

Założenia

- Język statycznie, silnie typowany.
- Brak funkcji main - kod wykonywany jest od początku pliku (jak w Python).
- Wywoływana może być jedynie funkcja zdefiniowana wcześniej.
- Zmienne muszą być zainicjalizowane w momencie deklaracji.
- Zmienne są domyślnie mutowalne.
- const przy zmiennej struct odnosi się również do jej pól.
- Możliwe jest definiowanie zagnieżdżonych funkcji. Funkcja zagnieżdżona widoczna jest jedynie z wewnątrz funkcji, w której została zdefiniowana.
- Niedozwolone jest przeciążanie funkcji.

Przykłady kodu

Typy danych i operacje

```
bool b = not false or 1 == 1 and true != true;
int i = 3 + 2 * 4.89 as int;
float f = 2 as float * (2.0 / 2 as float);

print i;
print f;
print b;
```

Output:

```
11
2.0
false
```

Stałe

```
const float pi = 3.14;
```

Typ znakowy

```
str w = "Hello\n\"world\"";
print w;

str v = "Hello" + " " + "wo";
```

```
v = v + "rld";  
print v;
```

Output:

```
Hello  
"world"  
Hello world
```

Komentarze

```
int i = 1; # Single-line comment
```

Instrukcja warunkowa i pętla

```
int i = 4;  
  
while i > 0 {  
    print i;  
    if i == 3 {  
        i = i - 1;  
    }  
    i = i - 1;  
}  
  
print i;
```

Output:

```
4  
3  
1
```

Struktura

```
struct Point {  
    int x,  
    int y  
}  
  
Point p = {7, 2};
```

```
p.y = 1;
print p.y;

p.y = p.x;
print p.y;
```

Output:

```
1
7
```

Funkcje

```
int add_one(int num) {
    return num + 1;
}

void add_one_ref(ref int num) {
    num = num + 1;
}

void multi_parameter(int a, str b, bool c) {

}

int i = 3;
int res = add_one(i);    # Pass by value
print res;

add_one_ref(ref i);      # Pass by reference
print i;
```

Output:

```
4
4
```

Rekord wariantowy

```
variant Number {
    int,
    float,
```

```

    str
}

void foo(Number n) {
    if n is int {
        int i = 2 * n as int;
        print i;
    }
    if n is float {
        float f = 0.5 * n as float;
        print f;
    }
}

Number a = 2.5 as Number;
foo(a);

a = 5 as Number;
foo(a);

```

Output:

```

1.25
10

```

Rekord wariantowy ze strukturą

```

struct Point {
    int x,
    int y
}

struct None { }

variant Any {
    Point,
    None
}

Point p = {0, 1};
Any a = p as Any;

int y = (p as Point).y;

```

Przykrywanie zmiennych

```
void foo() {  
    int i = 5;  
    print i;  
}  
  
int i = 3;  
print i;  
foo();
```

Output:

```
3  
5
```

Rekursja

```
void count_down_to_zero(int i) {  
    print i;  
    if i == 0 {  
        return;  
    }  
    count_down_to_zero(i - 1);  
}  
  
count_down_to_zero(3);
```

Output:

```
3  
2  
1  
0
```

Komponenty

- źródło
- analizator leksykalny
- filtr usuwający komentarze
- analizator składniowy
- interpreter

Konwersja typów

| in | int | float | bool | str |
|-------|-----|-------|------|-----|
| int | - | x | x | |
| float | x | - | x | |
| bool | x | x | - | |
| str | | | | - |

Wszystkie konwersje muszą być jawne.

Przykład komunikatu o błędzie

```
const int c = 5;  
c = 10;
```

Output:

```
err: Cannot assign to const variable  
main.rp [8:3]
```

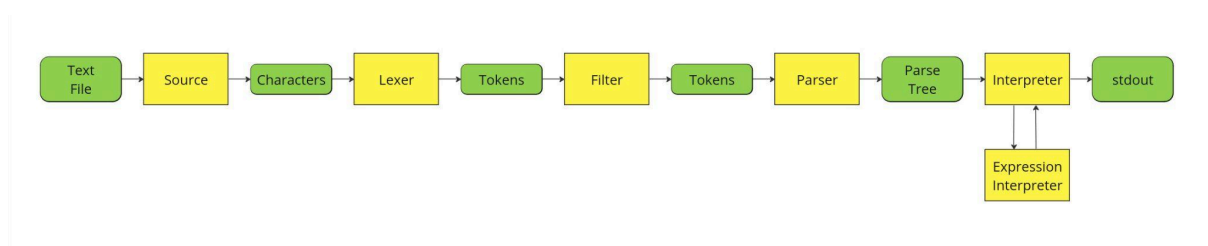
Rodzaje błędów

- leksykalne
- składniowe
- interpretacji

Przekazywanie zmiennych do funkcji

- Domyślnie argumenty przekazywane są przez wartość.
- Poprzedzenie parametru w deklaracji funkcji słowem kluczowym `ref` oznacza przekazywanie go przez referencję. Wtedy też, przy wywołaniu funkcji, odpowiedni argument należy poprzedzić słowem kluczowym `ref`.

Architektura:



- Source - czyta plik z programem i zwraca kolejne znaki śledząc ich pozycję
- Lexer - zamienia znaki na tokeny
- Filter - odfiltrowuje tokeny określonego typu (np. komentarze). Implementuje ten sam interfejs co Lexer
- Parser - na podstawie tokenów, buduje drzewo składniowe
- Interpreter - odwiedza i interpretuje instrukcje z drzewa składniowego
- ExpressionInterpreter - odwiedza i interpretuje wyrażenia z drzewa składniowego

Funkcjonalności języka:

- definiowanie struktur i rekordu wariantowego
- przekazywanie argumentów przez referencję lub wartość
- zwracanie wyniku z funkcji przez wartość
- statyczne, silne typowanie
- definiowanie stałych
- definiowanie funkcji w funkcjach
- odwoływanie się do zmiennych globalnych (z nadrzędnego kontekstu)
- przykrywanie zmiennych i funkcji

Opis implementacji:

Source leniwie odczytuje kolejne znaki ze strumienia wejściowego na żądanie Lexera, natomiast Tokeny tworzone są leniwie przez Lexer na żądanie Parsera.

Wszelkie wartości przechowywane są w obiekcie ValueObj, który jest wyłącznym posiadaczem danej wartości. Obiekt RefObj służy jako mutowalna referencja na ValueObj. Używany jest przy przekazywaniu argumentów przez referencję i przypisywaniu nowej wartości do istniejącej zmiennej. ValueHolder to wariant, który może być zarówno ValueObj jak i RefObj. Wynik interpretacji wyrażenia to właśnie ValueHolder, gdyż może być on nowo wyliczoną wartością (ValueObj) lub referencją na odczytaną zmienną (RefObj).

W początkowej wersji interpretera, masowo używane były shared_ptr na ValueObj. Po gruntownej przebudowie udało się ich wszystkich pozbyć. Uważam tę zmianę za duże osiągnięcie.

W programie nigdzie nie występuje ręczna alokacja pamięci. Wszystko odbywa się przez inteligentne wskaźniki.

Statystyki:

| | |
|--------------------|------|
| Liczba testów: | 293 |
| Pokrycie testami: | 94% |
| Liczba linii kodu: | 7017 |

Gramatyka

Część składniowa

PROGRAM = STMTS

STMTS = { STMT }

STMT =
| IF_STMT
| WHILE_STMT
| RET_STMT
| PRINT_STMT
| CONST_VAR_DEF
| VOID_FUNC
| DEF_OR_ASGN
| BUILT_IN_DEF
| STRUCT_DEF
| VNT_DEF

IF_STMT = **if** DISJ '{' STMTS '}'

WHILE_STMT = **while** DISJ '{' STMTS '}'

RET_STMT = **return** [EXPR] ';'

PRINT_STMT = **print** [EXPR] ';'

CONST_VAR_DEF = **const** TYPE ID ASGN

VOID_FUNC = **void** ID FUNC_DEF

DEF_OR_ASGN = ID (FIELD_ASGN
| DEF
| FUNC_CALL ';')

FIELD_ASGN = { '.' ID } ASGN

ASGN = '=' EXPR ';'

BUILT_IN_DEF = BUILT_IN_TYPE DEF

DEF = ID (FUNC_DEF
| ASGN) # Definicja zmiennej

FUNC_DEF = '(' PARAMS ')' '{' STMTS '}'

PARAMS = [PARAM { ',' PARAM }]

PARAM = [**ref**] TYPE ID

FUNC_CALL = '(' ARGS ')'

STRUCT_DEF = **struct** ID '{' FIELDS '}'

FIELDS = [FIELD { ',' FIELD }]

FIELD = TYPE ID

VNT_DEF = **variant** ID '{' TYPES '}'

TYPES = TYPE { ',' TYPE }

EXPR = DISJ | STRUCT_INIT

STRUCT_INIT = '{' { EXPRS } '}'

EXPRS = [EXPR { ',' EXPR }]

DISJ = CONJ { **or** CONJ }

CONJ = EQ { **and** EQ }

EQ = REL ['=' REL]
 | REL ['!=' REL]

REL = ADD ['<' ADD]
 | ADD ['>' ADD]
 | ADD ['<=' ADD]
 | ADD ['>=' ADD]

ADD = TERM { '+' TERM }
 | TERM { '-' TERM }

TERM = FACTOR { '*' FACTOR }
 | FACTOR { '/' FACTOR }

```

FACTOR =          [ '-' | not ] UNARY

UNARY =           SRC [ as TYPE ]          # Konwersja
                  | SRC [ is TYPE ]        # Sprawdzanie typu

SRC =             CNTNR { '.' ID }          # Pole struktury

CNTNR =           '(' EXPR ')'
                  | CONST
                  | CALL_OR_VAR

CALL_OR_VAR =     ID [ FUNC_CALL ]

ARGS =            [ ARG { ',' ARG } ]

ARG =             [ ref ] EXPR

```

Część leksykalna

```

BUILT_IN_TYPE = int | float | str | bool

TYPE =           BUILT_IN_TYPE | ID

ID =            LETTER { LETTER | '_' | DIGIT }

LETTER =        [a-zA-Z]

CONST =         FLOAT_CONST
                | INT_CONST
                | BOOL_CONST
                | STR_CONST

FLOAT_CONST =   INT_CONST '.' DIGIT { DIGIT }

INT_CONST =     '0' | NON_ZERO { DIGIT }

NON_ZERO =      [1-9]

DIGIT =         [0-9]

BOOL_CONST =    true | false

```

```
STR_CONST =      ' ' { ANY } ' '
```

```
ANY =           .
```