# KIDEB

Onze eigen programmeertaal

H.M. Bastiaan s1204254 Doctor van Damstraat 198

 $\begin{array}{c} \text{V.J. Smit} \\ \text{s} 1206257 \\ \text{Kremersmaten 168} \end{array}$ 

3juli2014

# Inhoudsopgave

1	Inle	eiding	2				
2	2 Taalbeschrijving						
3	Problemen en oplossingen						
	3.1	Scoping	4				
	3.2	Opbouwen AST	4				
	3.3	Type inferentie	4				
4	Syn	tax, context en semantiek	5				
	4.1	Syntax	5				
		4.1.1 Terminale symbolen	5				
		4.1.2 Non-terminale symbolen	6				
		4.1.3 Productieregels	7				
	4.2	Context	10				
		4.2.1 Scope regels	10				
		4.2.2 Type regels	10				
	4.3	Semantiek	11				
5	Ver	taalregels	12				
6	Java	a programmatuur	13				
7	Tes	tplan en resultaten	14				
	7.1	Testen	14				
	7.2	Resultaten	14				
8	Cor	nclusies	<b>15</b>				
9	App	pendix	16				
	9.1	Lexer specificatie	16				
	9.2	Parser specificatie	20				
	9.3	Treeparser specificaitie	20				
	9.4	Testverslag	20				

# Inleiding

## **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-statment. Voor het doorlopen van een complete array is het for-statement bijgevoegd.

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 hebben de mogelijkheid tot het opleveren van een waarde, maar dat is niet verplicht.

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.

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 standaar node niet. Hiertoe is een eigen node-hiërarchie gemaakt. De specificatie van deze nodes is te vinden in hoofdstuk 6.

#### 3.3 Type inferentie

Type inferentie is een krachtige toevoeging voor een taal, maar brengt ook problemen met zich mee. Op compiletijd moet bepaald worden wat het type is, zonder het expliciet te vermelden.

# 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:

:	;	(	)	[
]	{	}	,	\
"	+	-	/	<
^	=	<	>	>=
!	<=	==		&&
swap	if	else	then	do
while	from	break	continue	return
for	in	returns	func	array
args	var	of	int	bool
char	call			

#### 4.1.2 Non-terminale symbolen

De non-terminale symbolen:

```
program (startsymbool)
```

#### command

#### declaration

var\_declaration scope\_declaration func\_declaration

#### assignment

 $var\_assignment$ 

#### argument

arguments

#### statement

while\_statement
if\_statement
if\_part
else\_part
for\_statement
return\_statement
assign\_statement

#### expression

expressionAO
expressionLO
expressionPM
expressionPW
expression.list
call\_expression operand
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)? {commands?};
assignment :=
     ASSIGN expression;
var_assignment :=
     ASSIGN expression;
argument :=
     type IDENTIFIER;
arguments :=
     argument (COMMA arguments)?;
statement :=
     if_statement |
     while_statement |
     for_statement |
     return_statement |
     BREAK SEMICOLON |
     CONTINUE SEMICOLON;
```

```
if_statement :=
    if_part else_part?;
if_part :=
    IF LPAREN expression RPAREN LCURLY command* RCURLY;
{\bf 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;
expression :=
    call_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;
operand :=
    LPAREN expression RPAREN |
    IDENTIFIER |
    NUMBER |
    STRING_VALUE |
    bool;
```

```
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;
composite_type :=
     primitive_type LBLOCK expression RBLOCK
\mathbf{IDENTIFIER} \,:=\,
     LETTER (LETTER |DIGIT);
\mathbf{NUMBER} \,:=\,
     DIGIT+;
\mathbf{STRING\_VALUE} \,:=\,
     '(\\'?|~(\\|'))*';
COMMENT :=
     // .* \n;
\mathbf{WS} :=
     \mathbf{DIGIT} \,:=\,
     0..9;
LETTER :=
     LOWER | UPPER;
LOWER :=
     a..z;
\mathbf{UPPER} :=
     A..Z;
```

#### 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.

${f priorite}$ it	operatoren	operand types	resultaat type
1	^	int	int
2	*,/	int	int
3	+,-	int	int
4	<, <=, >=, >	int	bool
	==, !=	int, char, bool	bool
5	&&	bool	bool
6		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*.

for Identifier in Expression Command

Identifier must be of type integer. Expression must be of type array.

Identifier = Expression

Identifier and Expression must be of the same type.

## 4.3 Semantiek

# Vertaalregels

# Hoofdstuk 6 Java programmatuur

# Testplan en resultaten

- 7.1 Testen
- 7.2 Resultaten

# Conclusies

# 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	,
${\tt DOUBLE\_QUOTE}$	"
$SINGLE\_QUOTE$	\
BODY	body

#### Operators

teken  $\operatorname{Token}$ PLUS + MINUS DIVIDES MULTIPL POWER LT<  $\operatorname{GT}$ > GTE>= LTE <= EQ=NEQ ! ASSIGN == ORAND &&

#### 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

VAR var

OF of

## Standaard types

Token keyword

INTEGER int

CHARACTER char

BOOLEAN bool

CALL call

- 9.2 Parser specificatie
- 9.3 Treeparser specificaitie
- 9.4 Testverslag