

# Język na JPP

K.Mykitiuk

April 2019

## 1 Opis języka

Język imperatywny ze statyczną kontrolą typów. Funckje i typy są obywatelami pierwszej kategorii. Inspirowany Pytonem i Lispem. Operatory są lewostronne o priorytetach

1. `()`
2. `*` / `%`
3. `+` -
4. `==` `!=` `<>` `<=` `>=` `!==` `===`
5. `&&`
6. `||`
7. `=`

Błędy wykonania są obsługiwane przez interpreter.

## 2 Elementy języka

Oczekiwana punktacja za poszczególne elementy

1. Program imperatywny na 15 pkt z pętlą `for` z `constem` oraz `whilem` (+15pkt)
2. Część na 20pkt (+5pkt)
3. Statyczne typowanie (+4pkt)

4. dowolnie zagnieżdżone definicje funkcji (+2pkt)
5. pythonowe krotki z rozpakowywaniem (+2pkt)
6. funkcje jako argumenty (+2pkt)
7. funkcje jako zwracane obiekty (+2pkt)
8. dedukcja typu z auto (+1pkt)
9. type\_of i typy jako obywatel pierwszej kategorii (+4 pkt)
  - (a) deklaracje z użyciem type\_of (+2pkt)
  - (b) Arytmetyka na type\_of (+1pkt)
  - (c) Wołanie typów (+1pkt)
10. binidng (+2pkt)

Razem 38pkt... funkcjonalność dodatkową wykonam w miarę możliwości.  
Elementy będę dodawał w kolejności z listy.

### 3 Fragmenty kodu

#### 3.1 Komentarze

Komentarze jednoliniowe zaczynają się # Komentarze wieloliniowe objęte są #/ /#

#### 3.2 Deklaracje

```
int z1 = 5;
```

Typy proste mają dedukcje.

```
auto z2 = 5;
```

Stałe, nie można ich nadpisać.

```
const auto z3 = "123";
```

Tuple też mają dedukcje!

```
auto a1 = (1, 2, 3);
```

```
auto a2 = 1, 2, false;
```

Funkcje nie mają dedukcji - typ jest podany dalej.

```
auto f1 = func(int a, int b) -> int {return a;};
(int, int) -> int f2 = func(int a, int b) -> int {return a;};
```

Działa coś na kształt aliasów.

```
auto new_type1 = int;
type_of(new_type1) a = 5;
auto new_type2 = () -> (int, int);
type_of(new_type2) g1 = func() -> (int, int) {return (1,2);};
type_of(g1) g2 = func() -> (int, int) {return 2,3;};
```

### 3.3 Typy

Da się rozpakowywać tuple.

```
int a, b = (1, 2);
```

Istnieje operator porównania typów `===`

Typy są obywatelami pierwszej kategorii, da się na nie wprowadzać aliasy, porównywać je, dodawać je do siebie i mnożyć przez liczbę dodatnią.

```
type_of(a) == type_of(a);
auto n = 5;
type_of(n) == int;
auto int_str = int + string;
int_str == (int, string);
auto int_5 = int * 3;
int_5 == (int, int, int);
```

Jakie są prawa dla `type_of`.

```
auto int1 = int;
type_of(int1) == int
int1 == int
```

Nie można użyć `type_of` na nazwie funkcji w czasie deklaracji jej typu: `auto f = func(type_of(f)) -> int return 1;` .

### 3.4 Funkcje

Funckje są rekursywne, lambdy nie (bo nie mają nazwy). Obie wersje są statycznie wiązane. Argumenty są przekazywane by-name. Funckja/lambda musi coś zwracać. Funckja ma dostęp do środowiska, ale nie może go zmienić.

```
auto f = func(int -> int a) -> int -> int {
    return func(int i) -> int {return a(i);};
```

```

};
f == (int -> int) -> int -> int
auto g = func(((int -> int) -> int -> int) a) { return \((int -> int c, i
g == ((int->int)->int->int)->((int->int), int)->int

```

Typ  $\text{int} \rightarrow \text{int} \rightarrow \text{int} \rightarrow \text{int}$  oznacza funkcję którą wywołujemy  $\text{int } d = f(a)(b)(c)$ .  
Typ  $\text{int}, \text{int}, \text{int} \rightarrow \text{int}$  oznacza funkcję którą wywołujemy  $\text{int } d = f(a, b, c)$ . Obie funkcje mają inny typ.

```

auto c = 1,2;
auto ff = func(type_of(c) x) -> type_of(c) {return x;};
ff == (int, int) -> (int, int);
auto gg = func(int a, int b) -> (int, int) {return a,b};
ff == gg;

```

### 3.5 Wywoływanie

Wołać można funkcje.

```

auto f = func() -> int {return 1;};
f()

```

Wołać można typy.

```

auto a = int(1)
a() == 1

```

Typy są w pewien sposób przeciążone.

```

int(1) == () -> int

```

Przydatne do bindingu.

```

auto f = func(int a, int b) -> int {return a+b;};
auto g = f(1);
g == int -> int;

```

I lazy evaluation!

```

auto loop = func() -> int {while True {} return 0;};
auto new_type = int * 3;
auto f = new_type(1,2,3);
auto g = new_type(1,loop());
f == () -> (int, int, int);
g == int -> (int, int, int); Nie zatnie sie.
g(1); Zatnie sie!

```

## 4 Gramatyka

### 4.1 Literały

$\langle literal \rangle ::= \langle integer-literal \rangle \mid \langle string-literal \rangle \mid \langle bool-literal \rangle$

$\langle integer-literal \rangle ::= [-] \langle digit \rangle \{ \langle digit \rangle \}$

$\langle digit \rangle ::= 0 \mid \dots \mid 9$

$\langle string-literal \rangle ::= ", \{ \langle ASCII-character \rangle \}, "$

$\langle bool-literal \rangle ::= \text{true} \mid \text{false}$

### 4.2 Typy

$\langle type \rangle ::= \langle arg-type \rangle \mid \langle func-type \rangle$

$\langle arg-type \rangle = \langle simple-type \rangle \mid \langle tuple-type \rangle \mid \text{type\_of} ( \langle identifier \rangle )$

$\langle simple-type \rangle ::= \text{int} \mid \text{bool} \mid \text{string}$

$\langle tuple-type \rangle ::= ( \langle type \rangle, \langle type \rangle \{ , \langle type \rangle \} )$

$\langle func-type \rangle ::= \langle func-arg-type \rangle \rightarrow \langle type \rangle \mid ( ) \rightarrow \langle type \rangle$

$\langle func-arg-type \rangle ::= \langle arg-type \rangle \mid ( \langle func-type \rangle )$

### 4.3 Wyrażenia

$\langle expr \rangle = \langle arithmetic-expr \rangle \mid \langle logical-expr \rangle$

$\langle logical-expr \rangle ::= \langle logical-and \rangle \{ \mid \mid \langle logical-and \rangle \}$

$\langle logical-and \rangle ::= \langle logical-rel \rangle \{ \&\& \langle logical-rel \rangle \}$

$\langle logical-rel \rangle ::= \langle arithmetic-expr \rangle \langle rel-operator \rangle \langle arithmetic-expr \rangle$

$\langle rel-operator \rangle ::= < \mid > \mid <= \mid >= \mid == \mid != \mid === \mid !==$

$\langle arithmetic-expr \rangle ::= \langle mul-expr \rangle \{ (+ \mid -) \langle arithmetic-expr \rangle \}$

$\langle mul-expr \rangle ::= \langle term \rangle \{ (* \mid / \mid \%) \langle term \rangle \}$

$\langle term \rangle ::= \langle literal \rangle \mid \langle identifier \rangle \mid \langle type \rangle \mid \langle parenthesis-expr \rangle \mid \langle lambda-expr \rangle$   
 $\mid \langle tuple-expr \rangle \mid \langle call-expr \rangle$   
 $\langle call-expr \rangle ::= \langle term \rangle ( [\langle expr-list \rangle] )$   
 $\langle tuple-expr \rangle ::= \langle expr \rangle, \langle expr-list \rangle$   
 $\langle expr-list \rangle ::= \langle expr \rangle \{, \langle expr \rangle\}$   
 $\langle parenthesis-expr \rangle ::= ( \langle expr \rangle )$   
 $\langle lambda-expr \rangle ::= \text{func}, \langle arguments-list \rangle \rightarrow \langle type \rangle \langle block \rangle$

#### 4.4 Statystyka

$\langle statement \rangle ::= ((\text{declaration}_i \mid \langle assign \rangle \mid \langle expr \rangle \mid \langle return \rangle \mid \langle print \rangle) ;) \mid$   
 $\langle flow \rangle$   
 $\langle print \rangle ::= \text{print } \langle expr-list \rangle$   
 $\langle assign \rangle ::= \langle identifier-list \rangle = \langle expr \rangle$   
 $\langle flow-statement \rangle ::= \langle if \rangle \mid \langle while \rangle \mid \langle for \rangle$   
 $\langle if \rangle ::= \text{if } \langle expr \rangle \langle block \rangle [\{\text{elif } \langle expr \rangle \langle block \rangle\} \text{ else } \langle block \rangle]$   
 $\langle while \rangle ::= \text{while } \langle expr \rangle \langle block \rangle$   
 $\langle for \rangle ::= \text{for } \langle identifier \rangle \text{ in } \langle range \rangle \langle block \rangle$   
 $\langle range \rangle ::= \langle expr \rangle .. \langle expr \rangle$   
 $\langle return \rangle ::= \text{return } \langle expr-list \rangle$   
 $\langle block \rangle ::= \{ \{ \langle statement \rangle \} \}$

#### 4.5 Deklaracje

$\langle declaration \rangle ::= [\text{const}] (\langle type \rangle | \text{auto}) \langle identifier-list \rangle = \langle expr \rangle$   
 $\langle arguments-list \rangle ::= ( [\langle typed-identifier \rangle \{, \langle typed-identifier \rangle\}] )$   
 $\langle typed-identifier \rangle ::= \langle type \rangle \langle identifier \rangle$

$$\begin{aligned} \langle identifier-list \rangle &::= \langle identifier \rangle \{ , \langle identifier \rangle \} \\ \langle identifier \rangle &::= (\langle lower-letter \rangle \mid \_), \{ \langle letter \rangle \mid \langle digit \rangle \mid \_ \} \\ \langle letter \rangle &::= \langle upper-letter \rangle \mid \langle lower-letter \rangle \\ \langle upper-letter \rangle &::= \mathbf{A} \mid \dots \mid \mathbf{Z} \\ \langle lower-letter \rangle &::= \mathbf{a} \mid \dots \mid \mathbf{z} \end{aligned}$$

## 4.6 Program

$$\langle Program \rangle ::= \mathbf{main} \langle block \rangle$$