Nástěnka / Moje kurzy / Matematicko-fyzikální fakulta / KSVI / Neprocedurální programování NPRG005 / Zkouška 12.6. / Test

Započetí testu Pátek, 12. červen 2020, 09.37

Stav Dokončeno

Dokončení testu Pátek, 12. červen 2020, 12.33

Délka pokusu 2 hodin 56 min.

Známka Dosud nehodnoceno

Úloha 1

Hotovo

Počet bodů z 10,00 Profesor Hammerstein definoval predikat setrid/2 takto:

```
% setrid(+Xs,-Ys) :- Ys je seznam přirozených čísel ze seznamu Xs setříděný vzestupně setrid(Xs,Ys) :- append(A,[H1,H2|B],Xs), H1 > H2, !, append(A,[H2,H1|B],Xs1), setrid(Xs1,Ys).
```

zapomněl však na klauzuli, která definuje bázi rekurze.

(a) Doplňte jednu (opravdu <u>jen jednu</u>) chybějící klauzuli za uvedené pravidlo tak, aby výsledná procedura korektně setřídila vstupní seznam přirozených čísel.

Na výstupu bychom měli obdržet jen jediné řešení.

(b) Doplňte jednu (opravdu <u>jen jednu</u>) chybějící klauzuli před uvedené pravidlo tak, aby výsledná procedura korektně setřídila vstupní seznam přirozených čísel.

Na výstupu bychom měli obdržet jen jediné řešení.

- (c) V definici pravidla je použit řez (!). Jde o zelený (nemění deklarativní význam) či červený řez (mění d.v.) ? Vysvětlete! Obsahuje některá z vašich klauzulí, (doplněná v(a) nebo (b)) zelený či červený řez?
- (d) Jaký známý třídící algoritmus výše uvedený kód implementuje? Pokud neznáte název, můžete alespoň slovně popsat, jak **setrid/2** funguje.
- (e) VOLITELNE: Lze u procedury **setrid/2** obrátit směr výpočtu?

```
% setrid(-Xs,+Ys) :- Xs je seznam přirozených čísel ze seznamu Ys setříděný vzestupně
```

Pokud ne, šel by kód jednoduše upravit tak, aby se výsledný predikát (pojmenovaný třeba **setrid2/2**) dal korektně volat oběma způsoby?

```
% Excercise 1 - Bastian Lukas
```

% setrid(+Xs,-Ys) :- Ys je seznam přirozených čísel ze seznamu Xs setříděný vzestupně setrid(Xs,Ys) :- append(A,[H1,H2|B],Xs), H1 > H2, !, append(A,[H2,H1|B],Xs1), setrid(Xs1,Ys).

% a) doplnit za:

setrid(X, X) :- !.

% b) doplnit pred:

% missing

% c)

% Jde o cerveny rez, ktery po usporadani zajisti, ze se znovu nebude brat mensi prefix seznamu nez A a A bude uz setrizene

% d

% melo by jit o bubble sort - postupne se swapuji prvky, ktere nejsou ve spravnem poradi

Úloha 2

Hotovo

Počet bodů z 10,00 Do země Mobilia, v níž je každý občan vybaven chytrým telefonem, přicestoval *Cestovatel*, nakažený virovým onemocněním. Všichni ostatní byli přitom ještě zdraví.

Můžeme předpokládat, že virus se přenese z jedné osoby na druhou, pokud spolu strávili ve vzdálenosti menší než 2m alespoň čas K, kde K ja známá kritická hodnota.

Díky chytrým telefonům máme pro každého občana Mobilie seznam záznamů jeho kontaktů, kde každý takový záznam pro osobu A obsahuje

- identifikaci osoby B, která se k němu přiblížila do vzdálenosti < 2*m*
- čas setkání
- a délku setkání

Cílem je sestavit program, který na základě takových záznamů vrátí seznam infikovaných osob.

- (a) V jazyce Prolog popište datovou <u>strukturu pro reprezentaci</u> jednoho <u>záznamu</u> kontaktu občana Mobilie popsaného výše.
- (b) V jazyce Prolog navrhněte <u>reprezentaci položek</u> *VstupníhoSeznamu*, přičemž každá položka bude obsahovat indentifikaci občana Mobilie a seznam záznamů jeho kontaktů.
- (c) Sestavte predikát inf/4, který obdrží
 - VstupníSeznam
 - identifikaci Cestovatele
 - kritickou hodnotu K

% Excercise 2 - Bastian Lukas

• a vrátí seznam infikovaných

U každého pomocného predikátu prosím v poznámce popište jeho význam.

Volitelné: výstupní seznam můžete uspořádat dle délky kontaktu s infikovanými do nerostoucí posloupnosti.

- (d) Odhadněte časovou složitost vašeho řešení.
- (e) Je některý z vašich predikátů *koncově rekurzivní* ? Pokud ano, vysvětlete, jaký to má význam. Pokud ne , dal by se některý takto upravit?

% Vyznam je hlavne ve spotrebe pameti - pokud se rekurze vola az jako posledni tak vim, ze mi staci stejny blok pameti na vypod

% e)

Úloha 3

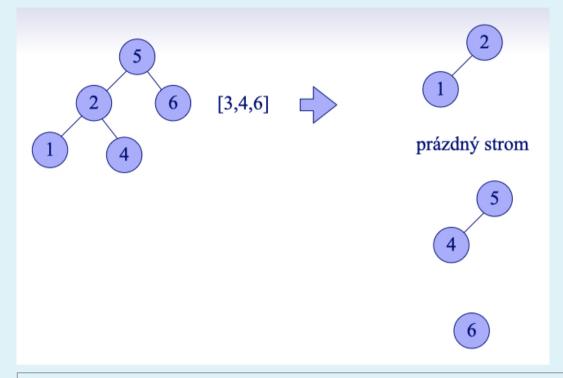
Hotovo

Počet bodů z 10,00 Rozdělte zadaný binární vyhledávací strom T na n+1 binárních vyhledávacích stromů T_0 , ..., T_n

- podle zadaných vstupních hodnot k_i , $1 \le i \le n$
- tak, že ve stromě T_i jsou hodnoty x, $k_i \le x < k_{i+1}$, pokud jsou nerovnosti aplikovatelné.

Snažte se o efektivitu, celé podstromy patřící do jednoho pruhu zpracujte najednou.

- (a) Definujte <u>datový typ</u> pro reprezentaci binárních vyhledávacích stromů. Snažte se o co nejobecnější definici.
- (b) Definujte typovou signaturu funkce **pruhy**, včetně typových tříd.
- (c) Funkci **pruhy** definujte. Budete-li používat pomocné funkce, u každé popište její význam.
- (d) Pokuste se stručně zdůvodnit korektnost vaší defnice.



```
-- Excercise 3 - Bastian Lukas
-- a)
-- Binarni Vyhledavaci Strom je bud:
-- End ~ konec ~ ekvivalent null
- Node Left Value Right ~ kdy jde o nejaky vrchol ve stromu, ktery ma levy podstrom, svou hodnotu a pravy podstrom. Podrstror
data BVS a = End | Node (BVS a) a (BVS a)
deriving (Show)
-- b) && c)
-- pruhy (Node (Node End 1 End) 2 (Node End 4 End)) 5 (Node End 6 End)) [3, 4, 6]
pruhy :: BVS Int -> [Int] -> [BVS Int]
pruhy bvs seznam = internalpruhy bvs (0:seznam)
internal pruhy :: Ord a => BVS a -> [a] -> [BVS a]
internal pruhy bvs (a:[]) = [getBVSLast bvs a]
internal pruhy bvs (a:b:rest) = ((getBVS bvs a b):internal pruhy bvs (b:rest))
getBVS :: Ord a => BVS a -> a -> a -> BVS a
getBVS (End) _ = (End)
getBVS (Node I v r) a b
  | a <= v \&\& v < b = (Node leftSub v rightSub)
  otherwise = newBest
 where
  leftSub = getBVS I a b
  rightSub = getBVS r a b
  newBest = getBest leftSub rightSub
- za zadani by se asi dala nejak odvodit horni hranice a pouzit getBVS nebo proste passovat predicate, podle ktereho se to vyhoc
getBVSLast :: Ord a => BVS a -> a -> BVS a
getBVSLast (End) _ = (End)
getBVSLast (Node I v r) a
  | a <= v = (Node leftSub v rightSub)
  otherwise = newBest
```

where

6/12/2020

```
Test
  leftSub = getBVSLast I a
  rightSub = getBVSLast r a
  newBest = getBest leftSub rightSub
-- spojovani dvou vetvy vypoctu
getBest :: BVS a -> BVS a -> BVS a
getBest (End) (End) = (End)
getBest (End) r = r
getBest I (End) = I
getBest | r = getLeftMostInRight | r
- zpusob napojeni dvou podstromu, pokud jsou v nich validni hodnoty - i nejlevejsi hodnota praveho podstromu by mela byt vet
getLeftMostInRight :: BVS a -> BVS a -> BVS a
getLeftMostInRight I (Node (End) v r) = (Node I v r)
getLeftMostInRight | (Node rl v r) = (Node (getLeftMostInRight | rl) v r)
-- d) korektnost
-- postupne beru okenka/intervaly, pricemz ja jsem pro zacatek pridal okenko 0 az prvni uzivatelem zadane cislo
- pokud se v prubehu vypoctu stane, ze pro nejaky (Node I v r) pro v podminka neplati, ale pro neco z I nebo r ano, tak se vytvor
- samotne vyhodnoceni je o kontrole podminky pro v ~ value, jestli spada do okenka a pokud ano, tak si ji necham a rekurzivne v
-- pokud ne, tak se kontroluji podstromy, ktere se vsam musi spojit do validniho stromu (popsano vyse)
```

Úloha 4

Hotovo

Počet bodů z 10,00 Definujte funkce **rle** a **rld**, které realizují run-length encoding a decoding. Funkce

```
rle :: Eq a => [a] -> [Either a (a,Int)]
```

zakóduje co nejdelší úseky stejných prvků ve vstupním seznamu do dvojice (prvek, počet) typu Either s datovým konstruktorem Right.

Pokud je prvek v úseku sám, kóduje se pouze prvek vnořený do typu Either s datovým konstruktorem Left.

Příklad:

```
> rle "abbcccda"
[Left 'a', Right ('b',2), Right ('c',3), Left 'd', Left 'a']
```

- (a) Definujte funkci **rle** s využitím rekurze, ale bez použití stručných seznamů či funkcí vyšších řádů (funkce s funkcionálními parametry).
- (b) Definujte funkci rle bez explicitního využití rekurze, ale za použití stručných seznamů či funkcí vyšších řádů.
- (c) Definujte typovou signaturu funkce **rld**, která realizuje dekompresi, tj. převod ze seznamu úseků na původní seznam prvků.
- (d) Definujte funkci rld. Použijte přitom funkci map či concat.
- (e) Bude některá z funkcí fungovat i na nekonečných seznamech? Proč ano nebo proč ne?

```
-- Excercise 4 - Bastian Lukas
-- a) rle recursion
rle :: Eq a = > [a] - > [Either a (a,Int)]
rle [] = []
rle (x:xs)
  | length == 1 = ((Left x) : rle newXs)
  otherwise = ((Right (x, length)) : rle newXs)
 where
  length = isSame x (x:xs)
  newXs = drop length (x:xs)
-- not sure I can use takewhile - this is the eqvivalent
isSame :: Eq a => a -> [a] -> Int
isSame x([]) = 0
isSame x (y:ys)
 | x == y = 1 + isSame x ys
 | otherwise = 0
-- b) rlef - rle folding
-- nejdrive iterace pres cely array a pocitani toho, kolikrat se co objevilo za sebou
-- pote namapovat vsechno do spravne podoby ((char, 1) => Left x; (char,i), i > 1 => Right (char, i))
rlef:: Eq a => [a] -> [Either a (a,Int)]
rlef array = map countToEither (foldl count [] array)
count:: Eq a = > [(a,Int)] -> a -> [(a,Int)]
count x c
  | x == [] = [(c, 1)] --start
  | otherwise = (take (len - 1) x) + + (incOrAdd (last x) c) -
- vzit vsechno krome posledni a k poslednimu zkusit pridat dalsi znak
 where
  len = length x
incOrAdd:: Eq a => (a,Int) -> a -> [(a,Int)]
incOrAdd (c, n) newC
  |c| = newC = [(c,n+1)] -- pokud je znak stejny, zvysit pocet
  otherwise = [(c,n), (newC, 1)] -- pokud ne, tak vratit posledni jak byl a pridat novy znak s vyskytem 1
-- pro namapovani poctu vyskytu na spravnou formu
countToEither:: (a, Int) -> Either a (a,Int)
countToEither (c, n)
 | n == 1 = Left c
 otherwise = Right (c, n)
-- c) && d) rld - types + function
rld :: Eq a => [Either a (a,Int)] -> [a]
rld = concat . map getArrayFromEither
-- this generates the required number of occurances based on the either
```

getArrayFromEither :: Either a (a,Int) -> [a]
getArrayFromEither (Left x) = [x]
getArrayFromEither (Right (x, i)) = take i (repeat x)

-- e)
-- jak rle a rlef potrebuji konec seznamu pro zastaveni se vydani vysledku, ale rld mapuje a spojuje postupne co prave vypocitalo t bude fungovat => bude fungovat na nekonecnych

Požadavky na termín ústní zkoušky
(pondělí 15.6. od 9:00)

Přejít na...

Přejít na...