



Dokumentace ke společnému projektu do IAL a IFJ  
**Implementace překladače jazyka IFJ21**

Tým 093, varianta 1

<b>Jan Zdeněk</b>	<b>(xzdene01)</b>	25%
Pavel Heřmann	(xherma34)	25%
Alexander Sila	(xsila00)	25%
Maxim Plička	(xplick04)	25%

# Obsah

<b>1</b>	<b>Úvod</b>	<b>1</b>
<b>2</b>	<b>Implementace</b>	<b>1</b>
2.1	Lexikální analýza	1
2.2	Syntaktická analýza	1
2.3	Precedenční syntaktická analýza	1
2.4	Sémantická analýza	1
<b>3</b>	<b>Využití datové struktury</b>	<b>2</b>
3.1	Obousměrně vázaný list charakterů	2
3.2	Obousměrně vázaný list tokenů	2
3.3	Obousměrně vázaný list struktur držící informace o funkcích a proměnných	2
3.4	Zásobník tokenů	2
<b>4</b>	<b>Práce v týmu</b>	<b>3</b>
4.1	Komunikace	3
4.2	Verzovací nástroje	3
4.3	Rozdělení prací	3
<b>5</b>	<b>Závěr</b>	<b>3</b>
<b>6</b>	<b>Zdrojové obrázky</b>	<b>4</b>
6.1	Diagram konečného automatu	4
6.2	LL gramatika	5
6.3	Precedenční tabulka	7

# 1 Úvod

Cílem projektu bylo vytvořit funkční překladač implementovaný v jazyce C. Tento překladač ze vstupního jazyku IFJ21 vytvoří překlad do cílového jazyka IFJcode21.

## 2 Implementace

Způsob implementace a vzájemná kooperace jednotlivých částí je podrobně popsána v následujících kapitolách.

### 2.1 Lexikální analýza

První částí překladače je lexikální analýza, která využívá hlavní funkce `GetToken()`. Tato funkce postupně načítá charaktery ze standardního vstupu a pomocí deterministického konečného automatu vrací jednotlivé tokeny nebo popřípadě chybu lexikální analýzy. Tokeny jsou postupně ukládány do listu tokenů ve funkci `GetTokenList()`. Tento list je následně posílán do `parser.c`, kde probíhá syntaktická a sémantická analýza.

Lexikální analýza dále využívá námi implementovanou knihovnu funkcí pro obousměrně vázaný list v souborech `DLList.c` a `DLList.h`.

Zbytek lexikální analýzy probíhá v souborech `scanner.c` a `scanner.h`.

### 2.2 Syntaktická analýza

Syntaktickou analýzu jsme implementovali v souborech `parser.c` a `parser.h`, pomocí námi vytvořené LL gramatiky. Využili jsme přitom metody rekuzivního sestupu. Pro každé pravidlo jsme implementovali funkci, kde probíhá kontrola daného pravidla. V případě chyby vrací syntaktickou chybu (2).

Pro zpracování výrazů jsme použili precedenční syntaktickou analýzu, která je implementovaná v souborech `expresion.c` a `expresion.h`.

### 2.3 Precedenční syntaktická analýza

Precedenční syntaktická analýza dostane ukazatel na aktivní prvek listu tokenů (potencionální začatek výrazu). Pomocí námi definované precedenční tabulky si získává pravidla pro zpracování výrazu, přičemž využívá pomocnou datovou strukturu (zásobník tokenů), jež je implementována společně s pomocnými funkcemi v `TStack.c` a `TStack.h`. Výsledkem precedenční syntaktické analýzy je zpracovaný výraz, v případě nesprávnosti výrazu vrací patřičnou chybu.

### 2.4 Sémantická analýza

Sémantická analýza probíhá souběžně se syntaktickou analýzou a to za využití tabulky symbolů, která je implementována za pomoci obousměrně vázaného listu struktur, které se nachází v souborech `symtable.c` a `symtable.h`. Tato struktura reprezentuje všechny již deklarované či definované funkce a proměnné. V průběhu sémantické analýzy jsou tyto struktury definovány a dále probíhá porovnání používaných funkcí a proměnných s tímto listem struktur.

## **3 Využité datové struktury**

### **3.1 Obousměrně vázaný list charakterů**

Je používán v lexikální analýze pro dynamickou alokaci hodnoty tokenů. Je implementován v `DLList.c` a `DLList.h`.

### **3.2 Obousměrně vázaný list tokenů**

Je používán v syntaktické analýze pro uložení načtených tokenů. Je implementován v `scanner.c` a `scanner.h`.

### **3.3 Obousměrně vázaný list struktur držící informace o funkcích a proměnných**

Je používán v sémantické analýze pro uložení informací o deklarovaných či definovaných funkcích a proměnných. Je implementován v `symtable.c` a `symtable.h`. Rozhodli jsme se pro využití právě obousměrně vázaného listu z důvodu jeho jednoduché implementace a jednoduchosti navigace mezi jednotlivými uzly. Dále je praktické jej využít při mazání rámců a orientaci v nich.

### **3.4 Zásobník tokenů**

Je používán v precedenční syntaktické analýze, kvůli nutnosti jeho využití při zpracování výrazů. Je implementován v `TStack.c` a `TStack.h`.

## 4 Práce v týmu

### 4.1 Komunikace

Jako primární komunikační kanál jsme si vybrali aplikaci `Discord` z důvodu jeho jednoduchosti. V komunikaci se nenaskytly žádné problémy.

### 4.2 Verzovací nástroje

Jako jediný verzovací nástroj jsme zvolili sdílený repozitář v `GitHub` z důvodu předchozích kladných zkušeností.

### 4.3 Rozdělení prací

Práci jsme rozdělili rovnoměrně mezi všechny členy týmu. V případě naskytnutí problému při vývoji jsme si navzájem pomáhali.

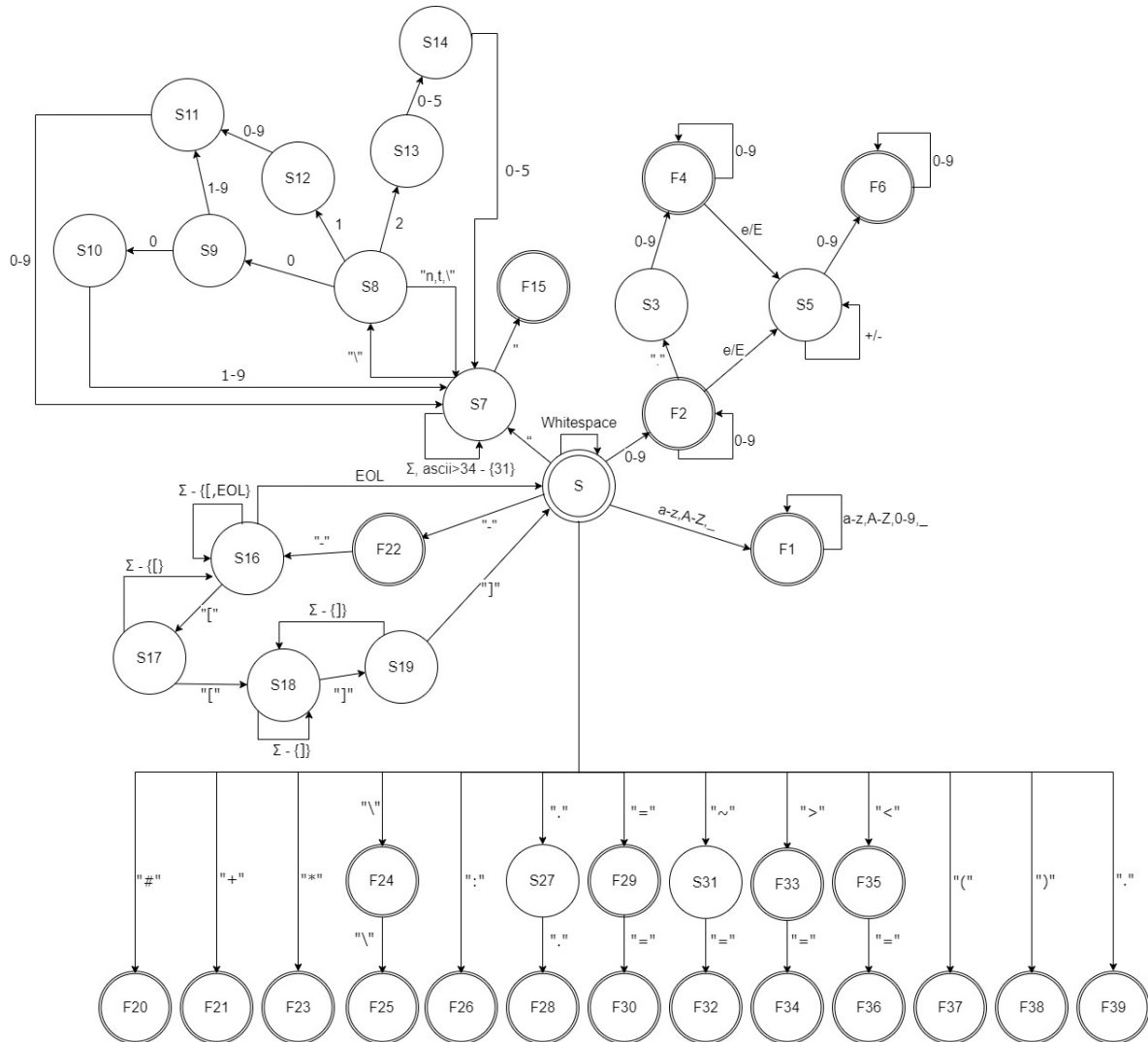
Jméno	Přidělená práce
<b>Jan Zdeněk</b>	Vedení týmu, Lexikální analýza, Syntaktická a Sémantická analýza, Hlavní tělo programu
Pavel Heřmann	Lexikální analýza, Zpracovávání výrazů
Alexander Sila	Syntaktická a Sémantická analýza, Hlavní tělo programu, Testy
Maxim Plička	Lexikální analýza, Zpracování výrazů, Dokumentace

## 5 Závěr

Napříč vývojem se všichni členové shodli, že se s projektem mělo začít dříve vzhledem k jeho komplikovanosti a časové náročnosti. Na druhou stranu všichni nabyli nových zkušeností a dovedností týkajících se vývoje a práce v týmu.

## 6 Zdrojové obrázky

### 6.1 Diagram konečného automatu



S = S\_START  
 F1 = S\_ID  
 F2 = S\_INTEGER  
 S3 = S\_NUMBER\_DOT  
 F4 = S\_NUMBER\_DOT\_NUMBER  
 S5 = S\_NUMBER\_E  
 F6 = S\_NUMBER\_E\_NUMBER  
 S7 = S\_STRING\_START  
 S8 = S\_STRING\_BACKSLASH  
 S9 = S\_STRING\_BACKSLASH\_ZERO  
 S10 = S\_STRING\_BACKSLASH\_ZERO\_ZERO  
 S11 = S\_STRING\_BACKSLASH\_ZEROorONE\_ONEtoNINE  
 S12 = S\_STRING\_BACKSLASH\_ONE  
 S13 = S\_STRING\_BACKSLASH\_TWO  
 S14 = S\_STRING\_BACKSLASH\_TWO\_ONEtoFIVE

F15 = S\_STRING\_END  
 S16 = S\_COMMENT\_START\_SECOND  
 S17 = S\_COMMENT\_START\_BLOCK\_FIRST  
 S18 = S\_COMMENT\_BLOCK  
 S19 = S\_COMMENT\_BLOCK\_END  
 F20 = S\_STRLEN  
 F21 = S\_ADD  
 F22 = S\_SUB  
 F23 = S\_MUL  
 F24 = S\_DIV\_NUMBER  
 F25 = S\_DIV\_INTEGER  
 F26 = S\_COLON  
 S27 = S\_CONCATENATION\_FIRST  
 F28 = S\_CONCATENATION\_SECOND  
 F29 = S\_SETVALUE

F30 = S\_EQ  
 S31 = S\_NEQ\_FIRST  
 F32 = S\_NEQ\_SECOND  
 F33 = S\_GT  
 F34 = S\_GET  
 F35 = S\_LT  
 F36 = S\_LET  
 F37 = S\_BRACKET\_LEFT  
 F38 = S\_BRACKET\_RIGHT  
 F39 = S\_COMMA

## 6.2 LL gramatika

1. <program> -> require"ifj21"<main\_body>EOF
2. <main\_body> -> /\*eps\*/
3. <main\_body> -> global<dec\_function><main\_body>
4. <main\_body> -> function<def\_function><main\_body>
5. <main\_body> -> ID<call\_function><main\_body>
6. <dec\_function> -> ID:function(<data\_types>)<return\_types>
7. <def\_function> -> ID(<params>)<return\_types><fce\_body>end
8. <call\_function> -> (<ids\_datatypes>)
9. <fce\_body> -> /\*eps\*/
10. <fce\_body> -> local<def\_var><fce\_body>
11. <fce\_body> -> <assign><fce\_body>
12. <fce\_body> -> if<cond><fce\_body>
13. <fce\_body> -> while<cycle><fce\_body>
14. <fce\_body> -> ID<call\_function><fce\_body>
15. <fce\_body> -> return<return><fce\_body>
16. <def\_var> -> ID:<data\_type>
17. <def\_var> -> ID:<data\_types>=EXPS
18. <def\_var> -> ID:<data\_types>=<call\_function>
19. <assign> -> <ids>=<exps>
20. <assign> -> <ids>=<call\_function>
21. <cond> -> EXPthen<fce\_body>else<fce\_body>end
22. <cycle> -> EXPdo<fce\_body>end
23. <return> -> /\*eps\*/
24. <return> -> <exps\_strings>
25. <return> -> <call\_function>
26. <data\_types> -> /\*eps\*/
27. <data\_types> -> <data\_type>,<data\_types>
28. <data\_types> -> <data\_type>
29. <data\_type> -> integer
30. <data\_type> -> number

31. <data\_type> -> string
32. <data\_type> -> nil
33. <params> -> /\*eps\*/
34. <params> -> <param>, <params>
35. <params> -> <param>
36. <param> -> ID:<data\_type>
37. <return\_types> -> /\*eps\*/
38. <return\_types> -> : <return\_type>
39. <return\_type> -> <data\_type>
40. <return\_type> -> <data\_type>, <return\_type>
41. <ids> -> ID
42. <ids> -> ID, <ids>
43. <exps> -> EXP
44. <exps> -> EXP, <exps>
45. <ids\_datatypes> -> ID
46. <ids\_datatypes> -> STRING
47. <ids\_datatypes> -> NUMBER
48. <ids\_datatypes> -> INTEGER
49. <ids\_datatypes> -> NIL
50. <ids\_datatypes> -> STRING, <ids\_datatypes>
51. <ids\_datatypes> -> NUMBER, <ids\_datatypes>
52. <ids\_datatypes> -> INTEGER, <ids\_datatypes>
53. <ids\_datatypes> -> NIL, <ids\_datatypes>

**LEGENDA:**

ID → konkrétní identifikátor

EXP → konkrétní expression

STRING, INTEGER, NUMBER, NIL → konkrétně napsaný výraz daného datového typu



### 6.3 Precedenční tabulka

X	+, -	*, /, //	Rel.Op	..	#	(	)	i	\$
+, -	>	<	>	>	<	<	>	<	>
*, /, //	>	>	>	>	<	<	>	<	>
Rel.Op	<	<	ERR	<	<	<	>	<	>
..	<	<	>	<	ERR	<	>	<	>
#	>	>	>	>	ERR	<	>	<	>
(	<	<	<	<	<	<	=	<	ERR
)	>	>	>	>	>	ERR	>	ERR	>
i	>	>	>	>	ERR	ERR	>	ERR	>
\$	<	<	<	<	<	<	ERR	<	ERR