO))) {
272
            inode.setExprType((TypedNode) $ex.tree);
273
            log(String.format("Setting '\%s' to \%s", $id.text, inode.getExprType()));
274
275
276
       TypedNode ext = (TypedNode) $ex.tree;
277
       if (!assignType.equals(ext.getExprType(), true)){
278
```

```
reporter.error($a.tree, String.format(
279
                "Cannot assign value of \%s to variable of \%s.",
280
                ext.getExprType(), assignType
281
           ));
282
283
   });
284
285
   bool_op: AND | OR;
   same_op: PLUS | MINUS | DIVIDES | MULT | MOD;
   same_bool_op: EQ | NEQ;
   same_bool_int_op: LT | GT | LTE | GTE;
290
   expression_list: expr=expression {
291
       TypedNode arg = calling.getArgs().get(argumentCount);
292
       TypedNode exp = (TypedNode) $expr.tree;
293
294
       if (!arg.getExprType().equals(exp.getExprType(), true)){
295
            reporter.error(exp, String.format(
296
                "Argument \%s of \%s expected \%s, but got \%s.",
                argumentCount + 1, calling.getName(),
                arg.getExprType(), exp.getExprType()
299
           ));
300
301
302
       argumentCount += 1;
303
   } expression_list?;
304
305
   expression:
306
       operand
307
       ^(c=CALL<TypedNode> id=IDENTIFIER<IdentifierNode>{
308
            IdentifierNode idNode = (IdentifierNode)$id.tree;
309
           idNode.setRealNode(getID($id.tree, $id.text));
310
            FunctionNode func = calling = (FunctionNode)idNode.getRealNode();
311
            ((TypedNode) $c.tree).setExprType(func.getReturnType());
312
313
           argumentCount = 0;
314
       } expression_list? {
315
            if (argumentCount != func.getArgs().size()){
316
```

```
reporter.error(func, String.format(
317
                    "Expected \%s arguments, \%s given.", func.getArgs().size(), argumentCount
318
                ));
319
           }
320
       })|
321
        ^(op=bool_op ex1=expression ex2=expression) {
322
            ((TypedNode) $op.tree).setExprType(new Type(Type.Primitive.BOOLEAN));
323
            checkers.type((TypedNode) $ex1.tree, Type.Primitive.BOOLEAN);
324
            checkers.type((TypedNode) $ex2.tree, Type.Primitive.BOOLEAN);
325
326
        ^(op=same_op_ex1=expression_ex2=expression){
327
            TypedNode ext1 = (TypedNode) $ex1.tree:
328
329
            if(ext1.getExprType().getPrimType() == Type.Primitive.POINTER){
330
                log("Warning: pointer arithmetic is unchecked logic.");
331
                ((TypedNode) $op.tree).setExprType(ext1.getExprType());
332
333
            } else {
                checkers.equal($op.tree, (TypedNode)$ex1.tree, (TypedNode)$ex2.tree);
334
        ^(op=same_bool_op ex1=expression ex2=expression){
337
            checkers.equal($op.tree, (TypedNode)$ex1.tree, (TypedNode)$ex2.tree);
338
            ((TypedNode) $op.tree).setExprType(Type.Primitive.BOOLEAN);
339
340
       ^(op=same_bool_int_op ex1=expression ex2=expression){
341
            checkers.type((TypedNode) $ex1.tree, Type.Primitive.INTEGER);
342
            checkers.type((TypedNode) $ex2.tree, Type.Primitive.INTEGER);
343
            ((TypedNode) $op.tree).setExprType(Type.Primitive.BOOLEAN);
344
345
        ^(tam=TAM<TypedNode> t=type STRING_VALUE) {
346
            ((TypedNode) $tam.tree).setExprType(((TypedNode) $t.tree).getExprType());
347
348
        ^(p=DEREFERENCE<TypedNode> ex=expression){
349
            checkers.type((TypedNode) $ex.tree, Type.Primitive.POINTER, "Cannot dereference non-pointer.");
350
351
            // Dereference variable: take over inner type
352
            ((TypedNode) $p. tree).setExprType(((TypedNode) $ex.tree).getExprType().getInnerType());
353
       } |
354
```

```
^(p=AMPERSAND<TypedNode> id=IDENTIFIER<IdentifierNode>){
355
           // Make pointer to variable
356
           ((IdentifierNode) $id.tree).setRealNode(getID($id.tree, $id.text));
357
358
           ((TypedNode) $p.tree).setExprType(new Type(
359
                Type. Primitive. POINTER, ((IdentifierNode) $id.tree).getExprType()
360
           ));
361
362
        (get=GET<TypedNode> id=IDENTIFIER<IdentifierNode> ex=expression){
363
           IdentifierNode inode = (IdentifierNode) $id.tree;
364
           inode.setRealNode(getID($id.tree, $id.text));
365
366
           checkers.symbol(get, "get_from_array", "builtins/math");
367
           checkers.type(inode. Type.Primitive.ARRAY):
368
           checkers.type((TypedNode) $ex.tree, Type.Primitive.INTEGER);
369
370
           // Result returns inner type of array
371
           ((TypedNode) $get.tree).setExprType(inode.getExprType().getInnerType());
372
        ^(n=NOT<TypedNode> ex=expression){
           checkers.type((TypedNode) $ex.tree, Type.Primitive.BOOLEAN);
375
376
        ^(p=POWER<TypedNode> base=expression power=expression){
377
           checkers.equal((TypedNode)$p.tree, (TypedNode)$base.tree, (TypedNode)$power.tree);
378
           checkers.symbol((TypedNode) $p.tree, "power", "builtins/math");
379
380
381
   type:
382
       primitive_type
383
       composite_type ;
384
385
   primitive_type:
386
       i=INTEGER<TypedNode>
                                   ((TypedNode) $i.tree).setExprType(Type.Primitive.INTEGER); }
387
       b=BOOLEAN<TypedNode>
                                   ((TypedNode)$b.tree).setExprType(Type.Primitive.BOOLEAN); }
388
       c=CHARACTER<TypedNode>
                                   ((TypedNode) $c.tree).setExprType(Type.Primitive.CHARACTER); }
389
       a=AUTO<TypedNode>
                                   ((TypedNode) $a.tree).setExprType(Type.Primitive.AUTO); }
390
       v=VAR<TypedNode>
                                   ((TypedNode) $v.tree).setExprType(Type.Primitive.VARIABLE); };
391
```

392

```
393 composite_type:
           ^(arr=ARRAY<TypedNode> t=primitive_type size=expression){
  394
               TypedNode sizen = (TypedNode) $size.tree;
  395
               if (! sizen . getExprType() . equals (Type . Primitive . INTEGER)) {
  396
                   reporter.error($size.tree, "Expected Type<INTEGER> but found " + sizen.getExprType());
  397
  398
  399
               ((TypedNode) $arr.tree).setExprType(new Type(
   400
                   Type. Primitive.ARRAY, ((TypedNode) $t.tree).getExprType()
   401
              ));
   402
   403
               checkers.symbol($size.tree, "alloc", "builtins/heap");
   404
   405
           ^(a=DEREFERENCE<TypedNode> t=type){
   406
               ((TypedNode) $a.tree).setExprType(new Type(
   407
                   Type. Primitive.POINTER, ((TypedNode) $t.tree).getExprType()
   408
              ));
   409
          };
  410
  41
40
      arrav_expression:
          ex=expression {
   413
               Type arrType = arrays.peek().getExprType();
  414
               Type expType = ((TypedNode) \( \) ex . tree ) . getExprType();
  415
  416
               if (arrType.getInnerType().getPrimType() = Type.Primitive.AUTO){
  417
                   // We are the first one!
  418
                   arrType.setInnerType(expType);
  419
  420
  421
  422
               if (arrType.getInnerType().getPrimType() = Type.Primitive.AUTO) {
                   // If this type is *still* AUTO, we do not know what to do.
  423
                   reporter.error($ex.tree, String.format(
   424
                       "Cannot assign AUTO types to an array of AUTO."
   425
                   ));
   426
  427
   428
               // Checking type against previous array element (essentially)
   429
               if (!arrType.getInnerType().equals(expType)){
  430
```

```
reporter.error($ex.tree, String.format(
431
                    "Elements of array must be of same type. Found: \%s, expected \%s.",
432
                    expType, arrType.getInnerType()
433
                ));
434
435
       };
436
437
   operand:
438
       id=IDENTIFIER<IdentifierNode> {
439
            ((IdentifierNode) $id.tree).setRealNode(getID($id.tree, $id.text));
440
441
       n=NUMBER {
442
            ((TypedNode) $n.tree).setExprType(Type.Primitive.INTEGER);
443
444
       s=STRING_VALUE {
445
            ((TypedNode) $s.tree).setExprType(Type.Primitive.CHARACTER);
446
447
       b=(TRUE|FALSE) {
448
            ((TypedNode) $b.tree).setExprType(Type.Primitive.BOOLEAN);
450
       ^(arr=ARRAY<TypedNode> {
451
            TypedNode array = (TypedNode) $arr.tree;
452
            array.setExprType(Type.Primitive.ARRAY);
453
            array.getExprType().setInnerType(new Type(Type.Primitive.AUTO));
454
            arrays.push(array);
455
       } values=array_expression*){
456
            arrays.pop();
457
458
459
```

De Codegenerator

```
tree grammar GrammarChecker;

options {
    tokenVocab=Grammar;
    ASTLabelType=CommonNode;
```

```
output=AST;
     @rulecatch {
          catch(RecognitionException e){
              throw e;
   11
   13 }
   14
     @header {
   15
          package checker;
   16
          import java.util.Stack;
   17
   18
          import java.util.EmptyStackException;
          import symtab.SymbolTable;
   19
          import symtab.SymbolTableException;
   20
          import symtab.IdEntry;
   21
   22
         import ast.*;
         import reporter. Reporter;
   23
          import org.javatuples.Pair;
42
   25
        Alter code generation so catch-clauses get replaced with this action.
   28 // This disables ANTLR ERROR handling: CalcExceptions are propagated upwards.
     @members {
   29
          protected SymbolTable<IdEntry> symtab = new SymbolTable<>();
   30
   31
          private IdentifierNode getID(CommonNode node, String id) throws InvalidTypeException{
   32
              if (symtab.retrieve(id) = null){
   33
                  reporter.error(node, "Could not find symbol.");
   34
   35
              return symtab.retrieve(id).getNode();
   36
   37
   38
   39
          private Checkers checkers = new Checkers(this);
   40
   41
         // Upon evaluating pointer assignments (b\% = 3, for example) we need to keep track
   42
         // of the current type while descending the tree: (ASSIGN b (\ 3)).
   43
```

```
private Type assignType;
44
45
      // Used to keep track of arguments in a function definition call
46
      private int argumentCount;
47
48
      // Used to keep track of currently called function, which is used by 'expression_list'
49
      // to verify the correctness of given types.
50
      private FunctionNode calling;
52
      // Keep a stack of all loops within functions.
53
      private Stack<Pair<FunctionNode, Stack<CommonNode>>>();
54
55
      // Keep track of array literals
56
      private Stack<TypedNode> arrays = new Stack<>();
57
58
      public Reporter reporter;
59
      public void setReporter(Reporter r){ this.reporter = r; }
60
      public void log(String msg){ this.reporter.log(msg); }
61
64
65
66 program
  @init {
      symtab.openScope();
69
  @after {
      symtab.closeScope();
71
72
      loops.pop();
73 }
74:
    ^(p=PROGRAMkFunctionNode>{
      loops.push(Pair.with((FunctionNode)\$p.tree, new Stack<CommonNode>()));
      loops.peek().getValue0().setName("__root__");
76
      loops.peek().getValue0().setMemAddr(Pair.with(loops.size() - 1, -1));
  \} command+);
78
79
80 commands: command commands?;
81 command: declaration | expression | statement | ^(PROGRAM command+);
```

```
82
   declaration: var_declaration | scope_declaration;
 84
 85
   var_declaration:
        ^(VAR t=type id=IDENTIFIER<IdentifierNode>){
 86
            IdentifierNode var = (IdentifierNode) $id.tree;
 87
 88
           try {
 89
                symtab.enter($id.text, new IdEntry(var));
 90
            } catch (SymbolTableException e) {
91
                reporter.error($id.tree, String.format(
 92
                    "but variable \%s was already declared \%s",
 93
                    $id.text, reporter.pointer(symtab.retrieve($id.text).getNode())
 94
                ));
 95
 96
 97
           // Copy expression type of 't'
 98
            var.setExprType(((TypedNode) $t.tree).getExprType());
99
100
            // Disallow variable type
            if (var.getExprType().containsVariableType()){
102
                reporter.error($id.tree, "Variable cannot have variable type.");
103
104
105
            // Register variable with function
106
            FunctionNode func = loops.peek().getValue0();
107
            func . getVars() . add(var);
108
            var.setMemAddr(Pair.with(loops.size() - 1, func.getVars().size() - 1));
109
111
            log (String. format (
                "Set relative memory address of \%s to (\%s, \%s)",
112
                $id.text, var.getMemAddr().getValue0(), var.getMemAddr().getValue1()
113
           ));
114
115
           // Set scope to textual function scope
116
            var.setScope(func);
117
            log(String.format("Setting scope of \%s to \%s().", \$id.text, \func.getName()));
118
       };
119
```

```
120
   scope_declaration: func_declaration;
121
122
   func_declaration:
123
        ^(FUNC id=IDENTIFIER<FunctionNode> t=type{
124
            // Set name and parent of function
125
            FunctionNode func = (FunctionNode) $id.tree;
126
            func . setName($id . text);
127
            func . setScope(loops . peek() . getValue0());
128
            func . setExprType (Type . Primitive .FUNCTION) ;
129
           log(String.format("Setting \%s.parent = \%s", \$id.text, \func.getScope().getName()));
130
131
            // Register new scope of looping
132
            loops.push(Pair.with(func, new Stack<CommonNode>()));
133
134
            try {
135
                symtab.enter($id.text, new IdEntry((IdentifierNode)$id.tree));
136
            } catch (SymbolTableException e) {
137
                reporter.error($id.tree, String.format(
                    "but variable \%s was already declared \%s",
                    $id.text, reporter.pointer(symtab.retrieve($id.text).getNode())
140
                ));
141
142
143
            func . setReturnType (((TypedNode) $t . tree) . getExprType());
144
            symtab.openScope();
145
            func.setMemAddr(Pair.with(loops.size() -1, -1);
146
147
            // Disallow nesting deeper than 6 levels (limitation in TAM, as the pseudoregisters
148
           // L1, L2... only exist up to L6).
149
            // TODO: Implement our own pseudoregisters (resolving static links dynamically)
151
            if (loops.size() > 6 + 2){ // +2 for root node, and current function declaration
152
                reporter.error(func, "You can only nest functions 6 levels deep, it's morally wrong to nest deeper; -).");
153
154
155
            argumentCount = 0:
       } ^(ARGS arguments?) {
157
```

```
// Set memory addresses for arguments
  158
  159
              IdentifierNode arg;
              int inverse_count;
  160
              for (int i=0; i < func.getArgs().size(); <math>i++){
  161
                   arg = func.getArgs().get(i);
  162
                   inverse\_count = -1 * (func.getArgs().size() - i);
  163
                   arg.setMemAddr(Pair.with(loops.size() - 1, inverse_count));
  164
  165
                   log (String. format (
  166
                       "Setting relative address of \%s to (\%s, \%s).",
  167
                       arg.getText(), loops.size() - 1, inverse_count
  168
                  ));
  169
  170
          } ^(BODY commands?)) {
  171
              symtab.closeScope();
  172
              loops.pop();
  173
         };
  174
  175
      argument: t=type id=IDENTIFIER<IdentifierNode>{
46
          IdentifierNode inode = (IdentifierNode)$id.tree;
  178
          // Code duplication! :(
  179
          try {
  180
              symtab.enter($id.text, new IdEntry(inode));
  181
              ((TypedNode) $id.tree).setExprType(((TypedNode) $t.tree).getExprType());
  182
          } catch (SymbolTableException e) {
  183
              reporter.error(inode, e.getMessage());
  184
  185
  186
  187
          // Register argument with FunctionNode
          FunctionNode function = loops.peek().getValue0();
  188
          function.getArgs().add(inode);
  189
  190
          log (String.format (
  191
              "Register argument \%s of \%s to \%s().",
  192
              $id.text, ((TypedNode)$id.tree).getExprType(), function.getName()
  193
          ));
  194
  195
```

```
// Set memory address of node, which counts backwards for stack-based models
196
       inode.setMemAddr(Pair.with(loops.size() - 1, 0));
197
   };
198
199
   arguments: argument {
200
       argumentCount += 1;
201
   } arguments?;
202
203
   statement:
204
        ^(PRINT expression)
205
        ^(IF exp=expression
206
            symtab.openScope();
207
208
            // Expression must be of type boolean.
209
            TypedNode ext = (TypedNode) $exp.tree;
210
            if (!(ext.getExprType().equals(Type.Primitive.BOOLEAN))) {
211
                reporter.error($exp.tree, "Expression must of be of type boolean. Found: " + ext.getExprType() + ".");
212
213
       } ^(THEN commands?) {
21
            symtab.closeScope();
21
            symtab.openScope();
216
       } (^(ELSE commands?))?){
217
            symtab.closeScope();
218
219
        \hat{} (w=WHILE{
220
            // Add this loop to the stack of current loops
221
            loops.peek().getValue1().push($w.tree);
222
        } ex=expression command*) {
223
            checkers.type((TypedNode) & ex.tree, Type.Primitive.BOOLEAN);
224
225
        ^(r=RETURN<ControlNode> ex=expression){
226
            // Set parent (function) of this control node (break, continue)
227
            ControlNode ret = (ControlNode) $r. tree;
228
            ret.setScope(loops.peek().getValue0());
229
230
            FunctionNode func = (FunctionNode) ret.getScope();
231
            TypedNode expr = (TypedNode) $ex.tree;
232
233
```

```
// PROGRAM is a special 'function node', but doesn't allow return statements.
234
            if(loops.size() = 1)
235
                reporter.error(r, "Return must be used in function.");
236
237
238
            // Set expression type of function if type inference requested
239
            if (func.getReturnType().getPrimType() == Type.Primitive.AUTO){
240
                func . setReturnType(expr . getExprType());
241
                log(String.format("Setting '\%s' to \%s", func.getName(), func.getReturnType()));
242
243
244
           // If we don't know the type of 'expr', throw an error.
245
            checkers.typeEQ(expr, Type.Primitive.AUTO, "Return value must have type, not auto (maybe we did not discover it's
246
        type yet?)");
247
            // Test equivalence of types
248
            if (!func.getReturnType().equals(expr.getExprType(), true)){
249
                reporter.error(ret, String.format(
250
                    "Expected \%s, but got \%s.", func.getReturnType(), expr.getExprType())
251
                );
253
254
       b=BREAK<ControlNode>{
255
            try {
256
                CommonNode loop = loops.peek().getValue1().peek();
257
            } catch(EmptyStackException e){
258
                reporter.error($b.tree, "'break' outside loop.");
259
260
261
            ((ControlNode) $b. tree).setScope(loops.peek().getValue0());
262
263
       c=CONTINUE<ControlNode>{
264
265
            try {
                CommonNode loop = loops.peek().getValue1().peek();
266
            } catch (EmptyStackException e) {
267
                reporter.error($c.tree, "'continue' outside loop.");
268
269
270
```

```
((ControlNode) $c. tree).setScope(loops.peek().getValue0());
      271
       272
                           assignment;
       273
       274
               assign:
       275
                             ^(a=DEREFERENCE<TypedNode> as=assign){
       276
                                       ((TypedNode) $a.tree).setExprType(new Type(
       277
                                                  Type. Primitive.POINTER, ((TypedNode) $as.tree).getExprType()
       278
                                      ));
       279
       280
                             ^(expr=EXPR<TypedNode> ex=expression){
       281
                                       ((TypedNode) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \) \( \)
       282
       283
                             ^(g=GET<TypedNode> value=assign index=expression){
       284
                                       assignType = assignType.getInnerType();
       285
       286
       287
                                       ((TypedNode) $g.tree).setExprType(((TypedNode) $value.tree).getExprType());
       288
                           };
49
               assignment: ^(a=ASSIGN id=IDENTIFIER<IdentifierNode>{
       292
                           IdentifierNode inode = (IdentifierNode) $id.tree;
       293
       294
                           // Retrieve identifier from symtab.
       295
                           inode.setRealNode(getID(inode, $id.text));
       296
       297
                           // Set assign type, so we can use it in 'assign'
       298
                           assignType = inode.getExprType();
       299
       300
               } ex=assign {
       301
                           // If 'id' is AUTO, infer type from expression
       302
                           if ((inode.getExprType().getPrimType().equals(Type.Primitive.AUTO))) {
       303
                                       inode.setExprType((TypedNode) $ex.tree);
       304
                                       log(String.format("Setting '\%s' to \%s", $id.text, inode.getExprType()));
       305
       306
       307
                           TypedNode ext = (TypedNode) $ex.tree;
       308
```

```
if (!assignType.equals(ext.getExprType(), true)){
309
            reporter.error($a.tree, String.format(
310
                "Cannot assign value of \%s to variable of \%s.",
311
                ext.getExprType(), assignType
312
            ));
313
314
315 });
316
   bool_op: AND | OR;
317
   same_op: PLUS | MINUS | DIVIDES | MULT | MOD;
   same_bool_op: EQ | NEQ;
   same_bool_int_op: LT | GT | LTE | GTE;
321
   expression_list: expr=expression {
322
       TypedNode arg = calling.getArgs().get(argumentCount);
323
       TypedNode exp = (TypedNode) \( \) \( \) \( \) tree :
324
325
       if (!arg.getExprType().equals(exp.getExprType(), true)){
326
            reporter.error(exp, String.format(
327
                "Argument \%s of \%s expected \%s, but got \%s.",
328
                argumentCount + 1, calling.getName(),
329
                arg.getExprType(), exp.getExprType()
330
            ));
331
332
333
       argumentCount += 1;
334
   } expression_list?;
335
336
   expression:
337
338
       operand
        ^(c=CALL<TypedNode> id=IDENTIFIER<IdentifierNode>{
339
            IdentifierNode idNode = (IdentifierNode)$id.tree;
340
            idNode.setRealNode(getID($id.tree, $id.text));
341
            FunctionNode func = calling = (FunctionNode)idNode.getRealNode();
342
            ((TypedNode) $c.tree).setExprType(func.getReturnType());
343
344
            // Reset argumentCount to allow counting the numbers of arguments following
345
            argumentCount = 0;
346
```

```
} expression_list? {
347
           // Compare the number of arguments given with the number of needed arguments
348
           if (argumentCount != func.getArgs().size()){
349
                reporter.error(func, String.format(
350
                    "Expected \%s arguments, \%s given.", func.getArgs().size(), argumentCount
351
                ));
352
353
       })|
354
        ^(op=bool_op ex1=expression ex2=expression) {
355
           ((TypedNode) $op.tree).setExprType(new Type(Type.Primitive.BOOLEAN));
356
           checkers.type((TypedNode) $ex1.tree, Type.Primitive.BOOLEAN);
357
           checkers.type((TypedNode) $ex2.tree. Type.Primitive.BOOLEAN):
358
359
        ^(op=same_op_ex1=expression_ex2=expression){
360
           TypedNode ext1 = (TypedNode) $ex1.tree;
361
362
           if (ext1.getExprType().getPrimType() = Type.Primitive.POINTER) {
363
                log("Warning: pointer arithmetic is unchecked logic.");
364
                ((TypedNode) $op.tree).setExprType(ext1.getExprType());
           } else {
                checkers.equal($op.tree, (TypedNode)$ex1.tree, (TypedNode)$ex2.tree);
367
368
369
        ^(op=same_bool_op ex1=expression ex2=expression){
370
           checkers.equal($op.tree, (TypedNode)$ex1.tree, (TypedNode)$ex2.tree);
371
            ((TypedNode) $op.tree).setExprType(Type.Primitive.BOOLEAN);
372
373
        ^(op=same_bool_int_op_ex1=expression_ex2=expression) {
374
           checkers.type((TypedNode) $ex1.tree, Type.Primitive.INTEGER);
375
           checkers.type((TypedNode) $ex2.tree, Type.Primitive.INTEGER);
376
           ((TypedNode) $op.tree).setExprType(Type.Primitive.BOOLEAN);
377
378
       ^(tam=TAM<TypedNode> t=type STRING_VALUE){
379
            ((TypedNode) $tam.tree).setExprType(((TypedNode) $t.tree).getExprType());
380
381
        ^(p=DEREFERENCE<TypedNode> ex=expression){
382
           checkers.type((TypedNode) $ex.tree, Type.Primitive.POINTER, "Cannot dereference non-pointer.");
383
```

384

```
// Dereference variable: take over inner type
385
           ((TypedNode) $p.tree).setExprType(((TypedNode) $ex.tree).getExprType().getInnerType());
386
387
        ^(p=AMPERSAND<TypedNode> id=IDENTIFIER<IdentifierNode>){
388
           // Make pointer to variable
389
           ((IdentifierNode) $id.tree).setRealNode(getID($id.tree, $id.text));
390
391
           ((TypedNode) $p. tree).setExprType(new Type(
392
                Type. Primitive. POINTER, ((IdentifierNode) $id.tree).getExprType()
393
           ));
394
395
       ^(get=GET<TypedNode> id=IDENTIFIER<IdentifierNode> ex=expression){
396
           IdentifierNode inode = (IdentifierNode)$id.tree;
397
           inode.setRealNode(getID($id.tree, $id.text));
398
399
           checkers.symbol(get, "get_from_array", "builtins/math");
400
           checkers.type(inode, Type.Primitive.ARRAY);
401
           checkers.type((TypedNode) $ex.tree, Type.Primitive.INTEGER);
402
           // Result returns inner type of array
           ((TypedNode) $get.tree).setExprType(inode.getExprType().getInnerType());
405
       } |
406
        ^(n=NOT<TypedNode> ex=expression){
407
           checkers.type((TypedNode) $ex.tree, Type.Primitive.BOOLEAN);
408
409
        ^(p=POWER TypedNode > base=expression power=expression) {
410
           checkers.equal((TypedNode)$p.tree, (TypedNode)$base.tree, (TypedNode)$power.tree);
411
           checkers.symbol((TypedNode)$p.tree, "power", "builtins/math");
412
413
414
415
   type:
       primitive_type
416
       composite_type ;
417
418
   primitive_type:
419
       i=INTEGER<TypedNode>
                                   ((TypedNode) $i.tree).setExprType(Type.Primitive.INTEGER); }
420
       b=BOOLEAN<TypedNode>
                                   ((TypedNode) $b. tree).setExprType(Type.Primitive.BOOLEAN); }
421
       c=CHARACTER<TypedNode>
                                   ((TypedNode) $c.tree).setExprType(Type.Primitive.CHARACTER); }
422
```

```
a=AUTO<TypedNode>
                                    ((TypedNode) $a.tree).setExprType(Type.Primitive.AUTO); }
423
                                    ((TypedNode) $v.tree).setExprType(Type.Primitive.VARIABLE); };
       v=VAR<TypedNode>
424
425
   composite_type:
426
        ^(arr=ARRAY<TypedNode> t=primitive_type size=expression){
427
            TypedNode sizen = (TypedNode) $size.tree;
428
            if (! sizen . getExprType() . equals (Type . Primitive . INTEGER)) {
429
                reporter.error($size.tree, "Expected Type<INTEGER> but found " + sizen.getExprType());
430
431
432
            // Set type of ARRAY
433
            ((TypedNode) $arr.tree).setExprType(new Type(
434
                Type. Primitive .ARRAY, ((TypedNode) $t.tree).getExprType()
435
            ));
436
437
            // We need alloc/free for declaration
438
            checkers.symbol($size.tree, "alloc", "builtins/heap");
439
440
        ^(a=DEREFERENCE<TypedNode> t=type){
            ((TypedNode) $a.tree).setExprType(new Type(
442
                Type. Primitive.POINTER, ((TypedNode) $t.tree).getExprType()
443
            ));
444
       };
445
446
   array_expression:
447
       ex=expression {
448
            Type arrType = arrays.peek().getExprType();
449
            Type expType = ((TypedNode) \( \) ex . tree ) . getExprType();
450
451
            if (arrType.getInnerType().getPrimType() = Type.Primitive.AUTO){
452
                // We are the first one!
453
                arrType.setInnerType(expType);
454
455
456
            if (arrType.getInnerType().getPrimType() = Type.Primitive.AUTO){
457
                // If this type is *still* AUTO, we do not know what to do.
458
                reporter.error($ex.tree, String.format(
459
                    "Cannot assign AUTO types to an array of AUTO."
460
```

```
));
461
462
463
            // Checking type against previous array element (essentially)
464
            if (!arrType.getInnerType().equals(expType)){
465
                reporter.error($ex.tree, String.format(
466
                    "Elements of array must be of same type. Found: \%s, expected \%s.",
467
                    expType, arrType.getInnerType()
468
                ));
469
470
       };
471
472
473
  operand:
       id=IDENTIFIER<IdentifierNode> {
474
            ((IdentifierNode) $id.tree).setRealNode(getID($id.tree, $id.text));
475
476
       n=NUMBER {
477
            ((TypedNode) $n.tree).setExprType(Type.Primitive.INTEGER);
478
       s=STRING_VALUE {
480
            ((TypedNode) $s.tree).setExprType(Type.Primitive.CHARACTER);
481
482
       b=(TRUE|FALSE) {
483
            ((TypedNode) $b. tree).setExprType(Type.Primitive.BOOLEAN);
484
485
        ^(arr=ARRAY<TypedNode> {
486
            TypedNode array = (TypedNode) $arr.tree;
487
            array.setExprType(Type.Primitive.ARRAY);
488
            array.getExprType().setInnerType(new Type(Type.Primitive.AUTO));
489
            arrays.push(array);
490
       } values=array_expression*){
491
            arrays.pop();
492
493
494
```

Listing 9.1: De codegenerator

9.4 Testverslag

Dit zijn de python bestanden die alle tests afhandelen. De output bij incorrect broncode wordt afgevangen in de tests zelf en wordt dus niet als output gegeven. Er is alleen noemenswaardige output als de test faalt, dus er niet opgeleverd wordt wat verwacht is. Met de huidige test komt dit niet voor.

De code die alles test.