



Dokumentace projektu z předmětů IFJ a IAL

Implementace překladače imperativního jazyka IFJ17

Tým 125, varianta I
6. prosince 2017

Členové týmu:

Pavel Parma - xparma02 25%

Vojtěch Bargl - xbargl01 25%

Jakub Čábera - xcaber00 25%

Tomáš Vondráček - xvondr23 25%

Rozšíření:

SCOPE, GLOBAL, BASE, FUNEXP, IFTHEN, UNARY, BOOLOP

1. Řešení projektu

1.1 Lexikální analýza

Lexikální analýza produkuje stream tokenů (jsou analyzovány na požádání). Pro zjednodušení práce byla rezervovaná slova analyzována jako identifikátory a až následně ověřována vůči slovníku rezervovaných slov, který svou implementací poskytuje konečný automat. Pro konverzi čísel nebyla využita žádná nativní funkce, ale byla vytvořena vlastní implementace.

1.2 Syntaktická analýza

Syntaktická analýza produkuje AST, jehož uzle jsou kontrolovány v průběhu vytváření. Parser je typu LL(1) jako [Recursive descent parser](#). Protože nebyla definována složitá pravidla pro výrazy, byl implementován algoritmus [Precedence climbing method](#), který byl vhodnější pro integraci do rekurzivního parseru. Precedence operátorů je tak definován přímo na úrovni přechodů.

1.3 Sémantická analýza

Sémantická analýza vyváří AST uzle a zároveň uplatňuje sémantické kontroly. Pro zvýšení rychlosti byl dodržen démetřin zákon. Místo hlubší analýzy níže se tak potřebné informace propagují směrem nahoru při vytváření.

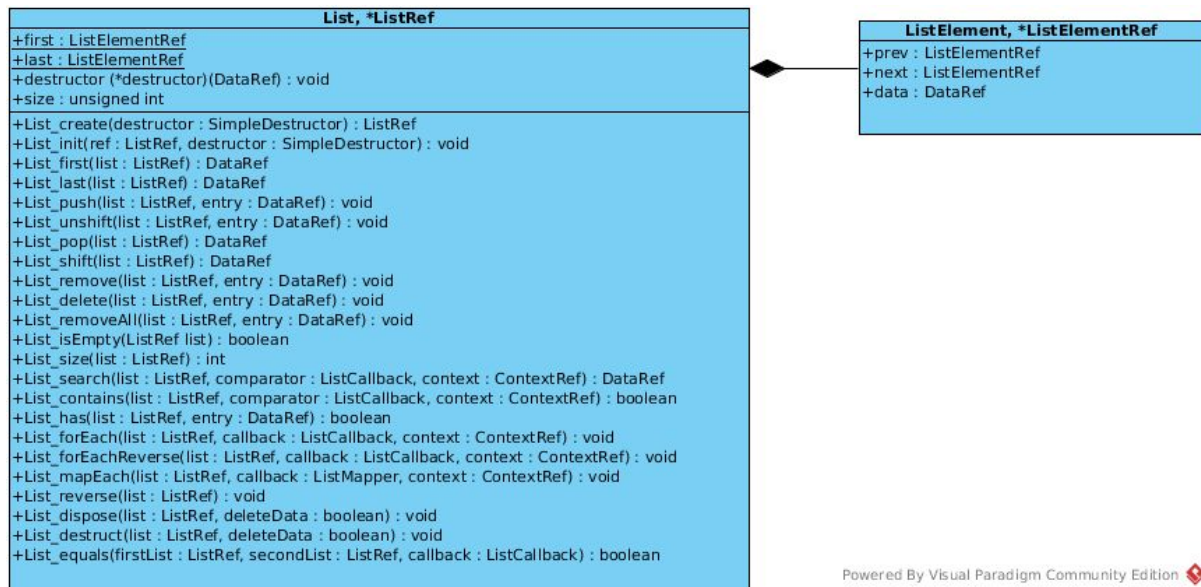
1.4 Generování

Generování tří-adresného kódu probíhá z vytvořeného AST. Pro tří-adresný jsou vytvořené 2 API, které zprostředkovávají kontrolu nepoužívanějších instrukcí a operandů. Celé generování probíhá do dvou listů, které jdou měnit. Tyto listy představují inicializaci programu a samotný kód programu. Pro zajištění stínění proměnných byla využita simulace proměnných ve scopu, které upravují skutečné jméno použité v interpretru.

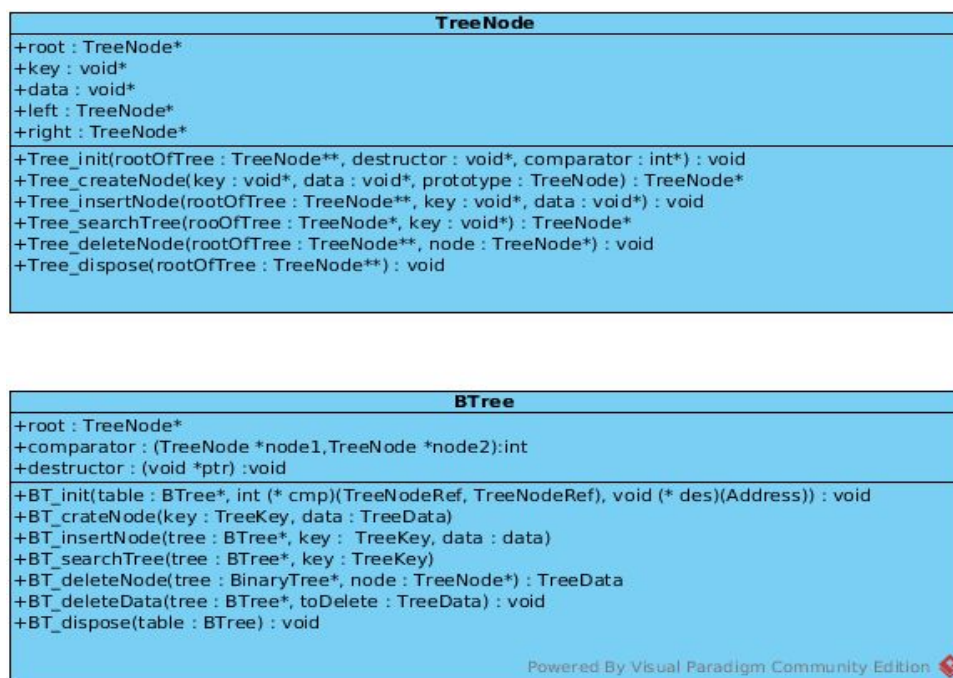
2. Techniky a algoritmy

Ve strukturách byla použita genericita (bez kontroly typovosti) s motivací variability využití.

2.1 Double linked list



2.2 Binary tree



2.3 Trie

[Trie \(digital tree\)](#) je typ vyhledávacího stromu. Složitost vyhledávání je stejná jako u binárního stromu s textovými klíči $O(m \cdot n)$ (typická ale $O(m \cdot \log(n))$), kde m je délka klíče a n je počet prvků, ale podle testování je rychlejší porovnávat číselné klíče a vytvořit hierarchii stromů. Zde je n rovno velikosti ukládané abecedy (záleží na kontextu využívání). Běžná trie je implementována polem, takže má zaručenou složitost $O(m)$, kde m je délka textu a velikost pole je udána velikostí abecedy. Jelikož jsme ale nechtěli omezovat velikost abecedy a zbytečně plýtvat pamětí, rozhodli jsme se použít návrh hierarchie stromů, která si dokázala na testovaných datech zachovat rychlost a několikanásobně snížit paměťovou náročnost (v porovnání s implementací s polem). Díky rozložení znaků v hierarchii stromů nad testovanými daty je tato implementace 2-3x rychlejší jak binární strom nad stejnými daty a 2x paměťově náročnější (ale 6x méně oproti implementaci polem).

TrieNode, *TrieNodeRef	
+key : char	
+data : DataRef	
+trie : TrieNodeRef	
+parent : TrieNodeRef	
+left : TrieNodeRef	
+right : TrieNodeRef	
+Trie_create() : TrieNodeRef	
+Trie_init(root : TrieNodeRef) : void	
+Trie_insert(root : TrieNodeRef, key : String, data DataRef) : DataRef	
+Trie_search(root : TrieNodeRef, key : String) : DataRef	
+Trie_hasKey(root : TrieNodeRef, key : String) : boolean	
+Trie_has(root : TrieNodeRef, key : String) : boolean	
+Trie_delete(root : TrieNodeRef, key : String) : boolean	
+Trie_forEach(root : TrieNodeRef, callback : SimpleCallback, context : ContextRef) : void	
+Trie_dispose(root : TrieNodeRef, destructor : SimpleDestructor) : void	
+Trie_destruct(root : TrieNodeRef, destructor : SimpleDestructor) : void	
+Trie_getKeys(root : TrieNodeRef) : ListRef	

2.4 Pipeline

Implementace middleware mechanismu. Každá činnost může nechat pracovat tu další a následně pracovat s výsledkem, přičemž poslední finální činnost může pouze něco provádět. Jelikož **c** jazyk neposkytuje **closures**, bylo potřeba poradit si skrze struktury, které je reprezentují. Při procházení má každá činnost k dispozici **pipe**, která obsahuje odkaz na další činnost. Tím je zajištěn průchod (v podstatě přeskokování ze struktury na strukturu) se zachováním jednoznačné signatury a umožněna rekurzivní definice signatury (činnost, která přebírá činnosti, která přebírá činnost, která přebírá činnost, ...).

Pipeline
+Pipeline_run(passable : void*, pipes : ListRef, then : ClosureFinalRef) : void* +Pipeline_createClosureChain(data : ContextRef, callback Callback) : ClosureChainRef +Pipeline_createClosureFinal(data : ContextRef, callback FinalCallback) : ClosureFinalRef -Pipeline_carry(data : DataRef, context : ContextRef) : boolean -Pipeline_handlePipe(passable : void*, pipe : ClosurePipeRef) : void* -Pipeline_handleFinal(passable : void*, pipe : ClosurePipeRef, closure : void*) : void* -Pipeline_handleChain(passable : void*, pipe : ClosurePipeRef, closure : void*) : void* -Pipeline_destruct(pipe : ClosurePipeRef) : void

ClosureChain, *ClosureChainRef
+data : ContextRef +callback : Callback

ClosureFinal, *ClosureFinalRef
+data : ContextRef +callback : FinalCallback

ClosurePipe, *ClosurePipeRef
+chain : void* +next : ClosurePipeRef +callback : (passable : void *, next : ClosurePipeRef):void*

Powered By Visual Paradigm Community Edition 

3. Práce v týmu

3.1 Rozdělení práce

Pavel Parma - xparma02

- Project leader
- Plánování a organizace
- Kontrola kvality a progresu
- implementace

Vojtěch Bargl - xbargl01

- Návrh a architektura
- implementace
- Kontrola kvality

Jakub Čábera - xcaber00

- Testování a testovací technologie
- Správa prostředí a technologie pro vývoj
- implementace

Tomáš Vondráček - xvondr23

- implementace
- Dokumentace

3.2 Workflow

Pro vývoj byla zvolena agilní metodika **Kanban**, skrze issue tracking system **Youtrack**.

Pro verzování kódu se používal **git** se vzdáleným repozitářem na **gitlab.com**

Pro kontrolu kvality se používaly nástroje **Upsource** (code review) a **gitlab CI** (testing)

Pro komunikace se používal nástroj **slack**.

Pro implementaci se používalo IDE **CLion** a **docker** pro sjednocení platformy.

4. Pravidla LL gramatiky

<program> => <program_definition> SCOPE <statement_list> END SCOPE <empty_lines>
<program_definition> => ε
<program_definition> => <function_declaration> <function_definition> <variable_definition>
<empty_lines> <program_definition>
<empty_lines> => EOL <empty_lines>
<empty_lines> => ε
<statement_list> => <statement> <statement_list>
<statement_list> => ε
<function_declaration> => ε
<function_declaration> => DECLARE FUNCTION ID (<parameter_list>) AS TYPE EOL
<function_definition> => ε
<function_definition> => FUNCTION ID (<parameter_list>) AS TYPE EOL <statement_list> END
FUNCTION EOL
<variable_definition> => ε
<shared> => ε
<shared> => SHARED
<variable_definition> => DIM <shared> ID AS TYPE <initialization> EOL
<initialization> => ε
<initialization> => = <expression>
<parameter_list> => ε
<parameter_list_optional> => ε
<parameter_list_optional> => , <parameter>
<parameter_list> => <parameter> <parameter_list_optional>
<parameter> => ID AS TYPE
<statement> => EOL
<statement> => INPUT ID EOL
<statement> => PRINT <print_argument> <print_argument_list> EOL
<statement> => IF <expression> THEN EOL <statement_list> <else_if> <else> END IF EOL
<statement> => <variable>
<statement> => RETURN <expression>
<statement> => SCOPE <statement_list> END SCOPE EOL
<statement> => ID = <expression> EOL
<statement> => STATIC ID AS TYPE <initialization> EOL
<statement> => DO WHILE <expression> EOL <statement_list> LOOP EOL
<else_if> => ELSEIF <expression> THEN EOL <statement_list> <else_if>
<else_if> => ε
<else> => ε
<else> => ELSE EOL <statement_list>
<print_argument_list> => ε
<print_argument_list> => <print_argument> <print_argument_list>
<print_argument> => <expression> ;
<expression> => <not_expression> <expression_list>
<expression_list> => ε
<expression_list> => AND <expression>
<expression_list> => OR <expression>
<not_expression> => NOT <relational_expression>
<not_expression> => <relational_expression>
<relational_expression> => <additive_expression> <relational_expression_list>

<relational_expression_list> => ε
 <relational_expression_list> => > <relational_expression>
 <relational_expression_list> => < <relational_expression>
 <relational_expression_list> => >= <relational_expression>
 <relational_expression_list> => <= <relational_expression>
 <relational_expression_list> => = <relational_expression>
 <relational_expression_list> => <> <relational_expression>
 <additive_expression> => <decimal_division_expression> <additive_expression_list>
 <additive_expression_list> => ε
 <additive_expression_list> => + <additive_expression>
 <additive_expression_list> => - <additive_expression>
 <decimal_division_expression> => <multiplication_expression> <decimal_division_expression_list>
 <decimal_division_expression_list> => ε
 <decimal_division_expression_list> => \ <decimal_division_expression>
 <multiplication_expression> => <unary_atomic_expression> <multiplication_expression_list>
 <multiplication_expression_list> => ε
 <multiplication_expression_list> => * <multiplication_expression>
 <multiplication_expression_list> => / <multiplication_expression>
 <unary_not_expression> => <atomic_expression>
 <unary_not_expression> => - <atomic_expression>
 <atomic_expression> => INT
 <atomic_expression> => STRING
 <atomic_expression> => ID
 <atomic_expression> => float
 <atomic_expression> => (<expression>)
 <atomic_expression> => id <function_call_expression>
 <function_call_expression> = ε
 <function_call_expression> = (<argument_list>)
 <argument_list> => ε
 <argument_list> => <expression> <argument_list_optional>
 <argument_list_optional> => ε
 <argument_list_optional> => , <expression>

5. Konečný automat

