

# Dokumentácia k projektu z IFJ/IAL IMPLEMENTÁCIA PREKLADAČA JAZYKA IFJ20

Tím 123, varianta I

### Členovia tímu:

Martin Novotný Mlinárcsik (xnovot) Šimon Feňko (xfenko01) Andrej Hýroš (xhyros) Peter Čellár (xcellar)

8. decembra 2020

# Obsah

1	$ m \acute{U}vod$	2									
2	Etapy projektu										
3	3.1       Komunikácia v tíme	2 2 2									
4	3.3 Rozdelenie práce	2 2									
	4.1 Lexikálna analýza	2 3 3 3 3 3									
5 6		3									
7	Prílohy	4									

#### 1 Úvod

Cieľom projektu[1] bolo vytvorenie prekladača v jazyku C, ktorý prečíta zdrojový kód zapísaný v zdrojovom jazyku IFJ20, ktorý je zjednodušenou podmnožinou jazyka Go a preloží ho do cieĽového jazyka IFJcode19 (medzikód). Vybrali sme si variantu I. a to implementovanie tabuľky symbolov pomocou binárneho vyhľadávacieho stromu.

### 2 Etapy projektu

- 1. Návrh štruktúry programu:
  - a) konečný automat7
  - b) precedenčná tabuľka7
  - c) LL tabuľka7
  - d) LL gramatika7
- 2.Lexikálna analýza4.1
- **3.**Syntaktická analýza rekurzívny zostup4.2
- 4. Precedenčná syntaktická analýza4.3
- 5. Sémantická analýza 4.4
- 6. Generovanie kódu4.5
- 7. Testovanie 4.6
- 8. Tvorba Dokumentácie 4.7

#### 3 Práca v tíme

#### 3.1 Komunikácia v tíme

Ako hlavný komunikačný kanál sme zvolili discord (hovory), poprípade messenger. Kvôli zhoršenej epidemiologickej situácii, sme úplne obmedzili osobné stretnutia, čo sa odrazilo na práci, ktorá bola trošku náročnejšia.

#### 3.2 Správa kódu

Ako verzovací systém sme použili Git, hostovaný na službe Github. Tento spôsob nám vyhovoval najviac, pretože každý člen tímu mohol pridávať a upravovať zdrojový kód.

#### 3.3 Rozdelenie práce

Martin Novotný Mlinárcsik:

Šimon Feňko:

Andrej Hýroš:

Peter Čellár:

### 4 Implementácia

#### 4.1 Lexikálna analýza

Lexikálny analyzátor (LA), bola časť projektu, ktorú sme implementovali ako prvú. Je navrhnutý ako konečný automat, podľa ktorého bol lexikálny analizátor implementovaný. Ten postupne načíta jednotlivé znaky. Zaviedli sme obojsmernú komunikáciu medzi syntaktickou analyzátorom (SA) a

(LA). SA bol potom schopný čítať tokeny a tiež vraciať naspäť do LA. Tokeny boli čítané pri voláni LA zo štandartného vstupu. Pokiaľ sa analyzátor nedostane do požadovaného stavu, vracia lexikálnu chybu (hodnota 1).

- 4.2 Syntaktická analýza rekurzívny zostup
- 4.3 Precedenčná syntaktická analýza
- 4.4 Sémantická analýza
- 4.5 Generovanie kódu
- 4.6 Testovanie
- 4.7 Tvorba Dokumentácie

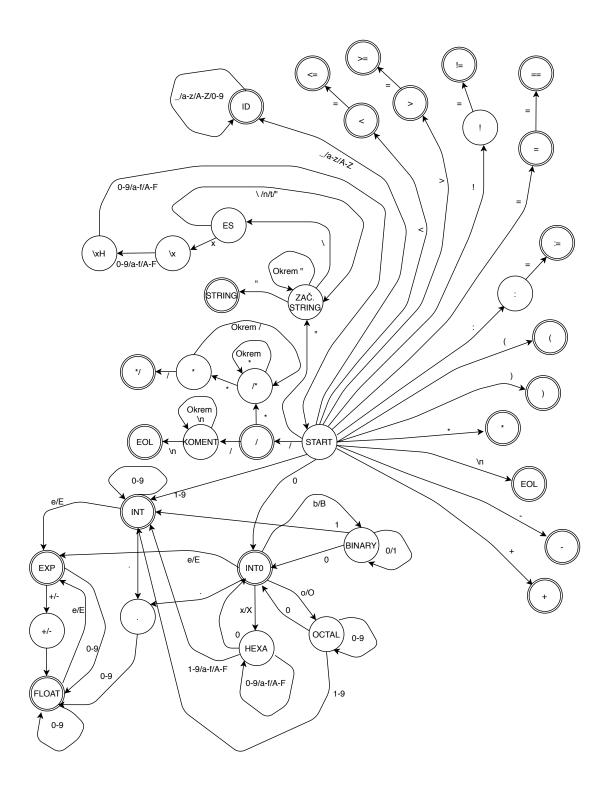
#### 5 Testovanie

Testovali sme pravidelne na kratších, základných testoch, pomocou ktorých sme sa ujisťovali o správnosti kódu a odstraňovaní chýb.

#### 6 Zhrnutie

blablabla

# 7 Prílohy



Obr. 1: Konečný automat

	+	-	*	1	(	)	==	!=	>=	<=	<	>	i	\$
+	2	2	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2	1	2
-	2	2	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2	1	2
*	2	2	2	2	1	2	2	2	2	2	2	2	1	2
1	2	2	2	2	1	2	2	2	2	2	2	2	1	2
(	1	1	1	1	1	3	1	1	1	1	1	1	1	4
)	2	2	2	2	4	2	2	2	2	2	2	2	4	2
==	1	1	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2	1	2
!=	1	1	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2	1	2
>=	1	1	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2	1	2
<=	1	1	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2	1	2
<	1	1	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2	1	2
>	1	1	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2	1	2
i	2	2	2	2	4	2	2	2	2	2	2	2	4	2
\$	1	1	1	1	1	4	1	1	1	1	1	1	1	4

Obr. 2: Precedenčná tabuľka

Obr. 3: LL Tabuľka

```
PROG -> package main eol EOL DEF FUNC eof
DEF FUNC -> func id (PARAMS) FUNC RETLIST BODY eol EOL DEF FUNC
DEF FUNC -> ε
PARAMS -> id TYPE PARAMS N
PARAMS \rightarrow \epsilon / )
PARAMS_N -> , id TYPE PARAMS_N
PARAMS_N -> \epsilon / )
FUNC_RETLIST_BODY -> (FUNC_BODY
FUNC_RETLIST_BODY -> { eol EOL STAT OPTIONAL_RET }
FUNC_BODY -> ) { eol EOL STAT OPTIONAL RET }
FUNC_BODY -> RETURN_TYPE { eol EOL STAT REQUIRED_RET eol EOL}
REQUIRED RET -> return exp EXP N
OPTIONAL_RET -> return eol EOL
OPTIONAL RET -> eol EOL
EXP_N ->, exp EXP_N
EXP N -> E
STAT -> id ID_N/CALL_FUNC
STAT->ifexp{eolEOL STAT}else{eolEOL STATeolEOL}eolEOLSTAT STAT-
>forFOR DEFexp;id=exp{eoIEOL STATeoIEOL }eoI EOL STAT STAT -> ε
FOR DEF -> id INIT DEF exp;
FOR DEF -> \epsilon/;
INIT_DEF -> :=
INIT_DEF -> =
ID N->, id ID N
ID_N -> ε
//CALL_FUNC-> id ( exp EXP_N ) - NAHRADENE DO CALL_FUNC/ASSIGN
TYPE -> int
TYPE -> float64
TYPE -> string
TYPE -> id
EOL -> eol EOL
EOL -> ε
RETURN TYPE -> TYPE RETURN TYPE N RETURN TYPE -> ε/)
RETURN TYPE N -> , TYPE RETURN TYPE N RETURN TYPE N -> &/)
CALL FUNC/ASSIGN -> exp EXP N eol EOL STAT CALL FUNC/ASSIGN ->
(FUNC PARAMS) EOL STAT OPT ID -> id
OPT ID -> ε
FUNC_PARAMS -> exp FUNC_PARAMS_N FUNC_PARAMS -> ε
FUNC_PARAMS_N -> , exp FUNC_PARAMS_N FUNC_PARAMS_N -> ε
FOR_ASSIGN -> id = exp; FOR_ASSIGN -> &
ID N/CALL FUNC -> ID N INIT DEF OPT ID CALL FUNC/ASSIGN ID N/
CALL_FUNC -> (FUNC_PARAMS) EOL STAT
```

Obr. 4: LL Gramatika

## Citácie

[1] Zbyněk Křivka, Lukáš Zobal, Dominika Regéciová. Formální jazyky a překladače. [ONLINE]. 2020. URL: https://wis.fit.vutbr.cz/FIT/st/cfs.php.cs?file=/course/IFJ-IT/projects/ifj2020.pdf.