
ALBERT LUDWIGS UNIVERSITÄT FREIBURG

TECHNISCHE FAKULTÄT

PicoC-Compiler

Übersetzung einer Untermenge von C in den Befehlssatz der RETI-CPU

BACHELORARBEIT

Abgabedatum: 28th April 2022

Author:
Jürgen Mattheis

Gutachter:
Prof. Dr. Scholl

Betreuung:
M.Sc. Seufert

Eine Bachelorarbeit am Lehrstuhl für
Betriebssysteme

ERKLÄRUNG

Hiermit erkläre ich, dass ich diese Abschlussarbeit selbständig verfasst habe, keine anderen als die angegebenen Quellen/Hilfsmittel verwendet habe und alle Stellen, die wörtlich oder sinngemäß aus veröffentlichten Schriften entnommen wurden, als solche kenntlich gemacht habe. Darüber hinaus erkläre ich, dass diese Abschlussarbeit nicht, auch nicht auszugsweise, bereits für eine andere Prüfung angefertigt wurde.

Inhaltsverzeichnis

1	Implementierung	8
1.1	Architektur	8
1.2	Lexikalische Analyse	9
1.2.1	Verwendung von Lark	9
1.2.2	Basic Parser	9
1.3	Syntaktische Analyse	9
1.3.1	Verwendung von Lark	9
1.3.2	Umsetzung von Präzidenz	11
1.3.3	Derivation Tree Generierung	12
1.3.4	Early Parser	12
1.3.5	Derivation Tree Vereinfachung	12
1.3.6	Abstrakt Syntax Tree Generierung	12
1.3.6.1	ASTNode	12
1.3.6.2	PicoC Nodes	12
1.3.6.3	RETI Nodes	12

Abbildungsverzeichnis

1.1	Cross-Compiler Kompilervorgang ausgeschrieben	8
1.2	Cross-Compiler Kompilervorgang Kurzform	9
1.3	Architektur mit allen Passes ausgeschrieben	9

Codeverzeichnis

Tabellenverzeichnis

1.1 Präzidenzregeln von PicoC	11
---	----

Definitionsverzeichnis

Grammatikverzeichnis

1.1	Konkrete Syntax des Lexers	9
1.4	Konkrete Syntax des Parsers, Teil 1	10
1.5	Konkrete Syntax des Parsers, Teil 2	11
1.2	λ calculus syntax	13
1.3	Advanced capabilities of <code>grammar.sty</code>	13

1 Implementierung

1.1 Architektur

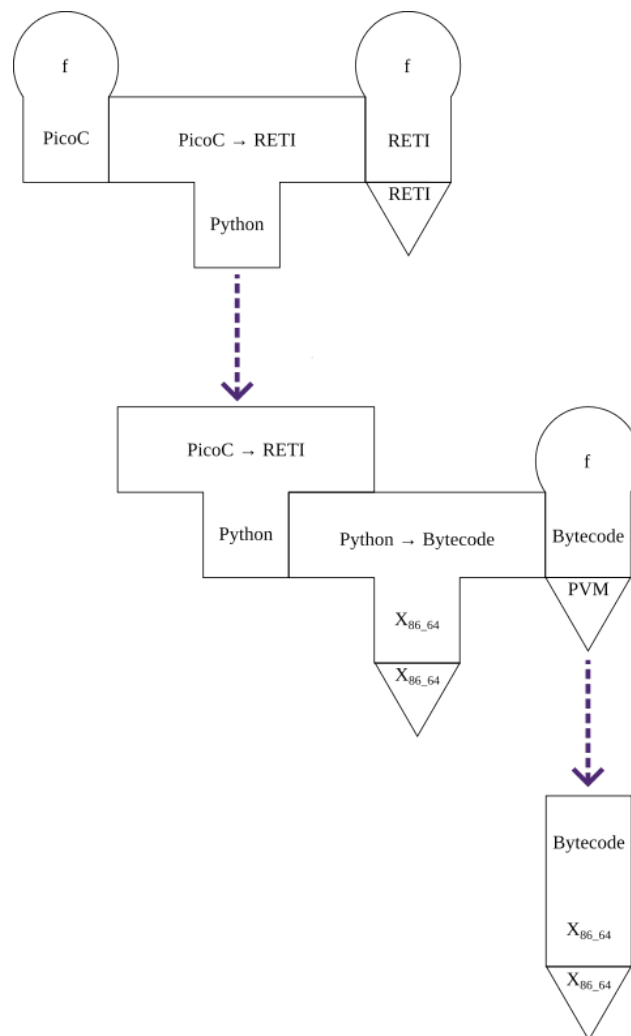


Abbildung 1.1: Cross-Compiler Kompiliervorgang ausgeschrieben

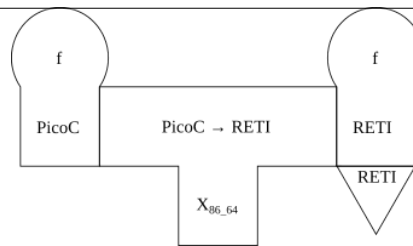


Abbildung 1.2: Cross-Compiler Kompiliervorgang Kurzform

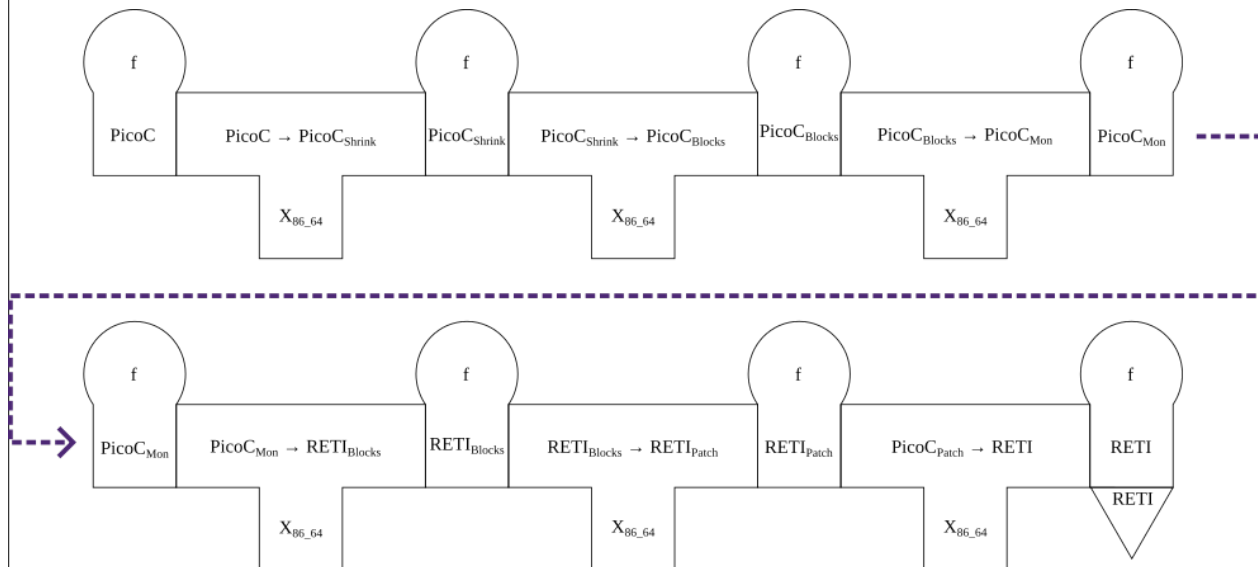


Abbildung 1.3: Architektur mit allen Passes ausgeschrieben

1.2 Lexikalische Analyse

1.2.1 Verwendung von Lark

Grammar 1.1: Konkrete Syntax des Lexers

1.2.2 Basic Parser

1.3 Syntaktische Analyse

1.3.1 Verwendung von Lark

In 1.4

<i>prim_exp</i>	::=	<i>name</i> <i>NUM</i> <i>CHAR</i> "(" <i>logic_or</i> ")"	<i>L_Arith</i> +
<i>post_exp</i>	::=	<i>array_subscr</i> <i>struct_attr</i> <i>fun_call</i>	<i>L_Array</i> +
		<i>input_exp</i> <i>print_exp</i> <i>prim_exp</i>	<i>L_Pntr</i> +
<i>un_exp</i>	::=	<i>un_opun_exp</i> <i>post_exp</i>	<i>L_Struct</i> + <i>L_Fun</i>
<i>input_exp</i>	::=	"input" "(" "	<i>L_Arith</i>
<i>print_exp</i>	::=	"print" "(" " <i>logic_or</i> ")"	
<i>arith_prec1</i>	::=	<i>arith_prec1</i> <i>prec1_op</i> <i>un_exp</i> <i>un_exp</i>	
<i>arith_prec2</i>	::=	<i>arith_prec2</i> <i>prec2_op</i> <i>arith_prec1</i> <i>arith_prec1</i>	
<i>arith_and</i>	::=	<i>arith_and</i> "&" <i>arith_prec2</i> <i>arith_prec2</i>	
<i>arith_oplus</i>	::=	<i>arith_oplus</i> "^" <i>arith_and</i> <i>arith_and</i>	
<i>arith_or</i>	::=	<i>arith_or</i> " " <i>arith_oplus</i> <i>arith_oplus</i>	
<i>rel_exp</i>	::=	<i>rel_exp</i> <i>rel_op</i> <i>arith_or</i> <i>arith_or</i>	<i>L_Logic</i>
<i>eq_exp</i>	::=	<i>eq_exp</i> <i>eq_oprel_exp</i> <i>rel_exp</i>	
<i>logic_and</i>	::=	<i>logic_and</i> "&&" <i>eq_exp</i> <i>eq_exp</i>	
<i>logic_or</i>	::=	<i>logic_or</i> " " <i>logic_and</i> <i>logic_and</i>	
<i>type_spec</i>	::=	<i>prim_dt</i> <i>struct_spec</i>	<i>L_Assign_Alloc</i>
<i>alloc</i>	::=	<i>type_spec</i> <i>pntr_decl</i>	
<i>assign_stmt</i>	::=	<i>un_exp</i> "=" <i>logic_or</i> ";"	
<i>initializer</i>	::=	<i>logic_or</i> <i>array_init</i> <i>struct_init</i>	
<i>init_stmt</i>	::=	<i>alloc</i> "=" <i>initializer</i> ";"	
<i>const_init_stmt</i>	::=	"const" <i>type_spec</i> <i>name</i> "=" <i>NUM</i> ";"	
<i>pntr_deg</i>	::=	"*" *	<i>L_Pntr</i>
<i>pntr_decl</i>	::=	<i>pntr_deg</i> <i>array_decl</i> <i>array_decl</i>	
<i>array_dims</i>	::=	("[" <i>NUM</i> "]") *	<i>L_Array</i>
<i>array_decl</i>	::=	<i>name</i> <i>array_dims</i> "(" <i>pntr_decl</i> ")" <i>array_dims</i>	
<i>array_init</i>	::=	"{" <i>initializer</i> ("," <i>initializer</i>) * "}"	
<i>array_subscr</i>	::=	<i>post_exp</i> "[" <i>logic_or</i> "]"	
<i>struct_spec</i>	::=	"struct" <i>name</i>	<i>L_Struct</i>
<i>struct_params</i>	::=	(<i>alloc</i> ";") +	
<i>struct_decl</i>	::=	"struct" <i>name</i> "{" <i>struct_params</i> "}"	
<i>struct_init</i>	::=	"{" " ." <i>name</i> "=" <i>initializer</i> ("," " ." <i>name</i> "=" <i>initializer</i>) * "}"	
<i>struct_attr</i>	::=	<i>post_exp</i> " ." <i>name</i>	
<i>if_stmt</i>	::=	"if" "(" " <i>logic_or</i>)" <i>exec_part</i>	<i>L_If_Else</i>
<i>if_else_stmt</i>	::=	"if" "(" " <i>logic_or</i>)" <i>exec_part</i> "else" <i>exec_part</i>	
<i>while_stmt</i>	::=	"while" "(" " <i>logic_or</i>)" <i>exec_part</i>	<i>L_Loop</i>
<i>do_while_stmt</i>	::=	"do" <i>exec_part</i> "while" "(" " <i>logic_or</i>)" ";"	

Grammar 1.4: Konkrete Syntax des Parsers, Teil 1

<i>decl_exp_stmt</i>	::=	<i>alloc</i> ";"	<i>L_Smt</i>
<i>decl_direct_stmt</i>	::=	<i>assign_stmt</i> <i>init_stmt</i> <i>const_init_stmt</i>	
<i>decl_part</i>	::=	<i>decl_exp_stmt</i> <i>decl_direct_stmt</i> <i>RETI_COMMENT</i>	
<i>compound_stmt</i>	::=	"{" <i>exec_part</i> * "}"	
<i>exec_exp_stmt</i>	::=	<i>logic_or</i> ";"	
<i>exec_direct_stmt</i>	::=	<i>if_stmt</i> <i>if_else_stmt</i> <i>while_stmt</i> <i>do_while_stmt</i> <i>assign_stmt</i> <i>fun_return_stmt</i>	
<i>exec_part</i>	::=	<i>compound_stmt</i> <i>exec_exp_stmt</i> <i>exec_direct_stmt</i> <i>RETI_COMMENT</i>	
<i>decl_exec_stmts</i>	::=	<i>decl_part</i> * <i>exec_part</i> *	
<i>fun_args</i>	::=	[<i>logic_or</i> ("," <i>logic_or</i>)*]	<i>L_Fun</i>
<i>fun_call</i>	::=	<i>name</i> (" <i>fun_args</i> ")	
<i>fun_return_stmt</i>	::=	"return" [<i>logic_or</i>];	
<i>fun_params</i>	::=	[<i>alloc</i> ("," <i>alloc</i>)*]	
<i>fun_decl</i>	::=	<i>type_spec</i> <i>pntr_deg</i> <i>name</i> (" <i>fun_params</i> ")	
<i>fun_def</i>	::=	<i>type_spec</i> <i>pntr_deg</i> <i>name</i> (" <i>fun_params</i> ") " {" <i>decl_exec_stmts</i> } "	
<i>decl_def</i>	::=	(<i>struct_decl</i> <i>fun_decl</i>); <i>fun_def</i>	<i>L_File</i>
<i>decls_defs</i>	::=	<i>decl_def</i> *	
<i>file</i>	::=	<i>FILENAME</i> <i>decls_defs</i>	

Grammar 1.5: Konkrete Syntax des Parsers, Teil 2

1.3.2 Umsetzung von Präzidenz

Die **PicoC Sprache** hat dieselben **Präzidenzregeln** implementiert, wie die **Sprache C¹**. Die **Präzidenzregeln** von **PicoC** sind in Tabelle 1.1 aufgelistet.

Präzidenz	Operator	Beschreibung	Assoziativität
1	<i>a</i> ()	Funktionsaufruf	Links, dann rechts →
	<i>a</i> []	Indezzugriff	
	<i>a</i> . <i>b</i>	Attributzugriff	
2	- <i>a</i>	Unäres Minus	Rechts, dann links ←
	! <i>a</i> ~ <i>a</i>	Logisches NOT und Bitweise NOT	
	* <i>a</i> & <i>a</i>	Dereferenz und Referenz, auch Adresse-von	
3	<i>a</i> * <i>b</i> <i>a</i> / <i>b</i> <i>a</i> % <i>b</i>	Multiplikation, Division und Modulo	Links, dann rechts →
4	<i>a</i> + <i>b</i> <i>a</i> - <i>b</i>	Addition und Subtraktion	
5	<i>a</i> < <i>b</i> <i>a</i> <= <i>b</i> <i>a</i> > <i>b</i> <i>a</i> >= <i>b</i>	Kleiner, Kleiner Gleich, Größer, Größer gleich	
6	<i>a</i> = <i>b</i> <i>a</i> != <i>b</i>	Gleichheit und Ungleichheit	
7	<i>a</i> & <i>b</i>	Bitweise UND	
8	<i>a</i> ^ <i>b</i>	Bitweise XOR (exclusive or)	
9	<i>a</i> <i>b</i>	Bitweise ODER (inclusive or)	
10	<i>a</i> && <i>b</i>	Logisches UND	
11	<i>a</i> <i>b</i>	Logisches ODER	
12	<i>a</i> = <i>b</i>	Zuweisung	Rechts, dann links ←
13	<i>a</i> , <i>b</i>	Komma	Links, dann rechts →

Tabelle 1.1: Präzidenzregeln von PicoC

¹C Operator Precedence - cppreference.com.

1.3.3 Derivation Tree Generierung

1.3.4 Early Parser

1.3.5 Derivation Tree Vereinfachung

1.3.6 Abstrakt Syntax Tree Generierung

1.3.6.1 ASTNode

1.3.6.2 PicoC Nodes

1.3.6.3 RETI Nodes

$$\begin{array}{lll}
 T & ::= & \mathcal{V} \quad \textit{Variable} \\
 & | & (\mathcal{T} \mathcal{T}) \quad \textit{Application} \\
 & | & \lambda \mathcal{V} \cdot \mathcal{T} \quad \textit{Abstraction} \\
 V & ::= & x, y, \dots \quad \textit{Variables}
 \end{array}$$
Grammar 1.2: λ calculus syntax
$$\begin{array}{lll}
 A & ::= & \mathcal{T} \mid \mathcal{V} \quad \textit{Multiple option on a single line} \\
 & | & \mathcal{A} \quad \textit{Highlighted form} \\
 & | & \mathcal{B} \mid \mathcal{C} \quad \textit{Downplayed form} \\
 & | & \textcolor{red}{\mathcal{A}} \mid \mathcal{B} \quad \textit{Emphasize part of the line}
 \end{array}$$
Grammar 1.3: Advanced capabilities of `grammar.sty`

Literatur

Online

- *C Operator Precedence* - *cppreference.com*. URL: https://en.cppreference.com/w/c/language/operator_precedence (besucht am 27.04.2022).