



Trabajo Práctico 2

Dado el TAD para secuencias que se encuentra definido en el archivo `Seq.hs`:

- Implementar en un módulo `ListSeq.hs` una instancia para el tipo listas. La implementación debe ser tan eficiente como sea posible (la nota dependerá de la corrección y de la eficiencia de la implementación.) Puede usar el módulo `Par` para paralelizar operaciones.
- Dar la especificación de costos para esta implementación de las funciones `mapS`, `appendS`, `reduceS` y `scanS`. Justificar. Para las funciones `reduceS` y `scanS` suponer que $\oplus \in O(1)$.
- El tipo `Arr` de arreglos paralelos está dado en el archivo `Arr.hs`. Tiene las siguientes operaciones:
 - `length :: Arr a → Int`
`length a` devuelve el tamaño de el arreglo `a`.
 - `(!) :: Arr a → Int → a`
`a ! i` es la proyección i -ésima del arreglo `a`.
 - `subArray :: Int → Int → Arr a → Arr a`
`subArray i n a` extrae n elementos del arreglo `a` comenzando por el elemento de la posición i .
 - `tabulate :: (Int → a) → Int → Arr a`
`tabulate f n` construye un arreglo `a` de tamaño n tal que $a ! i \equiv f i$ para todo $0 \leq i < n$.
 - `fromList :: [a] → Arr a`
`fromList xs` construye un arreglo `a` a partir de la lista `xs`.
 - `flatten :: Arr (Arr a) → Arr a`
`flatten a` aplana un arreglo de arreglos.

Las operaciones tienen la siguiente especificación de costos:

Operación	W	S
<code>length p</code> <code>p ! i</code> <code>subArray i n a</code>	$O(1)$	$O(1)$
<code>tabulate f n</code>	$O\left(\sum_{i=0}^n W(f i)\right)$	$O\left(\max_{i=0}^n S(f i)\right)$
<code>fromList xs</code>	$O(xs)$	$O(xs)$
<code>flatten a</code>	$O(a) + \sum_{i=0}^{ a -1} O(a ! i)$	$O(\lg a)$

En un módulo `ArrSeq.hs`, dar una instancia de secuencias para tipo `Arr` que cumpla con la especificación de costos dados en clase.

Para evitar conflictos de nombres importar el módulo `Arr` en forma calificada:

```
import qualified Arr as A
```

Luego se puede acceder a las operaciones como `A.length`, etc. Para tener acceso a la operación `!` directamente (sin escribir `A.!`) importarla de la siguiente manera:

```
import Arr (!)
```

- Justificar la especificación de costos de las operaciones `mapS`, `appendS`, `reduceS` y `scanS`. También suponer que $\oplus \in O(1)$ en `reduceS` y `scanS`.

En las dos implementaciones tener especial cuidado con el orden de reducción de `reduceS` y `scanS`.

Entrega

El trabajo se podrá realizar en forma individual o en grupos de dos personas y se deberá entregar en la página de la materia en el campus virtual:

- Un archivo Haskell con las implementaciones.
- Un documento en formato PDF con las especificaciones de costos y sus justificaciones.

Fecha de entrega : 11/6/20

Costos Esperados de la Implementación con Arreglos

Operación	W	S
emptyS singletonS lengthS nthS takeS $s\ n$ dropS $s\ n$ showtS s showlS s	$O(1)$	$O(1)$
append $s\ t$	$O(s + t)$	
fromList xs	$O(xs)$	$O(xs)$
joinS s	$O(s) + \sum_{i=0}^{ s -1} O(s_i)$	$O(\lg s)$
tabulateS $f\ n$	$O\left(\sum_{i=0}^{n-1} W(f\ i)\right)$	$O\left(\max_{i=0}^{n-1} S(f\ i)\right)$
mapS $f\ s$	$O\left(\sum_{i=0}^{ s -1} W(f\ s_i)\right)$	$O\left(\max_{i=0}^{ s -1} S(f\ s_i)\right)$
filterS $f\ s$	$O\left(\sum_{i=0}^{ s -1} W(f\ s_i)\right)$	$O\left(\lg s + \max_{i=0}^{ s -1} S(f\ s_i)\right)$
reduceS $\oplus\ b\ s$	$O\left(\sum_{(x \oplus y) \in \mathcal{O}_r(\oplus, b, s)} W(x \oplus y)\right)$	$O\left(\lg s \max_{(x \oplus y) \in \mathcal{O}_r(\oplus, b, s)} S(x \oplus y)\right)$
scanS $\oplus\ b\ s$	$O\left(\sum_{(x \oplus y) \in \mathcal{O}_s(\oplus, b, s)} W(x \oplus y)\right)$	$O\left(\lg s \max_{(x \oplus y) \in \mathcal{O}_s(\oplus, b, s)} S(x \oplus y)\right)$