

Metody programowania 2015

Lista zadań nr 13

Na zajęcia 8–11 czerwca 2015

Zadanie 1 (1 pkt). Problem n -hetmanów polega na ustawieniu n hetmanów na szachownicy o wymiarach $n \times n$ tak, by się wzajemnie nie szachowały. Rozwiąż ten problem w Prologu i Haskellu implementując algorytm przeszukiwania z nawrotami. Do zorganizowania nawrotów w Haskellu użyj notacji `do` i metod klasy `MonadPlus`, takich jak `guard`.

Zadanie 2 (1 pkt). Oto prosty generator losowy zaprogramowany w C:

```
int seed;

void init(int newSeed) {
    seed = newSeed;
}

int random() {
    int newSeed = 16807 * (seed % 127773)
                - 2836 * (seed / 127773);
    return seed = (newSeed > 0 ? newSeed
                        : (newSeed + 2147483647));
}
```

Zaprogramuj abstrakcyjny typ `Random` a reprezentujący obliczenie z wynikiem typu `a` i stanem będącym wartością zarodka losowego. Zainstaluj go w klasie `Monad` i zdefiniuj dla niego operacje

```
init :: Int → Random ()
random :: Random Int
```

Zadanie 3 (1 pkt). Napis i strumień wejściowy są bardzo podobnymi strukturami danych — udostępniają sekwencyjny dostęp do znaków. Np. w Javie napisy (`StringReader`) i pliki (`FileReader`) są instancjami tego samego interfejsu `Reader`. Obliczenie, które działa na strumieniu (napisie) zwraca pewną wartość pewnego typu `a` i zmodyfikowany strumień (modyfikacja strumienia polega na przeczytaniu zeń znaków), jest więc typu

```
String → (a, String).
```

Niech zatem

```
newtype SSC a = SSC (String → (a, String))
```

(`SSC` to skrót od „string stream computation”). Uczyń typ `SSC` monadą. Zdefiniuj dla niego operacje

```
runSSC :: SSC a → String → a
getc  :: SSC Char
ungetc :: Char → SSC ()
isEOS :: SSC Bool
```

tak, by dało się zdefiniować np. takie obliczenie:

```
countLines :: String → Int
countLines = runSSC $ lines 0 where
    lines :: Int → SSC Int
    lines n = do
        b ← isEOS
        if b
            then return n
            else do
                ch ← getc
                lines (if ch == '\n' then n+1 else n)
```

Zadanie 4 (1 pkt). Zauważ, że definicje operatorów `>>=` i `return` w poprzednich dwóch zadaniach są praktycznie identyczne. Zdefiniuj więc monadę realizującą dowolne obliczenie z dowolnym wynikiem w której typem obliczenia jest

```
newtype StateComput s a = SC (s → (a,s))
```

Zadanie 5 (1 pkt). Rozważmy nieskończoną listę wszystkich liczb pierwszych:

```
primes :: [Integer]
```

Bez cukru syntaktycznego definicja tej listy jest mało czytelna:

```
primes = 2 : filter
    (λ n → all (λ p → n `mod` p ≠ 0)
      (takeWhile (λ p → p*p ≤ n) primes))
    (enumFrom 3)
```

Wyrażenia listowe poprawiają czytelność:

```
primes = 2 : [ n | n ← [3..], all
    (λ p → n `mod` p ≠ 0)
    (takeWhile (λ p → p*p ≤ n) primes) ]
```

Skorzystajmy z faktu, że typ `[]` jest monadą i przyjmijmy definicję

```
type Generator = []
```

Dzięki leniwości listę liczb pierwszych możemy traktować jak generator wyliczający na żądanie kolejne liczby pierwsze:

```
primes :: Generator Integer
primes = return 2 `mplus` do
    n ← enumFrom 3
    guard (all (λ p → n `mod` p ≠ 0)
      (takeWhile (λ p → p*p ≤ n) primes))
    return n
```

Zapisz we wszystkich trzech przedstawionych wyżej stylach (bez cukru syntaktycznego, z wyrażeniami listowymi oraz z `do`-notacją) haskellowe funkcje:

```
tails :: [a] → [[a]]
```

odpowiadające następującemu predykatowi prologowemu:

```
tails(T,T).
tails([_|T],S) :-
    tails(T,S).
```

Zadanie 6 (1 pkt). Niech

```
data Term sig var = Var var
                  | FunSym sig [Term sig var]
```

Tablica 1: Operacje wejścia/wyjścia operate na dialogu

```
module IO(Response(..), Request(..), Dialog)
  where
    data Request = PutStrLn String | ReadLine
    data Response = OK | OKStr String
    type Dialog = [Response] → [Request]

module Main where
  import IO(Response(..), Request(..), Dialog)
  main :: Dialog
  main resps = ReadLine :
    (case resps of
      OKStr str : resps →
        if str == ""
        then []
        else (PutStrLn . reverse $ str) :
          (case resps of
            OK : resps → f resps))
```

Tablica 2: Operacje wejścia/wyjścia operate na kontynuacjach

```
module IO(Answer, putStrLn, getLine, done) where
  type Answer
  putStrLn :: String → Answer → Answer
  getLine :: (String → Answer) → Answer
  done :: Answer

module Main where
  import IO(Answer, putStrLn, getLine, done)
  main :: Answer
  main = getLine (λ line →
    if line ==
    then done
    else putStrLn (reverse line) f)
```

będzie gramatyką abstrakcyjną opisującą termy nad sygnaturą $\text{sig} :: *$ ze zbiorem zmiennych $\text{var} :: *$. Dla ustalonej sygnatury sig typ $\text{Term sig} :: *$ ma naturalną strukturę monady. Odkryj ją i zainstaluj typ Term sig w klasie Monad .

Zadanie 7 (1 pkt). Operacje wejścia/wyjścia w językach czysto deklaratywnych implementowano dawniej przy pomocy dialogów, które pozwalały na wykonywanie takich obliczeń, jak przedstawione w Tablicy 1. Kontynuacje zapewniają łatwiejszą kontrolę skutków ubocznych, zob. przykład w Tablicy 2. Monady okazały się jednak najlepszym rozwiązaniem, zob. przykład w Tablicy 3. Zdefiniuj funkcję

$\text{dialogToIOMonad} :: \text{Dialog} \rightarrow \text{IO } ()$

pozwalającą na uruchomienie we współczesnej implementacji Haskella programu napisanego przy użyciu dialogów.

Tablica 3: Operacje wejścia/wyjścia oparte na monadach

```
module IO(IO, putStrLn, getLine) where
  type IO a
  instance Monad IO
  putStrLn :: String → IO ()
  getLine :: IO String

module Main where
  import IO(IO, putStrLn, getLine)
  main :: IO ()
  main = do
    line ← getLine
    if line == ""
    then return ()
    else do
      putStrLn (reverse line)
      main
```