KIDEB

Onze eigen programmeertaal

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

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

8 juli 2014

Inhoudsopgave

1	Inleiding	3
2	Taalbeschrijving	4
3	Problemen en oplossingen	5
	3.1 Scoping	5
	3.2 Opbouwen AST	5
	3.3 Type inferentie	5
	3.4 Import statement	6
	3.5 Pointers	6
4	Syntax, context en semantiek	7
	4.1 Syntax	7
	4.1.1 Terminale symbolen	7
	4.1.2 Non-terminale symbolen	8
	4.1.3 Productieregels	9
	4.2 Context	12
	4.2.1 Scope regels	12
	4.2.2 Type regels	13
	4.3 Semantiek	13
5	Vertaalregels	16
6	Java programmatuur	18
7	Testplan en resultaten	19
	7.1 Python programma's	19
	7.2 Testprogramma's	19
8	Conclusies	21
9	Appendix	22
	9.1 Lexer specificatie	22
	9.2 Parser specificatie	26

9.3	Treeparser specificaitie												26
9.4	Testverslag												26

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-statement. 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.

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 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.

3.4 Import statement

probleem? denk t? gevonden op t web :).

3.5 Pointers

Syntax probleem, probleem met asterisk. \ast

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:

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

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
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 |
```

```
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 :=
    {\it expressionPW}~(({\it MULTIPLE}~|{\it DIVIDE})~{\it 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
\mathbf{primitive\_type} :=
     INTEGER |
     BOOLEAN |
     CHARACTER |
     AUTO |
     VAR;
composite_type :=
     primitive_type LBLOCK expression RBLOCK
IDENTIFIER :=
     (LETTER | UNDERSCORE) (LETTER | DIGIT | UNDERSCORE);
NUMBER :=
     DIGIT+;
```

```
\mathbf{STRING}_{-}\mathbf{VALUE} :=
     '( \\'? |~(\\|') )*';
\mathbf{COMMENT} :=
     // .*\n;
WS :=
     \mathbf{DIGIT} \,:=\,
     0..9;
LETTER :=
     LOWER | UPPER;
LOWER :=
     a..z;
\mathbf{UPPER} :=
     A..Z;
\mathbf{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.

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

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 SV 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.
- For-statement(for I in E C): Zolang expressie E true geeft met de gegeven identifier I, wordt commando C uitgevoerd.
- 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(E₁ operator E₂): Evalueert expressie E₁ en E₂, welke beiden een integer opleveren. De waarde die de expressie AO oplevert is E₁ tot de macht E₂.
- raw-expressie(_tam_ (type, SW)): JA, wat doet dit eigenlijk.
- 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(get I E): JA, wat doet dit eigenlijk.

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.

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.

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

Dit leidt tot de volgende commando's.

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

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

$$\begin{array}{c} \mathbf{do} \ [[\mathbf{D} \]] = \\ \quad \mathrm{declare} \ D \end{array}$$

De statements gaan als volgt.

execute
$$[[I = E;]]$$

Hoofdstuk 6 Java programmatuur

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 Python programma's

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 Testprogramma's

Verder wordt het volgende getest in deze correcte testprogramma's. Al deze programma's werken en leveren dus geen noemenswaardige resultaten op.

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

fibonacci_recursive.kib, power.kib Het declareren en gebruik van een functie.

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

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

raw.kib Ja, uh, wat??

Het volgende wordt gestest op fouten, met incorrecte testprogramma's. Deze program" ma's leveren ook de bijgeschreven output.

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	,
DOUBLE_QUOTE	"
$SINGLE_QUOTE$	\
BODY	body
EXPR	$assignment_expression$
GET	$\operatorname{get_expression}$

Operators

ASTERIX

 Token teken PLUS + MINUS DIVIDES MULTIPL POWER LT< GT > GTE>= LTE<= EQNEQ ! ASSIGN == OR&& AND Pointers Token ${\rm teken}$ AMPERSAND &

%

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
- 9.3 Treeparser specificaitie
- 9.4 Testverslag