

Projektová dokumentácia

Implementácia prekladača imperatívneho jazyka IFJ21

Tým 082, varianta II

8. decembra 2021

Andrei Shchapaniak	(xshcha00)	25 %
Andrej Binovsky	(xbinov00)	25 %
Zdenek Lapes	(xlapes02)	25 %
Richard Gajdosik	(xgajdo33)	25 %

Obsah

1	Úvod	1
2	Návrh a implementácia	1
2.1	Lexikálna analýza	1
2.2	Syntaktická analýza	1
2.3	Zpracovanie výrazov pomocou precedenčnej syntaktickej analýzy	1
2.4	Sémantická analýza	1
2.5	Generovanie cieľového kódu	2
2.5.1	Implementácia výpisu cieľového kódu	2
2.5.2	Generovanie – Deklarácie premenných	2
2.5.3	Generovanie – funkcie	2
2.5.4	Generovanie – výrazy	2
2.5.5	Generovanie – podmienky a cykly	2
2.6	Prekladový systém	3
2.6.1	CMake	3
2.6.2	Skripty	3
2.6.3	GNU Make	3
3	Špeciálne algoritmy a dátové štruktúry	3
3.1	Tabuľka s rozptýlenými položkami	3
3.2	Pole rozptýlených tabuliek	3
3.3	Obojsmerný rad	3
3.4	Dynamický reťazec	3
4	Práca v tímu	4
4.0.1	Komunikácia a spôsob práce v tíme	4
4.0.2	Verzovací systém a vývojové prostredie	4
4.1	Rozdelenie práce medzi členmi tímu	4
5	Záver	4

1 Úvod

2 Návrh a implementácia

2.1 Lexikálna analýza

Scanner slúži pre lexikálnu analýzu. Je implementovaný ako deterministický konečný automat, ktorý rozpoznáva všetky prichádzajúce tokeny. Uchováva informácie o tom či sa jedná o komentár, identifikátor, textové bloky, relačné operátory alebo iné validné, poprípade nevalidné tokeny u ktorých nastane lexikálna chyba 1. V prípade validného tokenu na základe koncového stavu sa vyplnia nasledujúce informácie v štruktúre `token_t`:

- `type` – typ načítaného tokenu
- `keyword` – keď typ je `T_KW`, do premennej `keyword` sa uloží odpovedajúca hodnota
- `attr` – hodnota tokenu
- `attr.num_i` – integer number
- `attr.num_f` – double number
- `attr.id` – ostatné tokeny

V prípade že sa narazí na komentár je celý textový blok, ktorý je podľa správnej lexikálnej štruktúry chápaný ako komentár zahodený.

2.2 Syntaktická analýza

Parser je hlavným modulom prekladača, pretože komunikuje se všetkými ostatnými modulmi a riadi celú funkčnosť prekladača. Syntaktická analýza sa vykonáva zhora dolu metódou rekurzívneho zostupu. Syntaktická analýza dostáva postupne od lexikálneho analyzátoru tokeny, ktoré následne musia spĺňať presnú syntaktickú štruktúru a postupnosť podľa pravidiel `LL-gramatiky`. V prípade porušenia pravidla (typ prichádzajúceho tokenu se líši od očakávaného) sa vyhodí syntaktická chyba 2. V priebehu syntaktickej analýzy sú volané funkcie z modulu pre generovanie kódu, ktoré vygenerujú cieľový kód z jazyka `Teal` do `IFJcode21`, ktorý následne spracováva interpret.

2.3 Zpracovanie výrazov pomocou precedenčnej syntaktickej analýzy

Precedenčná syntaktická analýza je modul, ktorý zaisťuje spracovanie výrazov metódou zdola hore. Vo svojom rozhraní obsahuje `expression()`, ktorú volá parser, keď chce precedenčnej analýze predať riadenie vo chvíli, kedy očakáva výraz. Postupne spracováva tokeny a pomocou precedenčnej tabuľky symbolov určuje precedenciu a dané výrazy redukuje podľa pravidiel. Zpracovanie výrazov končí vo chvíli kedy nasledujú po sebe dva identifikátory. Doteraz spracovávaný výraz sa zredukuje a jeho výsledný typ sa vráti do parseru pre sémantickú kontrolu spolu s riadením kde sa rozhodne či v prípade dvoch identifikátoroch po sebe ide o chybu alebo správny syntax.

2.4 Sémantická analýza

- Sémantické chyby pre nekompatibilitu typu priradenia, návratových hodnôt a predaných argumentov do funkcií sa detekujú pomocou dvoch polí (ľavá strana typu a pravá strana typu). Po spracovaní určitého pravidla sa vykoná porovnanie podľa sémantiky jazyka `IFJ21`.
- Kompatibilita typu vo výraze sa detekuje tým istým spôsobom, ale je použitý dve premenné typu `char`.

- Sémantické chyby pre nedefiníciu, redefiníciu sa detekujú pomocou tabuliek symbolov. Globálna tabuľka symbolov je určená pre názvy funkcií. Pre názvy premenných je vytvorený zásobník tabuliek symbolov. Dôvodom implementácie zásobníka je riešenie problému s totožnými názvami premenných v rôznych rámcoch.

2.5 Generovanie cieľového kódu

Generovanie cieľového kódu `IFJcode21` je implementovaný ako samostatný modul, ktorý je riadený syntaxou. Komponenty modulu sú volané v parseri na základe pravidiel `LL-gramatiky`. Z dôvodu neoptimalizácie sa cieľový kód generuje priamo bez tvorby trojadresného kódu.

2.5.1 Implementácia výpisu cieľového kódu

Na zaistenie výpisu cieľového kódu len za podmienky bezchybnej analýzy zapisujeme cieľový kód do dvoch textových blokov – definície funkcií a volanie funkcií. Tieto dva textové bloky po úspešnej analýze skonkatenujeme a vypíšeme na štandardný výstup.

2.5.2 Generovanie – Deklarácie premenných

Deklarácie premenných a ich možný konflikt názvov (na základe výskytu toho istého názvu v rôznych rámcoch) sme implementovali vďaka obojsmernému radu v ktorom sa ukladá adresa elementu tabuľky symbolov s príslušným identifikátorom. Element tabuľky obsahuje unikátne číslo premennej, ktorý zaisťuje jedinečnosť názvu premennej.

2.5.3 Generovanie – funkcie

Volanie funkcií je zaistené vygenerovaním kódu, ktorý predá funkcii argumenty pomocou dočasného rámcu. Následne je vygenerovaný kód pre zavolanie funkcie. Pre správnu funkčnosť volanej funkcie je ihneď na začiatku generovaný kód, ktorý z dočasného rámcu vytvorí lokálny rámec funkcie a pre všetky argumenty ktoré boli funkcii predané vytvorí premenné s názvami podľa parametrov funkcie. Následne sa generuje kód tela funkcie.

2.5.4 Generovanie – výrazy

Generovanie kódu pre výraz sa začne vykonávať ihneď po jeho redukcii. V priebehu redukcie je výraz zapísaný do obojstranného radu v postfixovom formáte. Jednotlivé elementy v rade nesú všetky potrebné informácie na generovanie výrazu - typ operátora, názov premennej či hodnotu konštanty. Generátor generuje len inštrukcie kódu `IFJcode21` ktoré využívajú zásobník. To znamená že hodnoty, medzivýsledky a následne výsledok výrazu sú uložené na zásobník.

2.5.5 Generovanie – podmienky a cykly

Pre generovanie podmienok a cyklov využívame návštevia, ktoré sú taktiež reprezentované unikátnym číslom a názvom funkcie kde sa nachádzajú. Na zabránenie redeklarácie premenných sa telo cyklu zapisuje do dvoch rôznych textových blokov. Vyskytnuté deklarácie zapisujeme naďalej do bloku definícií funkcií. No zvyšný kód tela cyklu zapisujeme do tretieho pomocného textového bloku. Následne po vygenerovaní celého cyklu tieto dva bloky skonkatenujeme.

2.6 Prekladový systém

2.6.1 CMake

CMake je multiplatformný nástroj na preklad zdrojových kódov. Nástroj sme vybrali na základe preferencií všetkých členov tímu. CMake nám predovšetkým pomáhal kompilovať a testovať výsledný program. Pravidlá pre preklad sú napísané v súbore `CMakeLists.txt` a po spustení nástroja CMake je automaticky vygenerovaný súbor `Makefile`. Na testovanie sme používali `google tests`, ktoré sme prekladali výhradne pomocou CMaku.

2.6.2 Skripty

Pre účely testovania boli vytvorené shellovské skripty. Jeden rozsiahly skript, ktorý uľahčoval a automatizoval testovanie všetkých častí projektu. Taktiež sme vytvorili skript pre preklad projektu a čistenie prebytočných súborov vzniknutých v dôsledku kompilácie projektu či testovacích suborov.

2.6.3 GNU Make

Zo zadania bolo požadované aby odovzdaný projekt obsahoval `Makefile`, ktorý s príkazom `make` preloží zdrojové súbory projektu a s príkazom `make clean` zmazal prebytočné súbory vzniknuté v dôsledku kompilácie. Tento nástroj nám taktiež pomáhal zabaliť celý projekt do jedného archívu `zip`.

3 Špeciálne algoritmy a dátové štruktúry

3.1 Tabuľka s rozptýlenými položkami

Túto dátovú štruktúru sme si zvolili vďaka časovej zložitosti (je reprezentovaná medzi $O(1)$ až $O(n)$). Taktiež nám pomohli znalosti štruktúry z predmetov IAL a IJC. Veľkosť tabuľky jsme zvolili 101. Ako unikátny kľúč pre prístup k dátam v tabuľke slúži názov identifikátoru a názvy funkcií. Každý záznam v tabuľke obsahuje informácie o identifikátore. U premenných je uchovávaná aj informácia o hĺbke (redefinícia v zanorenejšom rámci kódu). Modul je implementovaný v súboroch `symtable.h` a `symtable.c`.

3.2 Pole rozptýlených tabuliek

TODO Modul je implementovaný v súboroch `symstack.c` a `symstack.h`

3.3 Obojsmerný rad

Obojsmerný rad je kombinácia zásobníka a radu. Je možné do neho vkladať aj odoberať dáta z oboch strán. Implementovali sme ho ako samostatný modul pre viac častí projektu. Je využívaný najmä v generovaní kódu, kde slúži na uchovávanie postfixového výrazu či identifikátorov. Taktiež obsahuje informáciách o parametroch, argumentoch a návratových hodnotách funkcií. Modul je implementovaný v súboroch `queue.c` a `queue.h`.

3.4 Dynamický reťazec

Pre uchovanie vygenerovaného kódu počas prekladu a prácu s identifikátormi sme vytvorili štruktúru `string_t`. Pre obsluhu štruktúry sme vytvorili pomocné funkcie ako alokácia/dealokácia štruktúry, odstraňovanie, pridávanie a konkatenácia reťazcov. Modul je implementovaný v súboroch `str.c` a `str.h`.

4 Práca v tímu

Ihneď pri skladaní tímu sme si všetci uvedomovali, že sa očakáva pravidelná a skorá práca na projekte, čo sa nám nakoniec aj podarilo. Každý na projekte pracoval vždy s predstihom a darilo sa nam dodržiavať termíny, ktoré sme si stanovili.

4.0.1 Komunikácia a spôsob práce v tíme

Pre komunikáciu sme používali výhradne komunikačnú platformu `Discord`. Funguje na rovnakom princípe ako platforma `Slack`, ktorá sa používa profesionálne účely. Na danej platforme boli vytvorené komunikačné vlákna v ktorých boli založené `TODO` či `error` listy. Taktiež tam prebiehala bežná komunikácia či hlasové rozhovory s možnosťou zdieľania obrazovky, vďaka čomu sme mohli vyriešiť mnoho problémov digitálne a tým aj veľmi rýchlo. Avšak aj napriek dobrej digitálnej komunikácii sme sa snažili mať čo najviac osobných stretnutí.

4.0.2 Verzovací systém a vývojové prostredie

Ako vývojové prostredie sme využili `Clion` a `Vim`. Vývoj prebiehal na platformách `MacOS`, `Linux` a `Windows`. No testovanie prebiehalo len na operačnom systéme `Linux`. Ako verzovací systém sme použili `git` spolu s portálom `GitHub`.

4.1 Rozdelenie práce medzi členmi tímu

Andrei:

- Lexikálna, sémantická a obecná syntaktická analýza
- Organizácia a kontrola práce nad projektom
- Tabuľka symbolov

Richard:

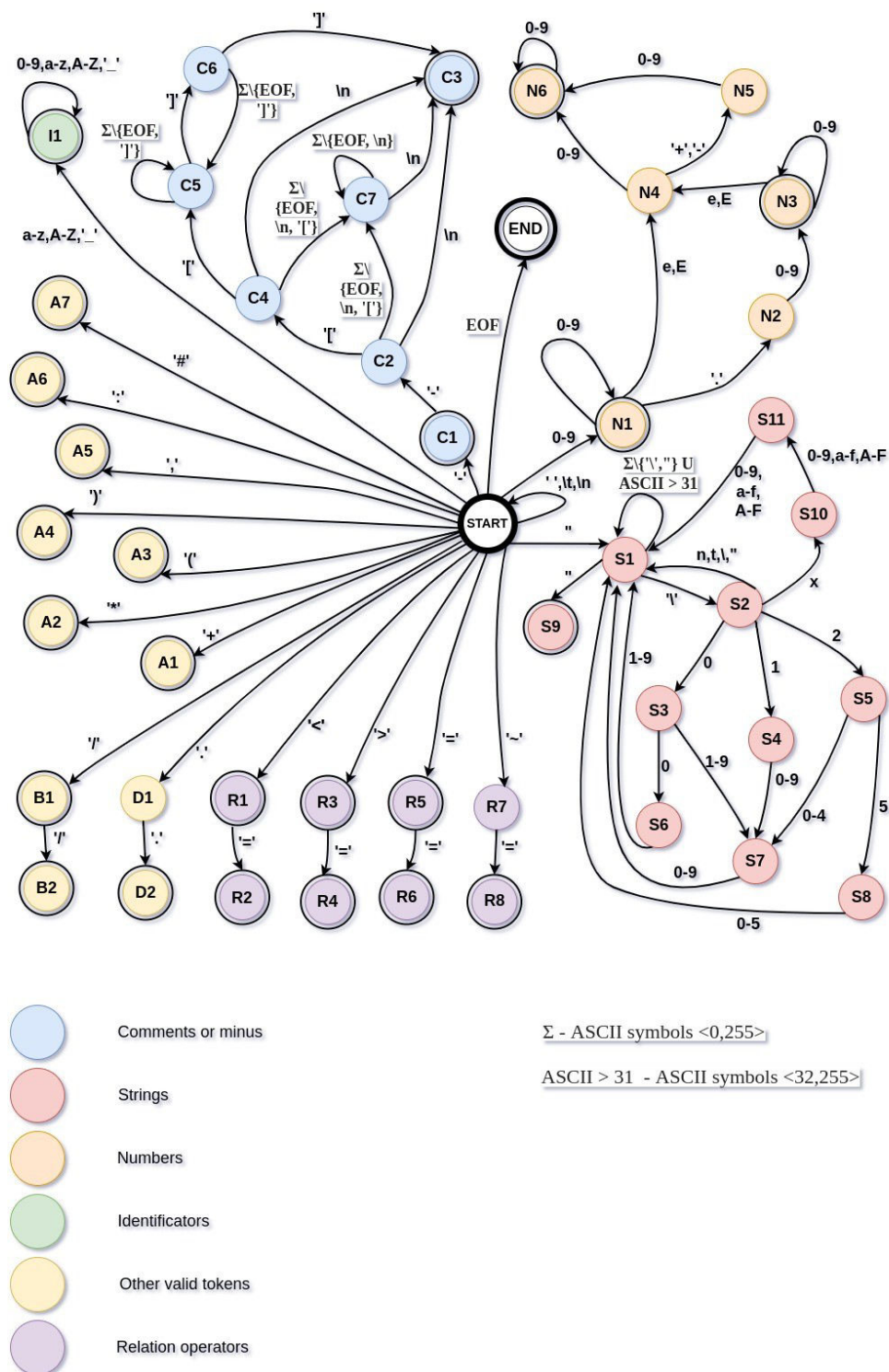
- Syntaktická a sémantická analýza pre výrazy
- Precedenčná tabuľka
- Prezentácia

Zdenek a Andrej:

- Generovanie kódu
- Automatizácia testovania
- Google testy, tvorba testov
- Dokumentácia

5 Záver

Diagram konečného automatu špecifikujúceho lexikálny analyzátor



Obr. 1: Diagram konečného automatu špecifikujúci lexikálny analyzátor

LL – gramatika

1. $\langle \text{prolog} \rangle \rightarrow \text{require t_string } \langle \text{prog} \rangle$
2. $\langle \text{prog} \rangle \rightarrow \text{global id : function (} \langle \text{arg_T} \rangle \text{) } \langle \text{ret_T} \rangle \langle \text{prog} \rangle$
3. $\langle \text{prog} \rangle \rightarrow \text{function id (} \langle \text{arg} \rangle \text{) } \langle \text{ret_T} \rangle \langle \text{stmt} \rangle \text{ end } \langle \text{prog} \rangle$
4. $\langle \text{prog} \rangle \rightarrow \text{id (} \langle \text{param} \rangle \text{) } \langle \text{prog} \rangle$
5. $\langle \text{prog} \rangle \rightarrow \text{EOF}$
6. $\langle \text{arg_T} \rangle \rightarrow \langle \text{type} \rangle \langle \text{next_arg_T} \rangle$
7. $\langle \text{arg_T} \rangle \rightarrow \varepsilon$
8. $\langle \text{next_arg_T} \rangle \rightarrow , \langle \text{type} \rangle \langle \text{next_arg_T} \rangle$
9. $\langle \text{next_arg_T} \rangle \rightarrow \varepsilon$
10. $\langle \text{ret_T} \rangle \rightarrow : \langle \text{type} \rangle \langle \text{next_ret_T} \rangle$
11. $\langle \text{ret_T} \rangle \rightarrow \varepsilon$
12. $\langle \text{next_ret_T} \rangle \rightarrow , \langle \text{type} \rangle \langle \text{next_ret_T} \rangle$
13. $\langle \text{next_ret_T} \rangle \rightarrow \varepsilon$
14. $\langle \text{arg} \rangle \rightarrow \text{id : } \langle \text{type} \rangle \langle \text{next_arg} \rangle$
15. $\langle \text{arg} \rangle \rightarrow \varepsilon$
16. $\langle \text{next_arg} \rangle \rightarrow , \text{id : } \langle \text{type} \rangle \langle \text{next_arg} \rangle$
17. $\langle \text{next_arg} \rangle \rightarrow \varepsilon$
18. $\langle \text{type} \rangle \rightarrow \text{integer}$
19. $\langle \text{type} \rangle \rightarrow \text{number}$
20. $\langle \text{type} \rangle \rightarrow \text{string}$
21. $\langle \text{type} \rangle \rightarrow \text{nil}$
22. $\langle \text{stmt} \rangle \rightarrow \text{if } \langle \text{expr} \rangle \text{ then } \langle \text{stmt} \rangle \text{ else } \langle \text{stmt} \rangle \text{ end } \langle \text{stmt} \rangle$
23. $\langle \text{stmt} \rangle \rightarrow \text{while } \langle \text{expr} \rangle \text{ do } \langle \text{stmt} \rangle \text{ end } \langle \text{stmt} \rangle$
24. $\langle \text{stmt} \rangle \rightarrow \text{local id : } \langle \text{type} \rangle \langle \text{def_var} \rangle \langle \text{stmt} \rangle$
25. $\langle \text{stmt} \rangle \rightarrow \text{return } \langle \text{expr} \rangle \langle \text{next_expr} \rangle \langle \text{stmt} \rangle$
26. $\langle \text{stmt} \rangle \rightarrow \text{id } \langle \text{fork_id} \rangle \langle \text{stmt} \rangle$
27. $\langle \text{stmt} \rangle \rightarrow \varepsilon$
28. $\langle \text{def_var} \rangle \rightarrow = \langle \text{one_assign} \rangle$
29. $\langle \text{def_var} \rangle \rightarrow \varepsilon$
30. $\langle \text{one_assign} \rangle \rightarrow \text{id (} \langle \text{param} \rangle \text{) }$

31. $\langle \text{one_assign} \rangle \rightarrow \langle \text{expr} \rangle$
32. $\langle \text{param} \rangle \rightarrow \langle \text{param_val} \rangle \langle \text{next_param} \rangle$
33. $\langle \text{param} \rangle \rightarrow \varepsilon$
34. $\langle \text{param_val} \rangle \rightarrow \text{id}$
35. $\langle \text{param_val} \rangle \rightarrow \langle \text{term} \rangle$
36. $\langle \text{term} \rangle \rightarrow \text{t_string}$
37. $\langle \text{term} \rangle \rightarrow \text{t_integer}$
38. $\langle \text{term} \rangle \rightarrow \text{t_number}$
39. $\langle \text{term} \rangle \rightarrow \text{nil}$
40. $\langle \text{next_param} \rangle \rightarrow , \langle \text{param_val} \rangle \langle \text{next_param} \rangle$
41. $\langle \text{next_param} \rangle \rightarrow \varepsilon$
42. $\langle \text{next_expr} \rangle \rightarrow , \langle \text{expr} \rangle \langle \text{next_expr} \rangle$
43. $\langle \text{next_expr} \rangle \rightarrow \varepsilon$
44. $\langle \text{fork_id} \rangle \rightarrow (\langle \text{param} \rangle)$
45. $\langle \text{fork_id} \rangle \rightarrow \langle \text{next_id} \rangle$
46. $\langle \text{next_id} \rangle \rightarrow , \text{id} \langle \text{next_id} \rangle$
47. $\langle \text{next_id} \rangle \rightarrow = \langle \text{mult_assign} \rangle$
48. $\langle \text{mult_assign} \rangle \rightarrow \text{id} (\langle \text{param} \rangle)$
49. $\langle \text{mult_assign} \rangle \rightarrow \langle \text{expr} \rangle \langle \text{next_expr} \rangle$

LL – tabulka

	require	global	function	id	integer	string	number	nil	t_integer	t_number	t_string	if	while	local	return	:	=	(,	EOF	\$
<prolog>	1																				
<prog>		2	3	4																5	
<arg_T>					6	6	6	6													7
<next_arg_T>																			8		9
<ret_T>																10					11
<next_ret_T>																			12		13
<arg>				14																	15
<next_arg>																			16		17
<type>					18	20	19	21													
<stmt>				26								22	23	24	25						27
<def_var>																	28				29
<one_assign>				30																	31
<param>				32				32	32	32	32										33
<param_val>				34				35	35	35	35										
<term>								39	37	38	36										
<next_param>																			40		41
<next_expr>																			42		43
<fork_id>																	45	44	45		
<next_id>																	47		46		
<mult_assign>				48																	49

Precedenčná tabuľka

1. $E \rightarrow i$

2. $E \rightarrow (E)$

3. $E \rightarrow \# E$

4. $E \rightarrow E + E$

5. $E \rightarrow E - E$

6. $E \rightarrow E * E$

7. $E \rightarrow E / E$

8. $E \rightarrow E // E$

9. $E \rightarrow E .. E$

10. $E \rightarrow E > E$

11. $E \rightarrow E < E$

12. $E \rightarrow E >= E$

13. $E \rightarrow E <= E$

14. $E \rightarrow E == E$

15. $E \rightarrow E \sim = E$

	#	*	/	//	+	-	..	<	<=	>	>=	==	~=	()	i	\$
#	<	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	<	>	<	>
*	<	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	<	>	<	>
/	<	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	<	>	<	>
//	<	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	<	>	<	>
+	<	<	<	<	>	>	>	>	>	>	>	>	>	<	>	<	>
-	<	<	<	<	>	>	>	>	>	>	>	>	>	<	>	<	>
..	<	<	<	<	<	<	<	>	>	>	>	>	>	<	>	<	>
<	<	<	<	<	<	<	<	>	>	>	>	>	>	<	>	<	>
<=	<	<	<	<	<	<	<	>	>	>	>	>	>	<	>	<	>
>	<	<	<	<	<	<	<	>	>	>	>	>	>	<	>	<	>
>=	<	<	<	<	<	<	<	>	>	>	>	>	>	<	>	<	>
==	<	<	<	<	<	<	<	>	>	>	>	>	>	<	>	<	>
~=	<	<	<	<	<	<	<	>	>	>	>	>	>	<	>	<	>
(<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	=	<	e
)	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	e	>	s	>
i	e	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	>	e	>	s	>
\$	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	e	<	e

LEGENDA:

< - insert to stack with shift

> - reduction

= - insert to stack

e - error

s - special case (end of expression)