Statycznie typowany funkcyjny język programowania

Jakub Grobelny

Kurs języka Prolog (Q1) – projekt końcowy

1 Struktura leksykalna i składnia

Klasyfikacja znaków:

- biały znak znaki ASCII: HT, LF, CR, LF, SPACE
- cyfra znaki ASCII: 0-9
- mała litera znaki Unicode będące małymi literami ¹
- wielka litera znaki Unicode będące wielkimi literami ²

1.1 Struktura leksykalna

Komentarz to ciąg znaków rozpoczynających się znakiem #, zakończony znakiem nowej linii.

Token to najdłuższy ciąg znaków niezawierający komentarzy ani białych znaków, taki, że opisuje go poniższa gramatyka:

```
\langle literal\text{-}calkowitoliczbowy \rangle ::= cyfra 
 | cyfra \langle literal\text{-}calkowitoliczbowy \rangle
```

 $^{^1}$ Wszystkie takie znaki \mathbf{X} , że spełniony jest predykat char_type(X,lower) w SWI Prologu.

²Analogicznie jak wyżej, tylko char_type(X, upper).

```
\langle literal\text{-}znakowy \rangle ::= "
             \mid \cdot \langle znak \rangle,
\langle literal\text{-}napisowy \rangle ::= ""
             ' ' ⟨ciąg-znaków⟩ "
\langle literal-zmiennopozycyjny \rangle ::= \langle ulamek \rangle
              |\langle ulamek\rangle \langle wykladnik\rangle
\langle literal-boolowski \rangle ::= true \mid false
\langle slowo-kluczowe \rangle ::= let \mid and \mid in \mid if \mid then
                 match | else | with | type | of | where
                 import | fun | define
\langle operator \rangle ::= \langle znak\text{-}specjalny \rangle \mid \langle operator \rangle \langle znak\text{-}specjalny \rangle
\langle identifikator \rangle ::= mala \ litera \ \langle alfanum \rangle, taki, że nie jest \langle slowo-kluczowe \rangle
             mała litera
\langle nazwa-typu \rangle ::= wielka \ litera \ \langle alfanum \rangle
                wielka litera
     gdzie
\langle znak\text{-}specjalny \rangle ::= + | - | * | / | = | : | > | < | & | ! | | | $ | @ | % | ^ | ~ |
\langle znak \rangle ::= dowolny znak Unicode oprócz \setminus, ", '
             | \n | \b | \f | \a | \r | \t | \0 | \v | \\ | \"
\langle ciag-znak \acute{o}w \rangle ::= \langle znak \rangle
             |\langle ciag-znak \acute{o}w \rangle \langle znak \rangle
\langle litera \rangle ::= mala litera
             | wielka litera
\langle alfanum \rangle ::= \langle litera \rangle
             |\langle cyfra\rangle|
```

```
\langle alfanum \rangle \langle litera \rangle
\langle alfanum \rangle \langle cyfra \rangle
\langle ulamek \rangle ::= \langle literal-calkowitoliczbowy \rangle. \langle literal-calkowitoliczbowy \rangle
                  | \langle literal-calkowitoliczbowy \rangle
\langle wykładnik \rangle := \mathbf{e} - \langle literal-całkowitoliczbowy \rangle
                   e \(\langle \line{literal}\)-calkowitoliczbowy\\
1.2
                Składnia
\langle program \rangle ::= \langle wyrazenie-lub-definicja \rangle
                   \langle wyrazenie-lub-definicja \rangle \langle program \rangle
\langle wyrażenie-lub-definicja \rangle ::= \langle wyrażenie \rangle
                        \langle define-definicja \rangle
                  \langle defun\text{-}definicja \rangle
\langle type\text{-}definicja \rangle
\langle import \rangle
\langle \mathit{literal-funkcyjny} \rangle ::= \ \{ \ \mid \ \langle \mathit{lista-parametr\'ow} \rangle \ \mid \ \langle \mathit{wyra\'zenie} \rangle \ \}
\langle lista-parametr\'ow \rangle ::= \langle identyfikator \rangle
                  \begin{array}{c|c} & \_ \\ & \underline{\hspace{0.2cm}} \langle lista\text{-}parametr\'ow \rangle \\ & \overline{\langle identyfikator \rangle} \langle lista\text{-}parametr\'ow \rangle \end{array}
\langle stala \rangle ::= \langle literal-calkowitoliczbowy \rangle
                         \langle literal-zmiennopozycyjny \rangle
                  ig| ig\langle literal\text{-}napisowy 
angle \ ig\langle literal\text{-}znakowy 
angle \ ig\langle literal\text{-}funkcyjny 
angle
\langle wyrażenie-atomowe \rangle ::= (\langle wyrażenie \rangle) (\langle operator \rangle)
                        \langle identyfikator \rangle
                         \langle nazwa-typu\rangle
                         \langle stała \rangle
```

```
\langle wyrażenie-warunkowe \rangle ::= \mathbf{if} \langle wyrażenie \rangle \mathbf{then} \langle wyrażenie \rangle \mathbf{else} \langle wyrażenie \rangle
\langle dopasowanie-do-wzorca \rangle ::= \mathbf{match} \langle wyrażenie \rangle \{ \langle lista-wzorców \rangle \}
\langle lista-wzorców \rangle := \epsilon
               | case \langle wzorzec \rangle \Rightarrow \langle wyrażenie \rangle \langle lista-wzorców \rangle
\langle wzorzec \rangle ::= \langle wzorzec - atomowy \rangle
                  \langle aplikacja-konstruktora \rangle
\langle aplikacja-konstruktora \rangle ::= \langle nazwa-typu \rangle \langle wzorzec-atomowy \rangle
              | \langle nazwa-typu \rangle
\langle wzorzec\text{-}atomowy \rangle ::= \langle stała \rangle
                   \langle identyfikator \rangle
                  (\langle krotka-wzorców \rangle)
\langle wzorzec-listowy \rangle
\langle krotka-wzorców \rangle ::= \langle wzorzec \rangle
              \langle wzorzec \rangle, \langle krotka-wzorców \rangle
\langle wzorzec\text{-}listowy \rangle ::= []
                  [\langle krotka-wzorców\rangle]
              [\langle krotka-wzorców\rangle \mid \langle identyfikator\rangle]
\langle deklaracja-operatora \rangle ::= \mathbf{defop} \{ \langle operator \rangle \langle priorytet \rangle \langle \ell aczność \rangle \}
\langle priorytet \rangle ::= 0 \mid 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5
\langle laczność\rangle ::= \mathbf{left}
                   right
                   none
                left unary
                  right unary
\langle import \rangle ::= import \{ \langle pliki-do-importowania \rangle \}
\langle pliki-do-importowania \rangle ::= \langle nazwa-pliku \rangle
               \langle nazwa-pliku \rangle \langle pliki-do-importowania \rangle
```

```
\langle nazwa-pliku \rangle ::= \langle literal-napisowy \rangle
                | \langle nazwa-typu \rangle
\langle lista \rangle ::= []
                 | [\langle krotka \rangle]
                    [\langle krotka \rangle \mid \langle wyrażenie \rangle]
\langle let\text{-}definicja \rangle ::= \mathbf{let} \langle sygnatura \rangle \langle wyrażenie \rangle \langle and\text{-}definicje \rangle \mathbf{in} \{ \langle wyrażenie \rangle \}
\langle sygnatura \rangle ::= \langle identyfikator \rangle : \langle typ \rangle =
\langle define-definicja \rangle ::= \mathbf{define} \langle sygnatura \rangle \{ \langle wyrażenie \rangle \}
\langle defun\text{-}definicja \rangle ::= \mathbf{defun} \langle nazwa\text{-}funkcji \rangle \langle lista\text{-}parametrów \rangle : \langle typ \rangle = \{
                       \langle wyrażenie \rangle \}
\langle nazwa-funkcji \rangle ::= \langle identifikator \rangle
                 | (\langle operator \rangle)|
\langle type\text{-}definicja \rangle ::= type \langle nazwa\text{-}typu \rangle : \langle lista\text{-}parametr\'ow \rangle \langle ciało\text{-}typu \rangle
                 | \mathbf{type} \langle nazwa-typu \rangle \langle ciało-typu \rangle
\langle cialo-typu \rangle ::= \{ \langle lista-konstruktorów \rangle \}
\langle lista-konstruktorów \rangle ::= \epsilon
                 |\langle lista-konstruktor \acute{o}w \rangle \langle konstruktor \rangle
\langle konstruktor \rangle ::= \langle nazwa-typu \rangle
                 |\langle nazwa-typu\rangle: \{\langle typ\rangle\}
\begin{array}{ccc} \langle typ \rangle & ::= & \langle funkcja \rangle \\ & | & \langle funkcja \rangle \;, \; \langle typ \rangle \end{array}
\langle funkcja \rangle ::= \langle typ-algebraiczny \rangle
                 |\langle typ\text{-}algebraiczny\rangle \rightarrow \langle funkcja\rangle
\langle typ\text{-}algebraiczny \rangle ::= \langle typ\text{-}atomowy \rangle
                 \langle nazwa-typu\rangle \langle lista-typów-atomowych\rangle
```

```
\langle lista-typ\'ow-atomowych \rangle ::= \langle typ-atomowy \rangle
                         \langle typ-atomowy \rangle \langle lista-typów-atomowych \rangle
\langle typ\text{-}atomowy \rangle ::= \langle identifikator \rangle
                    | \langle nazwa-typu \rangle
                   \begin{array}{c|c} (\langle typ \rangle) \\ (\langle typ \rangle) \end{array}
\langle and\text{-}definicje \rangle ::= \epsilon
                    and \langle sygnatura \rangle \langle wyrazenie \rangle \langle and-definicje \rangle
\langle wyrażenie \rangle ::= \langle sekwencja-wyrażeń \rangle
                        \langle dopasowanie-do-wzorca \rangle
                       \langle let-definicja\rangle
\langle wyrażenie-warunkowe\rangle
\langle sekwencja-wyrażeń \rangle ::= \langle krotka \rangle
                   |\langle krotka \rangle; \langle sekwencja-wyrazen \rangle|
\langle krotka \rangle ::= \langle wn \rangle
                   |\langle wn \rangle|, \langle krotka \rangle
\langle w\theta n \rangle ::= \langle w\theta r \rangle
                  |\langle w\theta r \rangle \langle w\theta n\_op \rangle \langle w\theta r \rangle
\langle w\theta r \rangle ::= \langle w\theta l \rangle
                 |\langle w\theta l\rangle \langle w\theta r\_op\rangle \langle w\theta r\rangle
\langle w\theta l \rangle ::= \langle w\theta ul \rangle
                 |\langle w\theta l\rangle \langle w\theta l\_op\rangle \langle w\theta ur\rangle
\langle w\theta ur \rangle ::= \langle w\theta ul \rangle
                 |\langle w\theta ul\rangle^{'}\langle w\theta ur\_op\rangle
\begin{array}{ccc} \langle w0ul\rangle ::= & \langle w1n\rangle \\ & | & \langle w1ul\_op\rangle & \langle w1n\rangle \end{array}
\langle w1n \rangle ::= \langle w1r \rangle
                |\langle w1r\rangle \langle w1n\_op\rangle \langle w1r\rangle
```

$$\begin{array}{ll} \langle w1r \rangle & ::= & \langle w1l \rangle \\ & | & \langle w1l \rangle & \langle w1r_op \rangle & \langle w1r \rangle \end{array}$$

$$\langle w1l \rangle & ::= & \langle w1ul \rangle \\ & | & \langle w1l \rangle & \langle w1l_op \rangle & \langle w1ur \rangle \end{array}$$

$$\langle w1ur \rangle ::= \langle w1ul \rangle \ | \langle w1ul \rangle \langle w1ur_op \rangle$$

$$egin{array}{ll} \langle w1ul
angle ::= & \langle w2n
angle \\ & | & \langle w1ul_op
angle & \langle w2n
angle \end{array}$$

$$\begin{array}{rcl} \langle w2r\rangle & ::= & \langle w2l\rangle \\ & | & \langle w2l\rangle & \langle w2r_op\rangle & \langle w2r\rangle \end{array}$$

$$\begin{array}{rcl} \langle w2l \rangle & ::= & \langle w2ul \rangle \\ & | & \langle w2l \rangle & \langle w2l_op \rangle & \langle w2ur \rangle \end{array}$$

$$\begin{array}{c|c} \langle w2ur \rangle ::= \langle w2ul \rangle \\ & | \langle w2ul \rangle \langle w2ur_op \rangle \end{array}$$

$$\begin{array}{c|c} \langle w2ul \rangle ::= & \langle w3n \rangle \\ & | & \langle w2ul_op \rangle & \langle w3n \rangle \end{array}$$

$$\begin{array}{ll} \langle w3n\rangle &::=& \langle w3r\rangle \\ & | & \langle w3r\rangle & \langle w3n_op\rangle & \langle w3r\rangle \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} \langle w3r \rangle & ::= & \langle w3l \rangle \\ & | & \langle w3l \rangle & \langle w3r_op \rangle & \langle w3r \rangle \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} \langle w3l\rangle & ::= & \langle w3ul\rangle \\ & | & \langle w3l\rangle & \langle w3l_op\rangle & \langle w3ur\rangle \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} \langle w \Im ur \rangle ::= & \langle w \Im ul \rangle \\ & | & \langle w \Im ul \rangle & \langle w \Im ur_op \rangle \end{array}$$

$$\langle w3ul \rangle ::= \langle w4n \rangle \\ | \langle w3ul_op \rangle \langle w4n \rangle$$

$$\langle w4n \rangle ::= \langle w4r \rangle \\ | \langle w4r \rangle \langle w4n_op \rangle \langle w4r \rangle$$

$$\langle w4r \rangle ::= \langle w4l \rangle \\ | \langle w4l \rangle \langle w4r_op \rangle \langle w4r \rangle$$

$$\langle w4l \rangle ::= \langle w4ul \rangle \\ | \langle w4ul \rangle \langle w4ur_op \rangle$$

$$\langle w4ur \rangle ::= \langle w4ul \rangle \\ | \langle w4ul \rangle \langle w4ur_op \rangle$$

$$\langle w4ul \rangle ::= \langle w5n \rangle \\ | \langle w4ul_op \rangle \langle w5n \rangle$$

$$\langle w5n \rangle ::= \langle w5r \rangle \\ | \langle w5r \rangle \langle w5r_op \rangle \langle w5r \rangle$$

$$\langle w5r \rangle ::= \langle w5l \rangle \\ | \langle w5l \rangle \langle w5r_op \rangle \langle w5r \rangle$$

$$\langle w5ur \rangle ::= \langle w5ul \rangle \\ | \langle w5ul \rangle \langle w5ur_op \rangle$$

$$\langle w5ul \rangle ::= \langle w5ul \rangle \\ | \langle w5ul \rangle \langle w5ur_op \rangle$$

$$\langle w5ul \rangle ::= \langle aplikacja \rangle \\ | \langle w5ul_op \rangle \langle aplikacja \rangle$$

$$| \langle w5ul_op \rangle \langle aplikacja \rangle \langle wyrażenie-atomowe \rangle$$

$$\langle aplikacja \rangle ::= \langle aplikacja \rangle \langle wyrażenie-atomowe \rangle$$

$$\langle w*_op \rangle ::= \langle operator \rangle ^3$$

 $^{^3{\}rm Operatory}$ i ich priorytety oraz łączność są definiowane wewnątrz programów i nie istnieje dla nich gramatyka bezkontekstowa.

- 2 Semantyka
- 3 System typów