

Monolog

Alexey Kachaev, E1

Obsah

Pro učitelé	4
Původní zadání	4
Odchylky a změny	4
Úvod	5
Stručný popis programu	5
Kompilace interpretátoru ze zdrojového kodu	5
Výrazy a příkazy	5
Význam výrazu	6
Datové typy	6
Celá čísla	6
Řetězce	6
Prázdný typ	6
Volitelný typ	6
Seznam	6
Operátory	6
Aritmetické operátory	7
Binární	7
Unární	7
Logické a relační operátory	7
Binární	7
Unární	7
Seznamové operátory	7
Binární	7
Unární	8
Sufixové	8
Operátory pro volitelné typy	8
Unární	8
Řetězcové operátory	8
Binární	8
Operátory konverze	9
Unární	9
Operátory přiřazení	9
Priorita operátoru a asociativita	9
Řídící příkazy	9
if, else	10
while	10
for	10
return	10
break	10
continue	11
Vázba jmen a entit	11
Proměnné	11
Funkce	11
Rozsah platnosti	12
Rezoluce jmen	13
Blok - skupinování příkazu	14

Paměťový Model	14
Rozsah životnosti	14
Statické a dynamické hodnoty	15
Předávání argumentů u funkcí	15
Zabudované funkce	15
print	15
println	15
exit	15
input_int	16
input_string	16
Detaily implementace	17
Lexer	17
Parser	18
Způsob parsování	20
Prattův parser	20

Pro učitelé

Myslím si, že celkem mám projekt dokončený, proto považoval bych to za final draft. Samozřejmě, počítám s možnými výtkami a návrhy pro vylepšení.

Implementace neodpovídá 100% původnímu zadání, ale odchylka je velice malá, a implementoval jsem dokonce trochu víc, než mělo být.

Kapitola **Kompilace interpretátoru ze zdrojového kodu** popisuje jak zkompileovat projekt.

Kapitola [Detaily implementace] popisuje implementaci.

Původní zadání

- Aritmetické operátory (+, -, *, /, %)
- Inkrementace/dekrementace (++, --)
- Logické operátory (&&, ||, ==, !=, >, <, >=, <=, !)
- Spojování řetězců ("hello" + " " + "world")
- Závorky (2 * (2 + 3) / (3 - 4))
- Speciální operátor #, který vrátí počet prvku v poli nebo délku řetězce
- Speciální operátor \$, který konvertuje celé číslo v řetězec. Použití u jiného typu vyvolá chybu při parsingu.
- Speciální operátor *, který vytěží uloženou hodnotu ve volitelném typu (viz dále). Pokud tento typ neobsahuje hodnotu, program ukončí se s chybou. Použití u void vyvolá chybu při parsingu.
- Operátor [index], který se používá k indexování prvku v polích nebo znaků v řetězcích. Záporná hodnota nebo mimo hranice ukončí program s chybou.
- Datové typy: int, void, string, pole ([type, n], kde type je uchovávaný typ, n je počet prvku). Pokud typ obsahuje na konci znak?, jedná se o volitelný typ. Objekt takového typu buď obsahuje hodnotu specifikovaného typu, nebo neobsahuje (přesněji řečeno obsahuje speciální hodnotu nil).
- Cykly while a for
- Podmínky if, else if, else
- Funkce s 0 nebo více parametry a návratovou hodnotou (return_type name() nebo return_type name(param1, param2, ...);)
- Komentáře začínají //
- Zabudovaná funkce print, která přijímá řetězec a vypíše ho. (void print(string s);)
- Zabudovaná funkce println, která přijímá řetězec a vypíše ho spolu s newline znakem. (void println(string s);)
- Zabudovaná funkce input_int, která načte celé číslo a vrátí ho (int? input_int();)
- Zabudovaná funkce input_string, která načte řetězec a vrátí ho (string input_string();).

Odchylky a změny

- Rozhodl jsem implementovat dynamické pole (nebo přesněji seznamy), které nemají pevně stanovený počet prvků a mohou se rozšiřovat dle potřeby, místo statických, které jsem hodlal implementovat nejdříve. Podrobně o tom je v 6. kapitole.
- Navíc k seznamům jsem přidal operatory += a -=. Operátor += přidá prvek na konec seznamu. Operátor -= na pravé straně bere číslo, což je počet prvku k odstranění z konce seznamu.
- Nová zabudovaná funkce void exit(int code), která ukončí program uprostřed vykonávání.
- Zabudovaná funkce input_string teď má návratový typ string?. Vrací nil v případě chyby ve čtení vstupu.

Úvod

Monolog je jednoduchý, interpretovaný jazyk, podobný C svou syntaxi a konstrukcemi.

```
// Minimální hello world

println("Hello, World!");
```

Stručný popis programu

Běh programu probíhá následovně:

1. Načtení zdrojového kodu (ze souboru nebo klavesnice)
2. Lexikální analýza (*lexing*)
3. Syntaxová analýza (*parsing*)
4. Semantická analýza a vygenerování syntaxového stromu (AST) (*semantic analysis*)
5. Interpretace prochazením AST (*tree-walk interpretation*)

Program podporuje režim REPL a vykonávání ze specifikovaného souboru.

1. `monolog FILENAME`
2. `monolog scan FILENAME`
3. `monolog parse FILENAME`
4. `monolog repl`

1. Spustí soubor s názvem `FILENAME`. V příkazovém řádku vrátí 0 v případě úspěchu, poslední hodnotu předanou zabudované funkcí `void exit(int exit_code)`, nebo -1 v případě chyby za běhu.
2. Načte soubor `FILENAME` a vypíše posloupnost tokenů.
3. Načte soubor `FILENAME` a vypíše jeho syntaxový strom.
4. Spustí v režimu REPL. V tomto režimu uživatel interaktivně zadává příkazy, program pak každý zpracovává a vykonává. Veškeré proměnné a funkce jsou pamatovány a použitelný mezi příkazy.

Také v režimu REPL interpretátor hned se neukončí v případě chyby.

Kompilace interpretátoru ze zdrojového kodu

TODO: doplnit

Výrazy a příkazy

Monolog je **statický typovaný**, což znamená, že všechny proměnné a funkce mají pevně přiřazený typ, který se specifikuje explicitně při deklaraci/definici.

Jediný podporovaný paradigma je **imperativní programování** (procedurální) - vykonávání posloupností příkazu, které mohou přímo měnit stav programu.

Monolog je stavěn na výrazech a příkazech:

- výraz je název pro kombinaci operátoru, konstant, proměnných a funkcí, a dá se vyčíslit jeho hodnotu.
- příkaz vyjadřuje činnost, která má být provedená. Může se skládat z výrazu.

Oboje mohou způsobit tzv. **vedlejší účinky** - jev, když výraz/příkaz ovlivňuje i jiné stav programu (např. hodnoty jiných proměnných) kromě své hodnoty.

Příkazy vykonávají se sekvenčně.

Význam výrazu

Význam výrazu také může záviset na tom, kde a jak je použit. Například,

```
int a = list[5];
```

výraz `list[5]` vrátí hodnotu prvku s indexem 5 v seznamu `list`.

Ale příkaz

```
list[5] = 115;
```

výraz `list[5]` v tomto případě nevrací hodnotu, ale je interpretován jako destinace, kam má být uloženo číslo 115. To samé platí pro proměnné a indexování řetězce (viz dále).

Datové typy

Monolog nemá možnost definovat vlastní typy, ale obsahuje zabudované:

1. celé číslo `int` - 64-bitové číslo se znamínkem
2. řetězec `string` - měnitelná posloupnost znaků (bytů)
3. volitelný typ `T?`, kde `T` je libovolný typ
4. seznamy `[T]`, kde `T` je libovolný typ
5. prázdný typ `void`

Rekuzivita typu je podporovaná, takže deklarace jako `int???????`, `[[[int?]?]]?` nejsou zakázané.

Celá čísla

Primitivní typ `int` je určen pro práci s celými čísly.

V Monologu, celá čísla jsou 64-bitová a mají znamínko.

Řetězce

Složený typ `string` je posloupnost znaku (hodnoty typu `int`).

Každý řetězec má jednu vlastnost - **délka** - počet znaků v řetězci

Prázdný typ

Primitivní typ `void` je určen pro reprezentaci hodnot, které nemají hodnotu.

Volitelný typ

Volitelný typ `T?` je **složený datový typ**, který:

1. buď obsahuje hodnotu typu `T`,
2. nebo obsahuje hodnotu speciálního typu `nil` (*prázdnota*).

Seznam

Seznam `[T]` je **složený datový typ**, který obsahuje prvky typu `T`, takže je zároveň **homogenní**.

Operátory

V Monologu jsou binární (`a + 2`), unární (`-b`) a sufixové operátory (`a++` nebo `list[5]`). Každý typ má určitou sadu podporovaných operatorů.

Aritmetické operátory

Binární

Levá strana	Pravá strana	Operátor	Operace	Vedlejší účinky	Výsledný typ
int	int	+	provede sčítání	NE	int
int	int	-	provede odčítání	NE	int
int	int	*	provede násobení	NE	int
int	int	/	provede dělení	NE	int
int	int	%	provede dělení a vrátí zbytek	NE	int

Unární

Levá strana	Operátor	Operace	Vedlejší účinky	Výsledný typ
int	+	vrací hodnotu výrazu	NE	int
int	-	změní znamínko výrazu na opačné	NE	int

Logické a relační operátory

Tyto operace vracejí 1 pokud výraz je pravdivý, 0 pokud ne.

Binární

Levá strana	Pravá strana	Operátor	Operace	Vedlejší účinky	Výsledný typ
int	int	==	jestli hodnoty operandů jsou stejné	NE	int
int	int	!=	jestli hodnoty operandů nejsou stejné	NE	int
int	int	<	pokud první operand je menší než druhý	NE	int
int	int	>	pokud první operand je větší než druhý	NE	int
int	int	<=	pokud první operand je menší nebo rovný druhému	NE	int
int	int	>=	pokud první operand je větší nebo rovný druhému	NE	int
int	int	&&	provede logickou konjunkcí	NE	int
int	int		provede logickou disjunkcí	NE	int

Unární

Pravá strana	Operátor	Operace	Vedlejší účinky	Výsledný typ
int	!	provede logickou negaci	NE	int

Seznamové operátory

Binární

Levá strana	Pravá strana	Operátor	Operace	Vedlejší účinky	Výsledný typ
[T]	T	+=	vloží hodnotu pravé strany na konec seznamu	ANO	void
[T]	int	--	smaže zadaný počet prvku z konce seznamu	ANO	void

- --: pokud zadaný počet prvek je větší nebo roven počtu prvku seznamu, smažou se všechny prvky a seznam bude prázdný.

Unární

Pravá strana	Operátor	Operace	Vedlejší účinky	Výsledný typ
[T]	#	vratí počet prvků	NE	int

Sufixové

Levá strana	Operátor	Operace	Vedlejší účinky	Výsledný typ
[T]	[int]	vratí odkaz na prvek, uložený v seznamu	NE	T

- [int]: tento operátor je **indexovací** a očekává uvnitř výraz typu `int`, který je pořadovaný index. Důležitý je, že hodnota indexu musí být v rozmezí $[0, N)$, kde N je počet prvků v daném seznamu.

Operátory pro volitelné typy**Unární**

Pravá strana	Operátor	Operace	Vedlejší účinky	Výsledný typ
T?	*	vytáhne data z volitelného typu	NE	T

- **POZNÁMKA:** použití tohoto operátoru je zakázáno v případě, jestli objekt volitelného typu je prázdný.

Řetězcové operátory**Binární**

Operace `==` a `!=` vracejí 1 pokud výraz je pravdivý, 0 pokud ne.

Levá strana	Pravá strana	Operátor	Operace	Vedlejší účinky	Výsledný typ
string	string	+	připojí pravý řetězec k levému	Ne	string
string	string	==	jestli délky a obsahy řetězcu jsou stejné	NE	int
string	string	!=	jestli délky a obsahy řetězcu nejsou stejné	NE	int

Unární

Pravá strana	Operátor	Operace	Vedlejší účinky	Výsledný typ
string	#	vratí délku řetězce (počet znaků)	NE	int

Sufixové

Levá strana	Operátor	Operace	Vedlejší účinky	Výsledný typ
string	[int]	vratí odkaz na znak, uložený v seznamu	NE	int

- [int]: tento operátor je **indexovací** a očekává uvnitř výraz typu `int`, který je pořadovaný index. Důležitý je, že hodnota indexu musí být v rozmezí $[0, N)$, kde N je délka řetězce.

Operátory konverze

Unární

Pravá strana	Operátor	Operace	Vedlejší účinky	Výsledný typ
<code>int</code>	<code>\$</code>	vytvoří nový řetězec, který obsahuje číslo	NE	<code>string</code>

Operátory přiřazení

Pokud výsledkem výrazu bude destinace, jako třeba proměnná nebo prvek v seznamu, a je na pravý straně, dá se změnit hodnotu, která je umístěna v destinaci.

Levá strana	Pravá strana	Operátor	Operace	Vedlejší účinky	Výsledný typ
proměnná typu <code>T</code>	<code>T</code>	<code>=</code>	změní hodnotu proměnné	ANO	<code>T</code>
prvek v poli typu <code>T</code>	<code>T</code>	<code>=</code>	změní hodnotu uloženou v poli	ANO	<code>T</code>
proměnná nebo prvek v poli typu <code>T?</code>	<code>T</code>	<code>=</code>	uloží hodnotu do volitelného typu	ANO	<code>T</code>
proměnná nebo prvek v poli typu <code>T?</code>	<code>nil</code>	<code>==</code>	ověří, zda levá strana je prázdná	ANO	<code>T</code>
znak v řetězci	<code>int</code>	<code>=</code>	změní specifikovaný znak	ANO	<code>int</code>

Při přiřazování hodnoty, hodnota se **kopíruje**. Takže, když například proměnné `b` přiřadíme hodnotu proměnné `a`, následně modifikace hodnoty `b` nebude ovlivňovat hodnotu `a`.

Priorita operátoru a asociativita

Monolog respektuje prioritu a asociativitu operátorů, zejména u matematických.

Následující tabulka uvádí prioritu a asociativitu všech operátorů. Operátory jsou uvedeny sestupně shora dolů, od nejvyšší priority po nejnižší.

Priorita	Operátor(y)	Popis	Asociativita
1	<code>++ -- () []</code>	Sufixové operátory	zleva doprava
2	<code>+ - ! # \$ * ++ --</code>	Prefixové operátory	zprava doleva
3	<code>* / %</code>	Násobení, dělení	zleva doprava
4	<code>+ -</code>	Sčítání, odčítání	zleva doprava
5	<code>< <= > >=</code>	Relační operátory	zleva doprava
6	<code>== !=</code>	Rovnost, nerovnost	zleva doprava
7	<code>&&</code>	Konjunkce	zleva doprava
8	<code> </code>	Disjunkce	zleva doprava
9	<code>=</code>	Přiřazování	zprava doleva

Řídící příkazy

Monolog obsahuje základní příkazy pro větvení a cyklování kódu:

- Větvení
 - `if` - podmínečné vykonávání kódu.
 - `else` - alternativní cesta kódu.
- Cyklování
 - `while` - cyklování.
 - `for` - iterace/cyklování.
- Další

- **return** - návrat z funkce.
- **break** - ukončení cyklu.
- **continue** - přeskočení těla cyklu.

if, else

if-statement ::= 'if' '(' expression ')' statement? else-statement?
else-statement ::= 'else' statement?

- Ověří, jestli podmínka je pravdivá. Pokud ano, vykoná se tělo.
- Pokud podmínka není pravdivá, vykoná se alternativní tělo, dané větvi **else**.

while

while-statement ::= 'while' '(' expression ')' statement?

- Ověří, jestli podmínka je pravdivá.. Pokud ano, vykoná se tělo.
- Po vykonání těla, Opětovně ověří podmínku. V případě, že je stále pravdivá, tento proces se zopakuje. Pokud není, cyklus se ukončí.

for

for-statement ::= 'for' '(' init-clause? ';' condition? ';' iter-expr? ')' statement?
init-clause ::= expression | declaration
condition ::= expression
iter-expr ::= expression

- Pokud **init-clause** je dán, nejdříve vykona jeho.
- Pokud výraz **condition** je dán, ověří zda je podmínka pravdivá. Pokud **condition** není, jeho vychozí hodnotou bude číslo 1.
- Pokud podmínka je pravdivá, vykoná tělo.
- Hned po vykonávání těla, vykoná výraz **iter-expr**, pokud je dán.
- Opětovně ověří podmínku. V případě, že je stále pravdivá, tento proces se zopakuje. Pokud není, cyklus se ukončí.

return

return-statement ::= 'return' expression?

- Tento příkaz může se vyskytovat jenom ve funkcích.
- Způsobí, že vykonávání opustí aktuální funkci a bude pokračovat hned po místu v kodě, kde byla funkce vyvolána.
- Pokud funkce má typ rozdílný od **void**, tento příkaz musí obsahovat návratový výraz, hodnota kterého bude vrácená
- Pokud funkce má typ **void**, tento příkaz musí být bez návratového výrazu.

break

break-statement ::= 'break'

- Tento příkaz může se vyskytovat jenom v cyklech.
- Způsobí, že vykonávání opustí aktuální cyklus a bude pokračovat hned po konci těla cyklu.

continue

`continue-statement ::= 'continue'`

- Tento příkaz může se vyskytovat jenom v cyklech.
- Způsobí, že vykonávání přeskočí zbytek těla cyklu a cyklus bude opakován.
- Po přeskočení, `while` ověří pravdivost podmínky.
- Po přeskočení, `for` nebude vykonávat iterační příkaz, ověří pravdivost podmínky.

Vázba jmen a entit

Deklarace je zavedení jednoho nebo více jmen, které má přiřazený význam a určité vlastnosti.

Monolog podporuje deklarace **proměnných** a **funkcí**

Proměnné

`variable-declaration ::= type-specifier identifier ('=' expression)? ';' ;`

Proměnné vytvářejí vazbu mezi jménem a určitou entitou (hodnotou). Každá proměnná má uživatelem zadaný typ `type-specifier`, a opcionalně vychozí hodnotu, danou výrazem.

Pokud proměnná je deklarovaná bez počáteční hodnoty, její výchozí hodnota je vynulovaná:

Typ	Výchozí hodnota
<code>int</code>	0
<code>string</code>	""
<code>void</code>	-
<code>[T]</code>	[]
<code>T?</code>	nil

Použití proměnné ve výrazu dosadí její hodnotu.

```
// deklarace proměnné typu int s jmenem "a", vychozí hodnota je 0.
int a;

// deklarace proměnné typu int s jmenem "c", hodnotou které je součet hodnot proměnných a, b.
int c = a + b;

// deklarace proměnné typu string s jmenem "city", hodnotou je řetězec "Prague".
string city = "Prague";

// volitelná proměnná, je prázdná (vychozí hodnota je `nil`).
string? jmeno = nil;
jmeno = "ahoj";

// deklarace proměnné typu seznamu, který obsahuje seznam prvku volitelného typu int.
[[int?]] matrix;
```

Funkce

`function-declaration ::= type-specifier identifier '(' param-decl-list ')' statement`

`param-decl ::= type-specifier identifier`

`param-decl-list ::= param-decl ',' '?' | (param-decl ',')+ param-decl ',' '?'`

`function-call ::= identifier '(' arg-list ')' ;`

`arg-list ::= expression ','? | (expression ',')+ expression ','?`

Funkce váže jméno a určitý kus kódu, který může mít předem definované parametry (`param-decl-list`), které může využít.

Volání funkce znamená vykonat určitou funkci, a pokud má definované parametry, vykonat s určitými argumenty.

Když funkce má parametry a je vyvolávána syntaxí `function-call`, na místo parametru jsou předávány tzv. argumenty, a interpretátor pak vytvoří proměnné s názvem parametru a hodnotou příslušného argumentu, a kód funkce pak bude moci využít tyto proměnné (parametry).

Při volání funkce, typ každého argumentu se musí schodovat s typem parametru, jehož pozici zaujímá.

```
// Funkce s názvem foo, bez parametrů, návratový typ je void,
// tělem je blok (viz následující sekce).
void foo() {
    println("Hello, World!");
}

// Funkce s parametry a návratovým typem int.
int max(int a, int b) {
    if (a > b) {
        return a;
    } else {
        return b;
    }
}

// Vyvolání funkce
foo();

// Vyvolání funkce s parametry
int m = max(115, 94); // argumenty jsou a = 115, b = 94.

void bar() {
    // Použití proměnné a funkce uvnitř funkce,
    // deklarované v globálním rozsahu. (viz následující sekce).
    if (max(m, 5)) {
        println("A");
    } else {
        println("B");
    }
}
```

Rozsah platnosti

Rozsah platnosti je část zdrojového kódu, ve které jsou definované proměnné (tj. uplatňuje se vázba jména s entitou).

V každém programu napsaném v Monologu existuje alespoň jeden rozsah, zvaný **globální rozsah**. Globální rozsah má stejné vlastnosti jako i rozsahy vytvořené uživatelem.

Každá funkce vytváří nový rozsah platnosti pro své parametry.

```
// Zápis:

int sum(int x, int y) {
    return x + y;
}
```

```
int z = sum(arg1, arg2);

// Význam:

int z;

{
    int x = arg1; // arg1 má být typu int
    int y = arg2; // arg2 má být typu int

    {
        z = x + y; // return x + y;
    }
}
```

Vyvolávání funkce vytváří rozsah platnosti hned po globálním rozsahu, což dovoluje vyhnout se situaci, když funkce má přístup k rozsahu volajícího a jejích rodičovským rozsahům (kromě globálního), což je kontraintuitivní a obvykle nechtěné chování.

Protože cyklus `for` dovoluje deklarovat proměnné, on také vytváří nový rozsah, ale ten je podrozsahem rozsahu, ve kterém se vyskytuje tento cyklus:

```
// Zápis:

int z;

for (int i = 0; i < 10; ++i) {
    z = z + i * i;
}

println($z);

// Význam:

int z;

{
    int i = 0;

    while (i < 10) {
        z = z + i * i;
        ++i;
    }
}

println($z);
```

Rezoluce jmen

Rezoluce jmen znamená zjištění, na jakou entitu se odkazuje jméno. Monolog rezoluci provádí tak, že nejdřív hledá jméno v současném rozsahu, pak, pokud existuje vyšší rozsah, hledá v něm a opakuje to až do globálního rozsahu, kde také provádí rezoluci. Pokud nebyla zjištěna entita, na kterou by odkazovalo dané jméno, je to považováno za semantickou chybu a program je špatně formulován.

V případě funkcí, funkce může být deklarovaná jenom v globálním rozsahu, proto rezoluce jména funkce provádí se jenom v něm.

Nový rozsah platnosti lze definovat pomocí **bloku** - skupinování příkazu.

Blok - skupinování příkazu

```
block-statement ::= '{' block-item* '}'
```

```
block-item ::= statement ';' | (statement ';')+ statement ';'?
```

Blok vytváří nový rozsah platnosti a rozsah životnosti (viz dále) a pak sekvenčně vykonává každý příkaz nebo výraz.

```
// globální rozsah

int x;
int y;

// rozsah
{
    int z = x + y;

    // podrozsah
    {
        string w = $x + $y + $z;
    }
}
```

Paměťový Model

Paměťový model v Monologu je stavěn na základě **rozsahu životnosti**, které úzce souvisejí s rozsahy platnosti.

Rozsah životnosti

Rozsah životnosti pokrývá celý rozsah platnosti, a obsahuje všechny hodnoty a proměnné, které byly vytvořeny/deklarovány v příslušném rozsahu platnosti.

Konec životnosti znamená, že hodnota nebo proměnná se uvolní z paměti a přestanou existovat, a paměť, kterou zaujímal, interpretátor bude moci opětovně využít.

```
// globální rozsah

int x;
int y;

// rozsah 1
{
    int z = x + y;

    // rozsah 2
    {
        string w = $x + $y +:$z;

        // životnost proměnné w končí tady
    }

    // životnost proměnné z končí tady
}

// konec zdrojového kódu programu
// životnost proměnných x a y končí tady
```

Statické a dynamické hodnoty

Podle využití paměti, hodnoty se dělí na:

1. statické

- celá čísla (`int`)
- prázdný typ (`void`)
- `nil`
- prázdné volitelné typy (`T?`)

2. dynamické

- řetězce (`string`)
- seznamy (`[T]`)
- neprázdné volitelné typy (`T?`)

Dynamické hodnoty se uvolňují, když končí jejich rozsah životnosti. Pokud dynamická hodnota je hodnotou proměnné, hodnota bude uvolněná spolu s proměnnou.

Předávání argumentů u funkcí

Argumenty předávají se takovým způsobem, že buď se kopírují, nebo předávají se odkazem - změna parametru uvnitř funkce ovlivní hodnotu argumentu u volajícího.

Pokud hodnota argumentu je výsledkem nějakého výrazu a nemá vázané jméno, tento argument bude vždy zkopírován. Pokud ale argument je proměnná, v závislosti od její typu, bude předán odkazem a změna hodnoty argumentu bude ovlivňovat proměnnou/prvek. Pokud argument je prvek v seznamu/řetězci, argument je vždy předáván odkazem. Take

Původ argumentu	Typ	Typ argumentu
Výsledek výrazu	<code>T</code>	kopie
Proměnná	<code>T, T != int, void</code> nebo <code>nil</code>	odkáz
Proměnná	<code>T, T = int, void</code> nebo <code>nil</code>	kopie
Prvek v seznamu nebo řetězci	<code>T</code>	odkáz

Zabudované funkce

Monolog obsahuje zabudované funkce, které jsou všude přístupné.

`print`

```
void print(string s);
```

Vypíše řetězec `s` do standardního výstupu.

`println`

```
void println(string s);
```

Vypíše řetězec `s` do standardního výstupu spolu se znakem přenosu řádku.

`exit`

```
void exit(int code);
```

Ukončí program s hodnotou, danou parametrem `code`.

input_int

```
int? input_int();
```

Načte celé číslo ze standardního vstupu. V případě, že celé číslo bude špatně zadáno, nebo v průběhu načítání se stane chyba vstupu/výstupu, vrátí `nil`.

Tato funkce je blokovácí.

input_string

```
string? input_string();
```

Načte řetězec ze standardního vstupu. V případě chyby vstupu/výstupu, vrátí `nil`.

Tato funkce je blokovácí.

Detaily implementace

Interpretátor je napsan v jazyce C, použitá norma je C11 (ISO/IEC 9899:2011).

Implementace nevyužívá rozšíření pro specifické konkrétní kompilátor, proto kod by mělo být možný zkompileovat i pomocí jiných kompilátorů jako MSVC. GCC a Clang jsou podporovány.

Struktura projektu:

docs/	dokumentace
Makefile	Makefile pro generování PDF tohoto dokumentu
prirucka.md	zdrojový kod tohoto dokumentu
include/	
monolog/	.h soubory projektu
...	
src/	.c soubory projektu
...	
tests/	testovací programy
...	
third-party/	knihovny třetích stran
...	
CMakeLists.txt	hlavní kompilační soubor

Lexer

Související hlavičkové soubory: `ast.h`, `lexer.h`, `source_info.h`

Související zdrojové soubory: `ast.c`, `lexer.c`

Úkolem **lexeru** je převést zdrojový kod (text, nejspíše psaný člověkem) do podoby, se kterou se dá jednoduše pracovat. Rovnou s textem není vhodný, protože to by komplikovalo kód a není to triviální.

Lexer převádí text na posloupnost tzv. **tokenů**. Laicky řečeno, token je v podstatě slovo - nejmenší jednotka v gramatice jazyku, která má smysl.

Token je struktura, která uchovává odkaz na výskyt slova, druh slova (číslo, název atd.), číslo řádku a kolonky, a případně jiné informace:

```
/* Druh tokenu */
typedef enum TokenKind {
    TOKEN_EOF,
    TOKEN_INTEGER,
    TOKEN_IDENTIFIER,
    ...
} TokenKind;

typedef struct SourceInfo {
    int line; /* řádek */
    int col; /* kolonka */
} SourceInfo;

typedef struct Token {
    /* druh */
    TokenKind kind;
    /* odkaz na výskyt ve zdrojovém kodu */
    const char *src;
    /* délka slova */
    size_t len;
    /* jestli je to validní token */
}
```

```

    bool valid;
    /* řádek, kolonka */
    SourceInfo src_info;
} Token;

```

Lexer funguje velice jednoduše: ověřuje současný znak, a podle něj určuje, jak to má pokračovat. Např. pokud slovo začíná na číslici, zřejmě se jedná o číslo.

```

Token next_token(Lexer *self) {
    /* přeskočit bílé znaky */
    find_begin_of_data(self);

    if (at_eof(self)) {
        return token_eof;
    } else if (is_digit(self->ch)) {
        return integer(self);
    } else if (is_identifier(self->ch)) {
        return identifier(self);
    } else if (is_operator(self->ch)) {
        return operator(self);
    } else if (self->ch == '"') {
        return string(self);
    }

    return invalid(self);
}

```

Ukázka funkce `integer()`, která lexuje číslo. Na stejným principu jsou založené ostatní.

```

Token integer(Lexer *self) {
    Token tok = new_token(TOKEN_INTEGER);

    while (!at_eof(self) && /* jestli lexer není na konci kódu */
           !is_ws(self->ch) && /* jestli aktuální znak není bílý znak */
           !is_operator(self->ch)) /* jestli aktuální znak není operátor */
    {
        /* jestli jsme našli, znak který není číslici,
         * číslo není ve validní formě
         */
        if (!is_digit(self->ch)) {
            tok.valid = false;
        }

        /* získat další znak */
        advance(self);
        ++tok.len;
    }

    return tok;
}

```

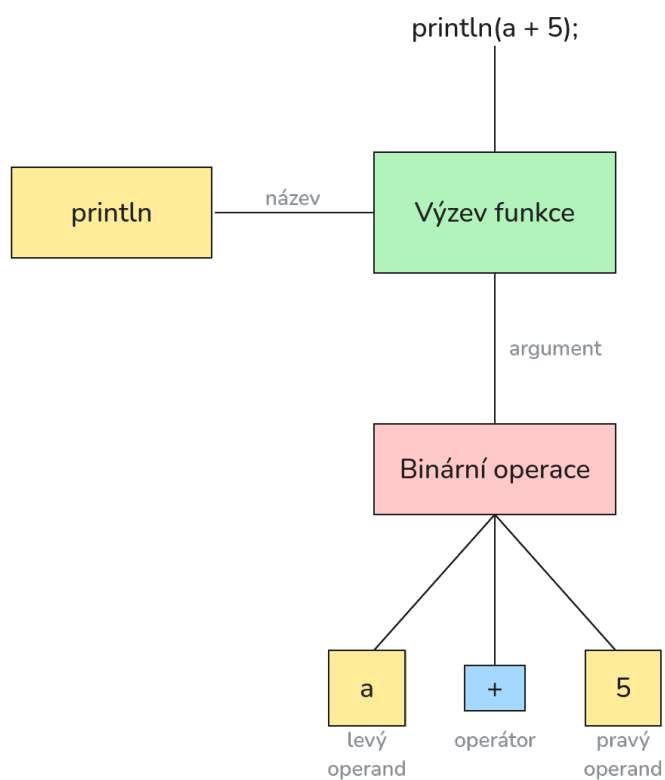
Ve výsledku, lexer vrátí pole tokenů, které pak bude potřebovat parser.

Parser

Parser vytvoří tzv. **syntaxový strom** (dále AST, z anglického *abstract syntax tree*).

AST je stromová datová struktura, kde každý uzel vysokourovňově reprezentuje určitou část kódu.

Například, výraz `println(a + 5)` jde reprezentovat jako uzel `BinaryOp`, který reprezentuje binární operaci. On by měl dva uzly - levý operand a pravý operand - a pak znak operátoru.



Obrázek 1: Ukázka AST

Uzel ve stromu je reprezentován strukturou `AstNode`:

```
typedef enum AstNodeKind {
    AST_NODE_INTEGER,
    AST_NODE_STRING,
    AST_NODE_BINARY,
    ...
} AstNodeKind;

typedef struct AstNode {
    AstNodeKind kind;
    Token tok;

    /* anonymní union */
    union {
        union {
            int64_t i;
            char *str;
        } literal;

        struct {
            Token op;
            struct AstNode *left;
            struct AstNode *right;
        } binary;

        ...
    };
} AstNode;
```

Tady právě je využita jedna z výhod C11, a konkrétněji **anonymní union** - v některých případech nemá moc smysl uvádět jméno struktury ve struktuře, a tím pádem její členy jako by se vloží do rodičovské struktury, a zároveň kód pak bude čitelnější a kratší.

Způsob parsování

Parser je výhradně **rekurzivní a sestupný**. To znamená, že parsing probíhá odzhora dolů, a využívá rekurzi. Každá funkce reprezentuje jeden z pravidel gramatiky.

Například, tato funkce parsuje binární operace:

```
AstNode *binary(Parser *self, AstNode *left) {
    ParseRule *op_rule = &rules[self->prev->kind];

    AstNode *node = astnode_new(AST_NODE_BINARY);
    node->binary.op = self->prev;
    node->binary.left = left;
    node->binary.right = expression(self, op_rule->prec);

    return node;
}
```

Přitom samotná funkce `binary()` se vyvolává ve funkci `expression()` (která parsuje jakýkoliv výraz), takže je vidět, že se uplatňuje rekurze.

Prattův parser