SEMANTYKA I WERYFIKACJA - Praca domowa nr 2

Napisz semantykę denotacyjną w stylu kontynuacyjnym dla instrukcji i wyrażeń (zarówno arytmetycznych, jak i logicznych) języka o gramatyce:

```
\begin{array}{lll} Num\ni n & ::= 0 \mid 1 \mid -1 \mid 2 \mid -2 \mid \cdots \\ & Var\ni x & ::= \mathbf{x} \mid \mathbf{y} \mid \cdots \\ & FName\ni p & ::= \mathbf{f} \mid \mathbf{g} \mid \cdots \\ & Expr\ni e & ::= n \mid x \mid e_1 + e_2 \mid e_1 * e_2 \mid e_1 - e_2 \mid f() \\ & BExpr\ni b & ::= \mathsf{true} \mid \mathsf{false} \mid e_1 < e_2 \mid e_1 = e_2 \mid b_1 \wedge b_2 \mid \mathsf{not} \; b \\ & FDecl\ni d_F ::= \mathsf{fun} \; f \; \mathsf{result} \; e \; \mathsf{do} \; (I) \mid d_{F1}; d_{F2} \\ & Instr\ni I & ::= x := e \mid I_1; I_2 \mid \mathsf{if} \; b \; \mathsf{then} \; I_1 \; \mathsf{else} \; I_2 \mid \mathsf{while} \; b \; \mathsf{do} \; I \mid \mathsf{begin} \; d_F; I \; \mathsf{end} \mid \mathsf{return} \; e \end{array}
```

Jest to język z rekurencyjnymi funkcjami bezparametrowymi oraz z mechanizmem dostarczania domyślnego wyniku funkcji. Zmienne nie wymagają deklarowania (wszystkie są globalne, a zatem nie ma zmiennych niezadeklarowanych; wszystkie mają też nadaną wartość), deklaruje się tylko funkcje.

Wynikiem działania instrukcji jest stan końcowy.

Wywołanie f() funkcji wprowadzonej deklaracją fun f result e do (I) realizowane jest przez wykonanie instrukcji I (ciała funkcji). Instrukcja return e' przerywa to wykonanie i dostarcza jako wynik wywołania fukcji wartość wyrażenia e' (wyliczoną w stanie z miejsca wystąpienia instrukcji return).

Jeśli wykonanie ciała funkcji zakończyło sie bez wykonania instrukcji return to wynikiem wywołania funkcji jest wartość wyrażenia e z deklaracji funkcji wyliczona w stanie z miejsca wywołania funkcji (wartość domyślna).

Wyliczanie wyrażeń odbywa się od lewej do prawej (co ma znaczenie, gdyż funkcje mogą mieć efekty uboczne). Na przykład, w programie:

```
begin
  fun f() result x do (x := 22; return x);

x := 1;
y := f() + x
```

zmienna y przyjmuje wartość 44 (wyliczanie wyrażeń od lewej do prawej!), natomiast w programie:

```
begin
  fun f() result x do (x := 22);
  x := 1;
  y := f() + x
end
```

zmienna y przyjmuje wartość 23.

end

Semantyka pozostałych konstrukcji jest standardowa. Widoczność wszystkich identyfikatorów (to znaczy nazw funkcji, bo zmienne są globalne) jest statyczna.

W rozwiązaniu należy podać co najmniej równania semantyczne dla deklaracji funkcji, dla wyrażeń: złożonego ze zmiennej oraz wywołania funkcji, oraz dla instrukcji return e i bloków z deklaracjami funkcji.

Pozostałe równania można pominąć, jeżeli są standardowe, zupełnie analogiczne do standardowych lub bardzo podobne do już napisanych (np. wyrażenia logiczne) – zaznaczając to w rozwiązaniu. Należy natomiast zdefiniować wszystkie potrzebne dziedziny pomocnicze i typy wszystkich funkcji semantycznych.

Można założyć, że programy nie korzystają z niezadeklarowanych funkcji. Można też założyć, że instrukcja return e może wystąpić tylko w ciele jakiejś funkcji.