MP23 @ II UWr 3 czerwca 2023 r.

Lista zadań nr 14

"Monad is a monoid in the category of endofunctors."

Monada obliczeniowa dana jest przez polimorficzny typ (M 'a) oraz dwie operacje

```
returnM : ('a -> (M 'a))
bindM : (((M 'a) * ('a -> (M 'b))) -> (M 'b))
```

spełniające następujące równoważności

```
(bindM (returnM a) f) \equiv (f a) (bindM c returnM) \equiv c (bindM (bindM c f) g) \equiv (bindM c (\lambda (a) (bindM (f a) g)))
```

W pliku monadic-eval.rkt znajduje się generyczny evaluator napisany w stylu monadycznym, sparametryzowany monadą M, która dla kompletności kodu została ustalona jako monada identycznościowa, gdzie

```
(define-type-alias (M 'a) 'a)
(define (returnM [v : 'a]) : (M 'a) v)
(define (bindM [c : (M 'a)] [f : ('a -> (M 'b))]) : (M 'b) (f c))
```

Monada identycznościowa służy do opisu obliczeń, bez efektów obliczeniowych, w związku z czym błędy ewaluacji obsługujemy przy pomocy procedury error z Plaita (zobacz definicję funkcji errorm). Procedurą udostępniającą użytkownikowi wynik obliczeń w postaci wartości typu String jest showm.

Zadanie 1. (2 pkt)

Przeanalizuj kod z pliku monadic-eval.rkt, a następnie:

- 1. Przeprowadż *inlining* definicji operacji monadycznych w ewaluatorze, czyli zastąp identyfikatory returnM, bindM, errorM i showM ich definicjami, upraszczając kod gdzie to możliwe i sprawdź jaki ewluator otrzymasz.
- 2. Zapisz ewaluator z użyciem notacji do zdefiniowanej jako makro (wykład 11, plik error-ans-monad-macros.rkt).
- 3. Udowodnij, że definicje returnM i bindM spełniają wymagane prawa równościowe.

MP23 @ II UWr Lista 14

W pozostałych zadaniach należy zmodyfikować definicje z pliku monadic-eval.rkt tak, by wyposażyć definiowany język w zadane efekty obliczeniowe. W każdym z przypadków należy upewnić się, że rzeczywiście mamy do czynienia z monadą, czyli, że spełnione są wymagane prawa.

Zadanie 2. (2 pkt)

Monada błędów/wyjątków (widzieliśmy ją już na wykładzie 11, np. plik error-ans-monad.rkt):

```
(define-type (M 'a)
  (valM [val : 'a])
  (errM (1 : Symbol) (m : String)))
```

W tym ewaluatorze wszystkie błędy obliczeń powinny zostać odnotowane jako wartość typu (M Value). Jeśli masz ochotę, możesz dodać do definiowanego języka konstrukcję zgłaszającą błąd.

Przykładowe dane testowe i oczekiwane wyniki:

Zadanie 3. (2 pkt)

Monada stanu (te też widzieliśmy na wykładzie):

```
(define-type-alias State Number)
(define-type-alias (M 'a) (State -> ('a * State)))
```

W tym ewaluatorze chcemy wyposażyć język w pojedynczą modyfikowalą komórkę pamięci potrafiącą przechowywać wartości liczbowe. W komórce tej chcemy trzymać liczbę do tej pory wykonanych operacji prymitywnych i aplikacji funkcji. Trzeba zatem zmodyfikować ewaluator tak by każde wywołanie operacji prymitywnej lub funkcji zwiększało licznik – warto zdefiniować sobie w tym celu operację tickm : (M Void), którą będzie można składać przy użyciu bindm z pozostałymi obliczeniami. Do samego języka dodajemy konstrukcję count, która udostępnia programiście wartość licznika. Początkową wartość licznika powinna ustalać funkcja showm.

MP23 @ II UWr Lista 14

Przykładowe dane testowe i oczekiwane wyniki:

Zadanie 4. (2 pkt)

Błędy i stan razem. Monadę błędów

```
(define-type (E 'a)
  (valE [val : 'a])
  (errE (l : Symbol) (m : String)))
```

można złożyć z monadą stanu na dwa sposoby. Albo tak, by wystąpienie błędu nie pozwalało zajrzeć do pamięci:

```
(define-type-alias (M 'a) (State -> (E ('a * State))))
```

i wówczas spodziewamy się takich testów

Albo też zachowujemy stan pamięci z chwili wystąpienia błędu:

```
(define-type-alias (M 'a) (State -> ((E 'a) * State)))
```

i wówczas spodziewamy się takich testów

```
(module+ test
  (test (run '{+ {* 2 3} {+ 5 8}})
        "value: 19, state: 3")
  (test (run '{+ {+ 1 2} {lambda {x} x}})
        "error in prim-op: not a number, state: 1"))
```

Zrealizuj jeden z tych wariantów.

MP23 @ II UWr Lista 14

Zadanie 5. (2 pkt)

Monada wyjścia:

```
(define-type-alias Output (Listof Number))
(define-type-alias (M 'a) ('a * Output))
```

w której modelujemy operację (write e), wypisującą wartość (wyłącznie liczbową) na wyjście reprezentowane jako lista (typ Output). Do języka warto dodać jeszcze sekwencjonowanie wyrażeń (begin e1 e2), a do gramatyki wartości voidV.

Przykładowe dane testowe i oczekiwane wyniki (listy wartości wysłanych na wyjście wypisywane ze spacją jako separatorem – możesz to dowolnie zmienić):

Zadanie 6. (2 pkt)

Niedeterminizm:

```
(define-type-alias (M 'a) (Listof 'a))
```

Rozszerzamy język o operacje niedeterministycznego wyboru (amb e1 e2) oraz porażki fail. Na poziomie semantyki, operacja amb uruchamia oba swoje argumenty, a następnie zbiera wyniki zwrócone przez nie (konkatenuje listy). Operacja fail z kolei nie generuje żadnej wartości (co odpowiada liście pustej).

Przykładowe dane testowe i oczekiwane wyniki (listy wartości są wypisywane ze średnikiem jako separatorem – możesz to dowolnie zmienić):

```
(module+ test
  (test (run '{+ {* 2 3} {+ 5 8}})
        "19; ")
  (test (run '{{lambda {x} {+ x 1}} 5})
        "6; ")
  (test/exn (run '{1 2})
        "not a function")
  (test (run '{amb 1 2})
        "1; 2; ")
  (test (run '{amb 1 fail})
        "1; ")
  (test (run '{+ {amb 1 10} {amb 100 1000}})
        "101; 1001; 110; 1010; ")
  (test (run '{+ {amb 1 fail} {amb 100 1000}})
        "101; 1001; "))
```