Kurs języka Haskell

Notatki zamiast wykładu i lista zadań na pracownię nr 9

Do zgłoszenia w SKOS-ie do 18 maja 2020

Zadanie 1 (3 pkt). Swojego czasu na forum omawialiśmy algorytm generowania n-tej liczby pierwszei:

```
nthPrime :: Int -> Int
nthPrime x = big !! x
 where
  isPrime n = all (k \rightarrow n \pmod k = 0) $ takeWhile (k \rightarrow k*k \le n) small
  small
               = 2 : [n \mid n \leftarrow [3,5..], isPrime n]
  big
               = 2 : [n \mid n \leftarrow [3,5..], isPrime n]
Można też ręcznie zrobić fuzję big i !! i dostać taki algorytm:
nthPrime :: Int -> Int
nthPrime x = startFrom 2 x
 where
  isPrime n = all (k \rightarrow n \pmod k = 0) $ takeWhile (k \rightarrow k*k \le n) small
  small
               = 2 : [n \mid n \leftarrow [3,5..], isPrime n]
  startFrom n 0 | isPrime n = n
                  | otherwise = startFrom (n+1) 0
  startFrom n k = startFrom (n+1) $ if isPrime n then k-1 else k
```

Użyj funkcji par zdefiniowanej w Control. Parallel żeby ten algorytm zrównoleglić. Oczywiście nie wystarczy dopisać 'par' w odpowiednich miejscach, trzeba trochę kod poprzestawiać tak, by móc podzielić listę big na odpowiednie paczki, które można obliczać równolegle.

Wskazówka: Podaliśmy wersję po fuzji, bo autorowi zadania wydaje się, że ta wersja jest łatwiejsza do zrównoleglenia. Autor uzyskał następujące rezultaty obliczenia dwumilionowej (licząc od 0) liczby pierwszej:

Dzięki czterem rdzeniom udało się uzyskać wynik dwa razy szybciej.

Zadanie 2 (2 pkt). Zdefiniuj funkcję bucketSort :: [(Int, a)] -> [(Int, a)] implementującą kubełkowe sortowanie listy asocjacyjnej, gdzie klucze są typu Int. Użyj mutowalnej tablicy w monadzie ST (gdzie wartościami w tablicy są np. listy wartości).

Porównaj prędkość działania tego rozwiązania z rozwiązaniem używającym bibliotecznej funkcji sort. Pamiętaj porównywać programy skompilowane z opcją -02. Nie musisz zamieszczać kodu służącego do porównania, ale zamieść w komentarzu jakieś wyniki i wnioski.

Zadanie 3 (4 pkt). Zaimplementuj w monadzie ST strukturę Union-Find. Następnie zdefiniuj typ Graph reprezentujący grafy z krawędziami z wagami i zaimplementuj algorytm Prima do znajdowania minimalnego drzewa rozpinającego (algorytm zapewne pamiętają Państwo z AiSD: przechowuj w strukturze Union-Find zbiory już połączonych wierzchołków, a potem kolejno przeglądaj krawędzie od najlżejszej i każdą dorzucaj do drzewa jeśli łączy dwa do tej pory rozłączne zbiory). Niech algorytm zawarty będzie w funkcji minSpanningTree :: Graph -> Graph, a więc o czystym typie (mimo manipulacji wskaźnikami w środku).

Zadanie 4 (1 pkt). Wymyśl czysto funkcyjną implementację Union-Finda. Prawdopodobnie nie będzie ona tak wydajna jak wersja z użyciem mutowalnej pamięci (nie wiadomo czy taka w ogóle istnieje), ale nie przejmuj się tym. Porównaj wydajność algorytmu Prima używając obu implementacji.