MP22 @ II UWr 12 czerwca 2022 r.

Zadanie nr 3 na pracownię

Pewien język funkcyjny pierwszego rzędu Rozważmy język programowania, którego składnia konkretna zadana jest następującą gramatyką, opisującą pewien podzbiór S-wyrażeń typu S-Exp w języku Plait:

```
\begin{array}{lll} p & ::= & \{ \operatorname{define} \, \{d_1 \dots d_k \} \, \, \operatorname{for} \, e \} \\ \\ d & := & [ \operatorname{fun} \, f \, (x_1 \dots x_l) = e ] \\ \\ e & ::= & n \\ \\ & | & \{ e_1 \, \oplus \, e_2 \} \\ \\ & | & \{ \operatorname{fiz} \, e_0 \, \operatorname{then} \, e_1 \, \operatorname{else} \, e_2 \} \\ \\ & | & \{ \operatorname{let} \, x \, \operatorname{be} \, e_1 \, \operatorname{in} \, e_2 \} \\ \\ & | & \{ f \, (e_1 \dots e_l) \} \\ \\ \\ \oplus & ::= & + | - | * | <= \\ \end{array}
```

Program p w naszym języku składa się z, być może pustego (zakładamy, że $k \geq 0$), ciągu globalnych definicji funkcji, oraz wyrażenia, które może używać zdefiniowanych funkcji. Definicja funkcji zawiera informację o unikatowej nazwie funkcji f, reprezentowanej jako symbol w składni konkretnej, ciągu parametrów formalnych x_1, \ldots, x_l , być może pustego (zakładamy, że $l \geq 0$), reprezentowanych jako parami różne symbole, oraz z wyrażenia stanowiącego ciało funkcji. Ciało funkcji może korzystać z parametrów formalnych funkcji oraz ze wszystkich pozostałych funkcji zdefiniowanych w programie. Definicje funkcji są zatem wzajemnie rekurencyjne. Gramatyka wyrażeń dopuszcza stałe liczbowe n, zmienne x (parametry formalne funkcji i zmienne związane przez let) operacje binarne x0, wyrażenia warunkowe, definicje lokalne oraz wywołanie funkcji x1 (x2), gdzie x3 parametrów formalnych w definicji funkcji x3.

Interpretacja programu {define $\{d_1\dots d_k\}$ for $e\}$ polega na obliczeniu wartości wyrażenia e przy wykorzystaniu definicji funkcji d_1,\dots,d_k . Jedynymi wartościami do jakich wyrażenia są ewaluowane to wartości liczbowe. W tej sytuacji, interpretacja wyrażenia {ifz e_0 then e_1 else e_2 } polega na obliczeniu wartości wyrażenia e_0 i wybraniu do ewaluacji wyrażenia e_1 , gdy wartość e_0 jest równa e_1 0, a e_2 1 w przeciwnym przypadku. Aplikacja funkcji jest gorliwa, tzn. argumenty są ewaluowane zanim funkcja zostanie wywołana. Semantyka pozostałych konstrukcji jest standardowa, z wyjątkiem

MP22 @ II UWr Pracownia 3

operatora \leq , który reprezentuje relację \leq w taki sposób, że jej zachodzenie daje wartość 0, a jej niezachodzenie daje dowolną (Ty wybierasz) wartość niezerową.

Oto przykładowy program napisany w naszym języku, którego wykonanie powinno dać wartość 120:

```
{define
  {[fun fact (n) = {ifz n then 1 else {n * {fact ({n - 1})}}}]}
 for
  {fact (5)}}
A tu mamy inny przykład (oczekiwana wartość to 0):
{define
  {[fun even (n) = {ifz n then 0 else {odd (\{n - 1\})}}]
   [fun odd (n) = {ifz n then 42 else {even ({n - 1})}}]
 for
  {even (1024)}}
I jeszcze jeden (spodziewamy się wartości 9):
{define
  {[fun gcd (m n) = {ifz n}]}
                      then m
                       else {ifz {m <= n}
                             then \{\gcd(m \{n - m\})\}
                             else \{\gcd(\{m - n\} n)\}\}\}
 for
  {gcd (81 63)}}
```

Zadanie Zaimplementuj wyżej opisany język w języku Plait. W tym celu napisz dla niego parser oraz ewaluator. Parser powinien przyjmować S-wyrażenie i produkować drzewo składni abstrakcyjnej w odpowiednio do tego zdefiniowanym typie danych lub zgłaszać wyjątek, gdy dane S-wyrażenie nie reprezentuje składniowo poprawnego programu. Ewaluator powinien następnie przyjmować program w składni abstrakcyjnej, przetwarzać definicje funkcji i obliczać wartość wyrażenia zgodnie z wyżej opisaną nieformalną semantyką języka. Oczywiście, interpreter może posiłkować się dodatkowymi strukturami danych, takimi jak środowiska etc.

Wykorzystaj szablon rozwiązania dostępny na SKOSie. W szczególności, Twoje rozwiązanie musi implementować funkcję run, która przyjmuje wartość typu S-Exp i zwraca wynik typu Value (zdefiniowanego jako alias dla typu Number). Plik z rozwiązaniem, nazwany solution.rkt, zgłoś przez system Web-CAT (dostęp przez odnośnik na SKOSie) do dnia **22 czerwca 2022, godz. 6:00**.