

Programación Funcional Avanzada

Marcos Viera Alberto Pardo

Instituto de Computación, Facultad de Ingeniería
Universidad de la República, Uruguay

ByteStrings

Strings en Haskell

```
type String = [Char]
```

```
type String = [Char]
```

Strings implementados con listas

- convenientes de usar
- ineficientes

```
type String = [Char]
```

Strings implementados con listas

- convenientes de usar
- ineficientes

¿Qué tal usar arreglos?

Ejemplo

Calcular una función de hash a los caracteres alfabéticos de un archivo:

```
return ◦ foldl' hash 5381 ◦ map toLower ◦ filter isAlpha  
  ≍≍ readFile f  
where hash h c = h * 33 + ord c
```

dados

- $readFile :: FilePath \rightarrow IO String$
- $(\equiv\equiv) :: (Monad\ m) \Rightarrow (a \rightarrow m\ b) \rightarrow m\ a \rightarrow m\ b$

Ejemplo

Calcular una función de hash a los caracteres alfabéticos de un archivo:

```
return ◦ foldl' hash 5381 ◦ map toLower ◦ filter isAlpha  
  ≍≍ readFile f  
where hash h c = h * 33 + ord c
```

dados

- $readFile :: FilePath \rightarrow IO String$
- $(\equiv\equiv) :: (Monad\ m) \Rightarrow (a \rightarrow m\ b) \rightarrow m\ a \rightarrow m\ b$

Strings se suelen usar como flujos (streams)

- el string se recorre, modifica y escribe
- posiblemente varias veces

Ejemplo

Calcular una función de hash a los caracteres alfabéticos de un archivo:

```
return ◦ foldl' hash 5381 ◦ map toLower ◦ filter isAlpha  
  ≪≪ readFile f  
  where hash h c = h * 33 + ord c
```

dados

- $readFile :: FilePath \rightarrow IO String$
- $(\lll) :: (Monad\ m) \Rightarrow (a \rightarrow m\ b) \rightarrow m\ a \rightarrow m\ b$

Strings se suelen usar como flujos (streams)

- el string se recorre, modifica y escribe
- posiblemente varias veces

Objetivo: optimizaciones sin perder el estilo declarativo

Reimplementa eficientemente la mayoría de las funciones de lista

```
import Data.ByteString.Lazy as B
return ◦ B.foldl' hash 5381 ◦ B.map toLower ◦ B.filter isAlpha
    ≪≪ B.readFile f
where hash h c = h * 33 + ord c
```

Reimplementa eficientemente la mayoría de las funciones de lista

```
import Data.ByteString.Lazy as B
return ◦ B.foldl' hash 5381 ◦ B.map toLower ◦ B.filter isAlpha
    ≪≪ B.readFile f
where hash h c = h * 33 + ord c
```

Estructura eficiente

- **Data.ByteString**: arreglo de caracteres (unboxed)
data ByteString = BS ! (ForeignPtr Word8) ! Int ! Int

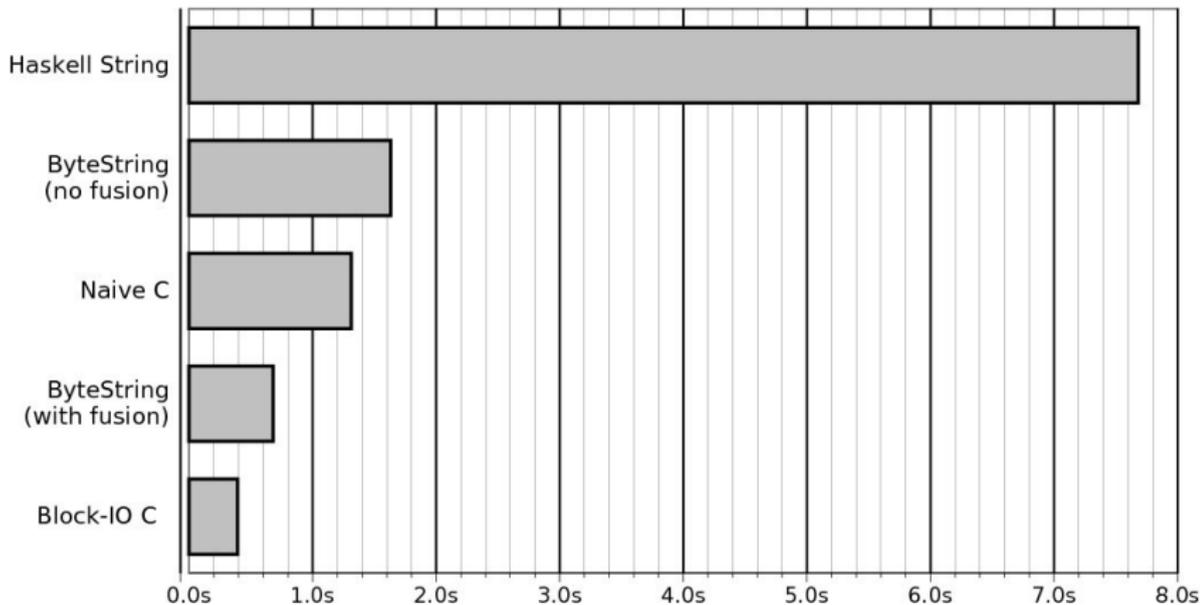
Reimplementa eficientemente la mayoría de las funciones de lista

```
import Data.ByteString.Lazy as B
return ◦ B.foldl' hash 5381 ◦ B.map toLower ◦ B.filter isAlpha
    ≪≪ B.readFile f
where hash h c = h * 33 + ord c
```

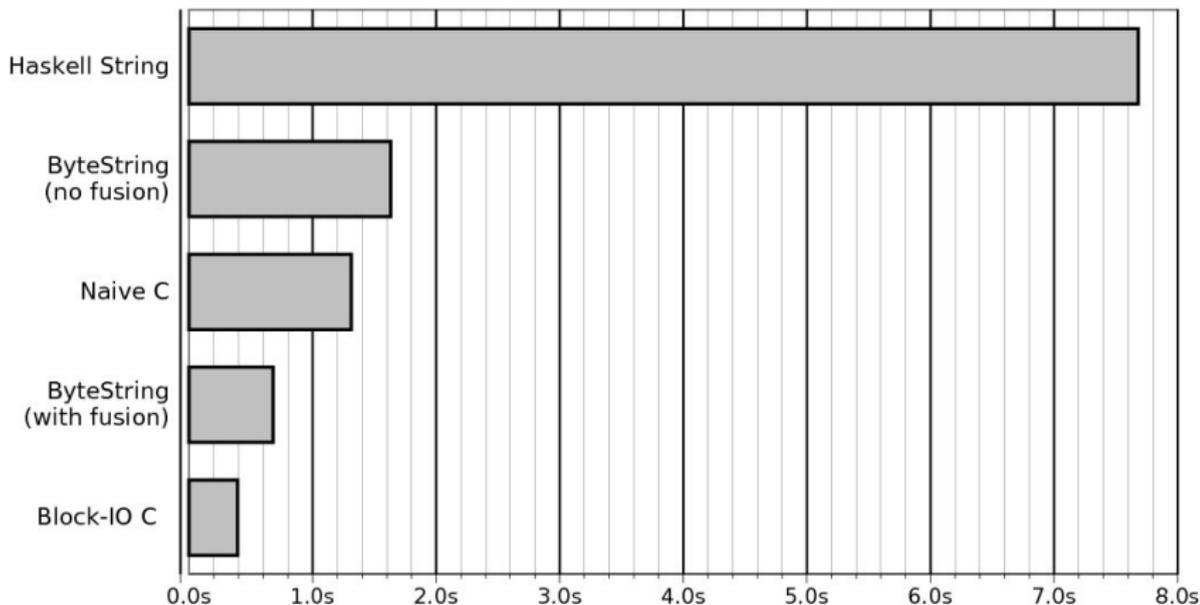
Estructura eficiente

- **Data.ByteString**: arreglo de caracteres (unboxed)
data ByteString = BS ! (ForeignPtr Word8) ! Int ! Int
- **Data.ByteString.Lazy**: lista de trozos estrictos
data ByteString = Empty | Chunk ! S.ByteString ByteString

Comparando...



Comparando...



Uso de array fusion para disminuir

- recorridas
- copias de la estructura de datos

Fusión y Deforestación

Fusión: habilidad de juntar múltiples recorridas sobre una estructura de datos

Deforestación: eliminación de estructuras de datos intermedias

Fusión y Deforestación

Fusión: habilidad de juntar múltiples recorridas sobre una estructura de datos

Deforestación: eliminación de estructuras de datos intermedias

Existe bastante teoría para el caso de listas

Fusión y Deforestación

Fusión: habilidad de juntar múltiples recorridos sobre una estructura de datos

Deforestación: eliminación de estructuras de datos intermedias

Existe bastante teoría para el caso de listas

El paper “Rewriting Haskell Strings” presenta una nueva forma de hacer fusión de arreglos/flujo

Fusión y Deforestación

Fusión: habilidad de juntar múltiples recorridas sobre una estructura de datos

Deforestación: eliminación de estructuras de datos intermedias

Existe bastante teoría para el caso de listas

El paper “Rewriting Haskell Strings” presenta una nueva forma de hacer fusión de arreglos/flujos

Idea

- leer el arreglo para producir un flujo
- procesar los elementos transformando el flujo
- escribir el flujo resultante en un nuevo arreglo

Construye una lista a partir de un valor semilla

$unfoldr :: (s \rightarrow Maybe (a, s)) \rightarrow s \rightarrow [a]$

$unfoldr\ next\ s = \mathbf{case\ next\ s\ of}$

$Nothing \rightarrow []$

$Just\ (x, r) \rightarrow x : unfoldr\ next\ r$

Construye una lista a partir de un valor semilla

```

unfoldr :: (s -> Maybe (a, s)) -> s -> [a]
unfoldr next s = case next s of
    Nothing -> []
    Just (x, r) -> x : unfoldr next r
  
```

ejemplos:

```

repeat          = unfoldr (\x -> Just (x, x))
replicate n x   = unfoldr (\n -> if n == 0 then Nothing
                             else Just (x, n - 1)) n
enumFromTo b e = unfoldr (\b -> if b > e then Nothing
                             else Just (b, b + 1)) b
  
```

Representando strings como flujos

Se utiliza un `foldr` como representación

- abstraer de la representación concreta
- permitir diferentes patrones de acceso

Representando strings como flujos

Se utiliza `unfoldr` como representación

- abstraer de la representación concreta
- permitir diferentes patrones de acceso

$$\text{unfoldr} :: (s \rightarrow \text{Maybe } (a, s)) \rightarrow s \rightarrow [a]$$
$$\text{unfoldr next } s = \mathbf{\text{case next } s \text{ of}}$$
$$\text{Nothing} \rightarrow []$$
$$\text{Just } (x, r) \rightarrow x : \text{unfoldr next } r$$

Representando strings como flujos

Se utiliza `unfoldr` como representación

- abstraer de la representación concreta
- permitir diferentes patrones de acceso

```
unfoldr :: (s → Maybe (a, s)) → s → [a]
```

```
unfoldr next s = case next s of
```

```
    Nothing → []
```

```
    Just (x, r) → x : unfoldr next r
```

```
data Stream s = Stream (s → Maybe (Word8, s)) s
```

Representando strings como flujos (2)

data *Stream* $s = \text{Stream } (s \rightarrow \text{Maybe } (\text{Word8}, s)) \ s$

Problemas

- no estamos interesados en el tipo s , sólo nos importa aplicar la función a la semilla
- por razones de eficiencia es bueno saber el largo del string
- también es bueno tener una tercera opción:
 - fin de string
 - próximo caracter

Representando strings como flujos (2)

data *Stream s = Stream (s → Maybe (Word8, s)) s*

Problemas

- no estamos interesados en el tipo s , sólo nos importa aplicar la función a la semilla
- por razones de eficiencia es bueno saber el largo del string
- también es bueno tener una tercera opción:
 - fin de string
 - próximo caracter
 - no hacer nada

Representando strings como flujos (3)

data *Stream* = $\forall s. \text{Stream } (s \rightarrow \text{Step } s) \text{ s Int}$

data *Step* s = *Done*
| *Yield Word8 s*
| *Skip s*

Representando strings como flujos (3)

data *Stream* = $\forall s. \text{Stream } (s \rightarrow \text{Step } s) s \text{ Int}$

data *Step* *s* = *Done*
| *Yield Word8 s*
| *Skip s*

Stream es un tipo **existencial**

Representando strings como flujos (3)

data *Stream* = $\forall s. \text{Stream } (s \rightarrow \text{Step } s) \rightarrow s \rightarrow \text{Int}$

data *Step* *s* = *Done*
| *Yield Word8 s*
| *Skip s*

Stream es un tipo **existencial**

El tipo del constructor es:

$\text{Stream} :: \forall s. (s \rightarrow \text{Step } s) \rightarrow s \rightarrow \text{Int} \rightarrow \text{Stream}$

el tipo *s* no aparece en el tipo resultado

Representando strings como flujos (3)

```
data Stream =  $\forall s.$ Stream (s  $\rightarrow$  Step s) s Int
```

```
data Step s = Done  
           | Yield Word8 s  
           | Skip s
```

Stream es un tipo **existencial**

El tipo del constructor es:

```
Stream ::  $\forall s.$ (s  $\rightarrow$  Step s)  $\rightarrow$  s  $\rightarrow$  Int  $\rightarrow$  Stream
```

el tipo *s* no aparece en el tipo resultado

El tipo *Step* representa el resultado, para cada elemento, de la función de paso

- *Done*: se terminó de procesar el flujo
- *Yield*: produce un elemento transformado de tipo *a*
- *Skip*: ignora ese elemento

ByteString \rightarrow Stream

$readUp :: ByteString \rightarrow Stream$

$readUp\ s = Stream\ next\ 0\ n$

where

$n = length\ s$

$next\ i \mid i < n = Yield\ (s!\ i)\ (i + 1)$
 $\mid otherwise = Done$

Stream \rightarrow ByteString

$writeUp :: Stream \rightarrow ByteString$

$writeUp (Stream\ next\ s\ n) = listArray\ (0,\ n - 1)$

$(unfoldStream\ next\ s)$

where

$unfoldStream\ next\ s =$

case $next\ s$ **of**

$Done \rightarrow []$

$Yield\ x\ r \rightarrow x : unfoldStream\ next\ r$

$Skip\ r \rightarrow unfoldStream\ next\ r$

Modificando un flujo (ejemplo *map*)

```
map :: (Word8 → Word8) → ByteString → ByteString  
map f = writeUp.mapS f.readUp
```

```
mapS :: (Word8 → Word8) → Stream → Stream  
mapS f (Stream next s n) = Stream next' s n
```

where

```
next' s = case next s of
```

```
    Done    → Done
```

```
    Yield x r → Yield (f x) r
```

```
    Skip r   → Skip r
```

readUp/writeUp fusion

readUp.writeUp \equiv id

readUp/writeUp fusion

readUp.writeUp \equiv id

En el ejemplo:

map f.map g

\equiv { Definición de map, dos veces }

writeUp.mapS f.readUp.writeUp.mapS g.readUp

\equiv { readUp / writeUp fusion usando reglas de reescritura de GHC }

writeUp.mapS f.mapS g.readUp

\equiv { unfolding de funciones no recursivas de GHC }

writeUp.mapS (f.g).readUp

Reglas de reescritura de GHC

Optimizador de GHC permite agregar reglas

Reglas de reescritura de GHC

Optimizador de GHC permite agregar reglas

La regla:

$$\text{readUp.writeUp} \equiv \text{id}$$

Reglas de reescritura de GHC

Optimizador de GHC permite agregar reglas

La regla:

$$\text{readUp}.\text{writeUp} \equiv \text{id}$$

puede ser escrita, usando pragmas:

```
{-# RULES
  "readUp/writeUp"
  forall x. (readUp (writeUp x)) = x
#-}
```

Reglas de reescritura de GHC

Optimizador de GHC permite agregar reglas

La regla:

$$\text{readUp.writeUp} \equiv \text{id}$$

puede ser escrita, usando pragmas:

```
{-# RULES
  "readUp/writeUp"
  forall x. (readUp (writeUp x)) = x
  #-}
```

Se chequea el tipado de las reglas, pero el usuario es responsable por su correctitud.