Programowanie w Logice Przykłady programów

Przemysław Kobylański

Interpreter prostego języka imperatywnego

- Język Imperator¹ jest prostym językiem imperatywnym.
- Jego składnię opisuje poniższa gramatyka BNF:

```
PROGRAM ::=
```

PROGRAM ::= INSTRUKCJA ; PROGRAM

```
INSTRUKCJA ::= IDENTYFIKATOR := WYRAŻENIE
```

INSTRUKCJA ::= read IDENTYFIKATOR

INSTRUKCJA ::= write WYRAŻENIE

INSTRUKCJA ::= if WARUNEK then PROGRAM fi

INSTRUKCJA ::= if WARUNEK then PROGRAM else PROGRAM fi

INSTRUKCJA ::= while WARUNEK do PROGRAM od



¹Nazwę zaproponował MKI.

```
WYRAZENTE: := SKŁADNTK + WYRAŻENTE
WYRAŻENTE ::= SKŁADNTK - WYRAŻENTE
WYRAZENTE ::= SKŁADNIK
 SKŁADNIK ::= CZYNNIK * SKŁADNIK
 SKŁADNIK ::= CZYNNIK / SKŁADNIK
 SKŁADNIK ::= CZYNNIK mod SKŁADNIK
 SKŁADNIK ::= CZYNNIK
  CZYNNIK ::= IDENTYFIKATOR
  CZYNNIK ::= LICZBA NATURALNA
  CZYNNIK ::= ( WYRAŻENIE )
```

```
WARUNEK ::= KONIUNKCJA or WARUNEK
   WARUNEK ::= KONTUNKCJA
KONTIINKCIA ··= PROSTY and KONTIINKCIA
KONTUNKCJA ::= PROSTY
    PROSTY ::= WYRAZENTE = WYRAZENTE
    PROSTY ::= WYRAŻENIE /= WYRAŻENIE
    PROSTY ::= WYRAŻENIE < WYRAŻENIE
    PROSTY ::= WYRAŻENIE > WYRAŻENIE
    PROSTY ::= WYRAŻENIE >= WYRAŻENIE
    PROSTY ::= WYRAŻENIE =< WYRAŻENIE
    PROSTY ::= ( WARUNEK )
```

Interpreter prostego języka imperatywnego

Example (Obliczenie sumy liczb A i B)

```
read A;
read B;
X := A;
Y := B;
while Y > 0 do
   X := X + 1;
   Y := Y - 1;
od;
write X;
```

Interpreter prostego języka imperatywnego

- Program reprezentowany jest listą złożoną z termów.
- Każdy term reprezentuje jedną instrukcję.
- Jeśli instrukcja jest złożona, to term zawiera jako podterm listę termów reprezentujących zagnieżdżone instrukcje.

```
PROGRAM = []
PROGRAM = [INSTRUKCJA | PROGRAM]
```

```
INSTRUKCJA = assign(ID, WYRAŻENIE)
```

INSTRUKCJA = read(ID)

INSTRUKCJA = write(WYRAŻENIE)

INSTRUKCJA = if(WARUNEK, PROGRAM)

INSTRUKCJA = if(WARUNEK, PROGRAM, PROGRAM)

INSTRUKCJA = while(WARUNEK, PROGRAM)

Interpreter prostego języka imperatywnego

Wyrażenie jest albo prostym wyrażeniem będącym zmienną lub liczbą naturalną albo wyrażeniem złożonym będącym sumą, różnicą, iloczynem lub ilorazem dwóch wyrażeń:

```
WYRAŻENIE = id(ID)

WYRAŻENIE = int(NUM)

WYRAŻENIE = WYRAŻENIE + WYRAŻENIE

WYRAŻENIE = WYRAŻENIE - WYRAŻENIE

WYRAŻENIE = WYRAŻENIE * WYRAŻENIE

WYRAŻENIE = WYRAŻENIE / WYRAŻENIE

WYRAŻENIE = WYRAŻENIE mod WYRAŻENIE
```

Interpreter prostego języka imperatywnego

Warunek jest relacją równości, różności, mniejszości, większości (słabej lub silnej) między wartościami dwóch wyrażeń albo alternatywą lub koniunkcją dwóch warunków:

WARUNEK = WYRAŻENIE =:= WYRAŻENIE

WARUNEK = WYRAŻENIE =\= WYRAŻENIE

WARUNEK = WYRAŻENIE < WYRAŻENIE

WARUNEK = WYRAŻENIE > WYRAŻENIE

WARUNEK = WYRAŻENIE =< WYRAŻENIE

WARUNEK = WYRAŻENIE >= WYRAŻENIE

WARUNEK = WARUNEK; WARUNEK

WARUNEK = WARUNEK, WARUNEK

```
Example (Sumowanie liczb od 1 do N)

program1([
    read('N'),
    assign('SUM', int(0)),
    while(id('N') > int(0),
        [assign('SUM', id('SUM') + id('N')),
        assign('N', id('N') - int(1))]),
    write(id('SUM'))]).
```

```
Example (Obliczenie ilorazu D i reszty R z dzielenia M przez N)
program2([
    read('M'),
    read('N'),
    assign('D', int(0)),
    assign('R', id('M')).
    while (id('R') > id('N'),
           [assign('D', id('D') + int(1)),
            assign('R', id('R') - id('N'))]),
    write(id('D')),
    write(id('R'))]).
```

- Bieżący stan obliczeń zapisywać będziemy w postaci listy asocjacji.
- Każda asocjacja jest termem w postaci ID = Wartość, gdzie ID jest nazwą zmiennej a Wartość jest bieżącą wartością tej zmiennej.

```
% prawda(+Warunek, +Asocjacje)
prawda(W1 =:= W2, AS) :=
        wartosc(W1, AS, N1), wartosc(W2, AS, N2),
        N1 =:= N2.
prawda(W1 = \ W2, AS) :-
        wartosc(W1, AS, N1), wartosc(W2, AS, N2),
        N1 = \setminus = N2.
prawda(W1 < W2, AS) :-
        wartosc(W1, AS, N1), wartosc(W2, AS, N2),
        N1 < N2
prawda(W1 > W2, AS) :-
        wartosc(W1, AS, N1), wartosc(W2, AS, N2),
        N1 > N2.
```

```
prawda(W1 \gg W2, AS) :-
        wartosc(W1, AS, N1), wartosc(W2, AS, N2),
        N1 >= N2.
prawda(W1 = < W2, AS) :-
        wartosc(W1, AS, N1), wartosc(W2, AS, N2),
        N1 = \langle N2 \rangle
prawda ((W1, W2), AS) :-
        prawda (W1, AS),
        prawda (W2, AS).
prawda((W1; W2), AS) :-
          prawda(W1, AS),
        ; prawda(W2, AS)).
```

```
% interpreter(+Program, +Asocjacje)
interpreter ([], ).
interpreter([read(ID) | PGM], AS) :- !,
        read(N),
        integer(N),
        podstaw (AS, ID, N, AS1),
        interpreter (PGM, AS1).
interpreter([write(W) | PGM], AS) := !,
        wartosc (W, AS, WART),
        write (WART), nl,
        interpreter (PGM, AS).
interpreter([assign(ID, W) | PGM], AS) :- !,
        wartosc(W, AS, WAR),
        podstaw (AS, ID, WAR, AS1),
        interpreter (PGM, AS1).
```

```
interpreter([if(C, P) | PGM], ASO) :- !,
        interpreter([if(C, P, []) | PGM], AS).
interpreter([if(C, P1, P2) | PGM], AS) :- !,
       ( prawda(C, AS)
       -> append(P1, PGM, DALEJ)
            append(P2, PGM, DALEJ)),
        interpreter (DALEJ, AS).
interpreter([while(C, P) | PGM], AS) := !,
        append(P, [while(C, P)], DALEJ),
        interpreter([if(C, DALEJ) | PGM], AS).
% interpreter(+Program)
interpreter (PROGRAM) :-
        interpreter(PROGRAM, []).
```

```
Example (Sumowanie)
?- program1(X), interpreter(X).
|: 10.
55
X = [read('N'), assign('SUM', int(0)),
        while(id('N')>int(0), [assign('SUM', id('SUM') +id('N')), assign('N', id('N')-int(1))]),
        write(id('SUM'))].
```

```
Example (Iloraz i reszta)
?- program2(X), interpreter(X).
l: 123.
l: 13.
9
6
X = [read('M'), read('N'), assign('D', int(0)),
     assign('R', id('M')), while(id('R')>id('N'),
     [assign('D', id(...)+int(...)), assign('R', ...
      - ...)]), write(id('D')), write(id('R'))].
?- X is 9*13+6.
X = 123.
```

- Zakładamy, że predykaty zapisane są w postaci klauzul, których ciała zawierają tylko koniunkcje formuł atomowych (nie ma negacji, alternatyw i implikacji).
- Wszystkie predykaty są zdefiniowane przez nas (nie korzystamy z predykatów wbudowanych, które mogą być napisane np. w języku C).

```
Example (Konkatenacja list na liście)

app ([], X, X).

app ([X | L1], L2, [X | L3]) :-

app (L1, L2, L3).

app ([], []).

app ([L1 | L2], L3) :-

app (L1, L4, L3),

app (L2, L4).
```

- Predykat clause (H, B) dostarcza głowę H i ciało B klauzuli.
- H jest unifikowane z głową a B z ciałem klauzuli.
- Fakt ma ciało równe true.

```
?- clause(app([], A, B), C).
A = B.
C = true.
?- clause(app(A, B, C), D).
A = [],
B = C.
D = true :
A = [G4888 | G4889],
C = [G4888 | G4892],
D = app(G4889, B, G4892).
```

```
?- clause(app(A, B), C).
A = B, B = [],
C = true;
A = [_G4870|_G4871],
C = (app(_G4870, _G4874, B), app(_G4871, _G4874)).
```

Interpreter podzbioru Prologu w Prologu

Interpreter Prologu w Prologu zapiszemy w postaci predykatu udowodnij (Cel), gdzie Cel jest zadanym celem do udowodnienia.

```
\begin{array}{lll} \text{udowodnij} \, (\, \textbf{true} \,) \, :- \, \, ! \, , \\ \text{udowodnij} \, (\, (\, \mathsf{G1} \,, \, \, \mathsf{G2} \,) \,) \, :- \, \, ! \, , \\ & \text{udowodnij} \, (\, \mathsf{G1} \,) \, , \\ & \text{udowodnij} \, (\, \mathsf{G2} \,) \, . \\ \\ \text{udowodnij} \, (\, \mathsf{A} \,) \, :- & \\ & \text{clause} \, (\, \mathsf{A} \,, \, \, \mathsf{B} \,) \, , \\ & \text{udowodnij} \, (\, \mathsf{B} \,) \, . \end{array}
```

```
?- udowodnij(app(X, Y, [1, 2, 3])).
X = [],
Y = [1, 2, 3];
X = [1],
Y = [2, 3];
X = [1, 2],
Y = [3];
X = [1, 2, 3],
Y = [];
false.
```

```
?- udowodnij(app([1, 2, 3], X, [1, 2, 3, 4 | Y])).
X = [4|Y].
?- udowodnij(app([[1, 2], [3], [4, 5]], X)).
X = [1, 2, 3, 4, 5].
```