

## *Fusión en presencia de acumuladores*

Mónica Martínez

Facultad de Ingeniería  
Universidad de la República  
Pedeciba Informática

Maestria en Informática  
Orientador: Alberto Pardo



# AGENDA

## 1 DEFINICIÓN DEL PROBLEMA

- Fusión
- Acumulaciones
- Fusión con Acumulaciones

## 2 PROPUESTA DE SOLUCIÓN

- Short-Cut Fusion
- Roles de las acumulaciones
- Definición Ley Short-Cut Acumulativa
- Pruebas/Medidas

## 3 CONTRIBUCIÓN

## 4 TRABAJOS RELACIONADOS Y TRABAJO FUTURO

- Trabajos relacionados
- Trabajo Futuro



# PROGRAMACIÓN POR COMPOSICIÓN DE FUNCIONES

*factorial*  $:: \text{Num } a \Rightarrow a \rightarrow a$

*factorial*  $= \text{product} \circ \text{down}$

*product*  $:: \text{Num } a \Rightarrow [a] \rightarrow a$

*product*  $[] = 1$

*product*  $(a : as) = a * \text{product } as$

*down*  $:: \text{Num } a \Rightarrow a \rightarrow [a]$

*down*  $0 = []$

*down*  $n = n : \text{down } (n - 1)$



# PROGRAMACIÓN POR COMPOSICIÓN DE FUNCIONES

## VENTAJAS VS. DESVENTAJAS

### VENTAJAS

- Claridad
- Uso de bibliotecas
- Fácil mantenimiento

### DESVENTAJAS

- Pérdida de eficiencia
  - Uso de estructuras intermedias – comunicación

### ALTERNATIVAS

- Fusión

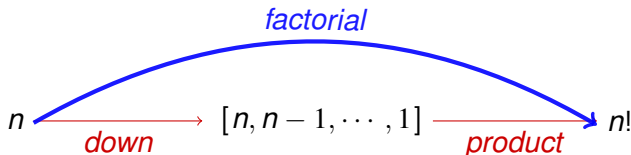


# FUSIÓN DE FUNCIONES

$$n \xrightarrow[\textit{down}]{} [n, n-1, \dots, 1] \xrightarrow[\textit{product}]{} n!$$



# FUSIÓN DE FUNCIONES



- No se genera la estructura intermedia
- Menos uso del garbage collector
- Menos gerenciamiento de la memoria



# FUSIÓN DE FUNCIONES

## DEFINICIÓN:

$$\textit{factorial } 0 = 1$$

$$\textit{factorial } n = n * \textit{factorial } (n - 1)$$

Sin estructura intermedia



# ACUMULACIONES

- Funciones recursivas que utilizan un parámetro adicional para el cálculo del resultado.
- Su uso es motivado por razones de eficiencia.
- Técnica de acumulaciones - transformación de definiciones recursivas en acumulaciones.



# ACUMULACIONES

*reverse*  $:: [a] \rightarrow [a]$

*reverse* [] = []

*reverse* (a : as) = *reverse* as ++ [a]



# ACUMULACIONES

*reverse*  $:: [a] \rightarrow [a]$

*reverse* [] = []

*reverse* (a : as) = *reverse* as ++ [a]

*reverse* xs = *areverse* (xs, [])

*areverse*  $:: ([a], [a]) \rightarrow [a]$

*areverse* ([], xs) = xs

*areverse* (a : as, xs) = *areverse* (as, a : xs)



# ACUMULACIONES

## FUSIÓN

- Muchas técnicas clásicas presentan dificultades al considerar acumulaciones.
- No alcanzan los acumuladores en el caso de acumulaciones como productoras.



# FUSIÓN CON ACUMULACIONES

Dada una lista de dígitos  $d_n \cdots d_1 d_0$  convertirla en un número.

Ejemplo:  $[5, 3, 7] \rightarrow 537$

$number :: [Int] \rightarrow Int$

$number\ ds = anumber\ (ds, [])$

$anumber\ (ds, xs) = horner\ (areverse\ (ds, xs))$

$horner\ [] = 0$

$horner\ (d : ds) = d + 10 * horner\ ds$

$areverse\ ([], xs) = xs$

$areverse\ (a : as, xs) = areverse\ (as, a : xs)$



# FUSIÓN CON ACUMULACIONES (II)

## Caso []

*anumber* ([], *xs*)

= { Definición *anumber* }

*horner* (*areverse* ([], *xs*))

= { Def. de *areverse* }

*horner xs*



# FUSIÓN CON ACUMULACIONES (III)

## Caso ( $a : as$ )

$anumber\ (d : ds, xs)$

= { Def. de  $anumber$  }

$horner\ (areverse\ (d : ds, xs))$

= { Def. de  $areverse$  }

$horner\ (areverse\ (ds, d : xs))$

= { Definición de  $anumber$  }

$anumber\ (ds, d : xs)$



# FUSIÓN CON ACUMULACIONES (IV)

## EN RESUMEN:

$$\text{anumber} ([], xs) = \text{horner } xs$$
$$\text{anumber} (d : ds, xs) = \text{anumber} (ds, d : xs)$$


# FUSIÓN CON ACUMULACIONES (IV)

## EN RESUMEN:

*anumber* ([], *xs*) = *horner xs*

*anumber* (*d* : *ds*, *xs*) = *anumber* (*ds*, *d* : *xs*)



# FUSIÓN CON ACUMULACIONES (IV)

## EN RESUMEN:

*anumber* ([], *xs*) = *horner xs*

*anumber* (*d* : *ds*, *xs*) = *anumber* (*ds*, *d* : *xs*)



# ACUMULACIONES

## FUSIÓN DE PROGRAMAS

- Problema abierto
- Diferentes abordajes
- Abordaje considerado: Short-Cut Fusion
  - Enfocado en el proceso de producción de la estructura intermedia
  - Sencillo, automatizable



# SHORT-CUT FUSION

$$\text{down } 0 = []$$

$$\text{down } n = n : \text{down } (n - 1)$$

$$\text{product } [] = 1$$

$$\text{product } (a : as) = a * \text{product } as$$



# SHORT-CUT FUSION

*down* 0 = []

*down*  $n$  =  $n$  : *down* ( $n - 1$ )

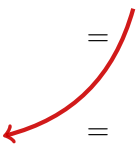
*product* [] = 1

*product* ( $a$  :  $as$ ) =  $a$  \* *product*  $as$



# SHORT-CUT FUSION

$down\ 0 = []$   
 $down\ n = n : down\ (n - 1)$   
 $product\ [] = 1$   
 $product\ (a : as) = a * product\ as$



# SHORT-CUT FUSION

$down\ 0 = []$   
 $down\ n = n : down\ (n - 1)$   
 $product\ [] = 1$   
 $product\ (a : as) = a * product\ as$



# SHORT-CUT FUSION

$down\ 0 = []$

$down\ n = n : down\ (n - 1)$

$product\ [] = 1$

$product\ (a : as) = a * product\ as$

$factorial\ 0 = 1$



# SHORT-CUT FUSION

$$\text{down } 0 = []$$

$$\text{down } n = n : \text{down } (n - 1)$$

$$\text{product } [] = 1$$

$$\text{product } (a : as) = a * \text{product } as$$

$$\text{factorial } 0 = 1$$



# SHORT-CUT FUSION

*down* 0 = []

*down* *n* = *n* : *down* (*n* - 1)

*product* [] = 1

*product* (*a* : *as*) = *a* \* *product as*

*factorial* 0 = 1

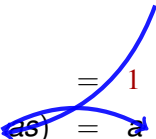


# SHORT-CUT FUSION

$$\text{down } 0 = []$$

$$\text{down } n = n : \text{down } (n - 1)$$

$$\text{product } [] = 1$$

$$\text{product } (a : as) = a * \text{product } as$$


$$\text{factorial } 0 = 1$$



# SHORT-CUT FUSION

*down* 0 = []

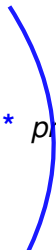
*down* *n* = *n* : *down* (*n* - 1)

*product* [] = 1

*product* (*a* : *as*) = *a* \* *product as*

*factorial* 0 = 1

*factorial* *n* = *n* \* *factorial* (*n* - 1)



# SHORT-CUT FUSION

$$\text{down } 0 = []$$

$$\text{down } n = n : \text{down } (n - 1)$$

$$\text{product } [] = 1$$

$$\text{product } (a : as) = a * \text{product } as$$

$$\text{factorial } 0 = 1$$

$$\text{factorial } n = n * \text{factorial } (n - 1)$$



# SHORT-CUT FUSION

## Consumidora - operador *fold*

*fold*  $:: (b, a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow b$

*fold* (*fn*, *fc*) [] = *fn*

*fold* (*fn*, *fc*) (*a* : *as*) = *fc* *a* (*fold* (*fn*, *fc*) *as*)



# SHORT-CUT FUSION

## Consumidora - operador *fold*

$$\text{fold} \quad :: (b, a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow b$$

$$\text{fold} (fn, fc) [] = fn$$

$$\text{fold} (fn, fc) (a : as) = fc a (\text{fold} (fn, fc) as)$$

$$\text{fold} (z, (\oplus)) [x_1, x_2, \dots, x_n] = x_1 \oplus (x_2 \oplus (\dots (x_n \oplus z) \dots))$$



# SHORT-CUT FUSION

## Consumidora - operador *fold*

$$\textit{fold} \quad :: (b, a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow b$$

$$\textit{fold} (fn, fc) [] = fn$$

$$\textit{fold} (fn, fc) (a : as) = fc a (\textit{fold} (fn, fc) as)$$

$$\textit{fold} (z, (\oplus)) [x_1, x_2, \dots, x_n] = x_1 \oplus (x_2 \oplus (\dots (x_n \oplus z) \dots))$$

$$\begin{aligned} \textit{product} [x_1, x_2, \dots, x_n] &= x_1 * (x_2 * (\dots (x_n * 1) \dots)) \\ &= \textit{fold} (1, (*)) \end{aligned}$$



# SHORT-CUT FUSION

## Productora - función *build*

$$\textit{build} \quad :: (\forall b . (b, a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow c \rightarrow b) \rightarrow c \rightarrow [a]$$
$$\textit{build } g = g ([], (:))$$


# SHORT-CUT FUSION

## Productora - función *build*

$$\textit{build} \quad :: (\forall b . (b, a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow c \rightarrow b) \rightarrow c \rightarrow [a]$$

$$\textit{build } g = g ([], (:))$$

$$\textit{down } 0 = []$$

$$\textit{down } n = n : \textit{down } (n - 1)$$


# SHORT-CUT FUSION

## Productora - función *build*

$$\textit{build} \quad :: (\forall b . (b, a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow c \rightarrow b) \rightarrow c \rightarrow [a]$$

$$\textit{build } g = g ([], (:))$$

$$\textit{down} \quad = \textit{build } g\textit{down}$$

**where**

$$g\textit{down } (fn, fc) \ 0 = fn$$

$$g\textit{down } (fn, fc) \ m = fc \ m \ (g\textit{down } (fn, fc) \ (m - 1))$$


# SHORT-CUT FUSION

## REGLA FOLD/BUILD

$$g :: \forall b . (b, a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow c \rightarrow b$$

 $\Rightarrow$ 

$$\text{fold} (fn, fc) \circ \text{build } g = g (fn, fc)$$



# SHORT-CUT FUSION

*product*            = *fold* (1, (\*))

*down*              = *build*   *gdown*

**where**

*gdown* (*fn*, *fc*) 0 = *fn*

*gdown* (*fn*, *fc*) *m* = *fc* *m* (*gdown* (*fn*, *fc*) (*m* − 1))

*product* ∘ *down*            =



# SHORT-CUT FUSION

$product = fold\ (1, (*))$

$down = build\ gdown$

**where**

$gdown\ (fn, fc)\ 0 = fn$

$gdown\ (fn, fc)\ m = fc\ m\ (gdown\ (fn, fc)\ (m - 1))$

$product \circ down = gdown$



# SHORT-CUT FUSION

$product = fold\ (1, (*))$

$down = build\ gdown$

**where**

$gdown\ (fn, fc)\ 0 = fn$

$gdown\ (fn, fc)\ m = fc\ m\ (gdown\ (fn, fc)\ (m - 1))$

$product \circ down = gdown(1,$



# SHORT-CUT FUSION

$product = fold\ (1, (*))$

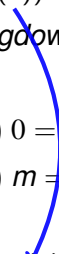
$down = build\ gdown$

**where**

$gdown\ (fn, fc)\ 0 = fn$

$gdown\ (fn, fc)\ m = fc\ m\ (gdown\ (fn, fc)\ (m - 1))$

$product \circ down = gdown(1, (*))$



# SHORT-CUT FUSION

*product* = *fold* (1, (\*))

*down* = *build gdown*

**where**

*gdown* (*fn*, *fc*) 0 = *fn*

*gdown* (*fn*, *fc*) *m* = *fc m* (*gdown* (*fn*, *fc*) (*m* - 1))

*product*  $\circ$  *down* = *gdown*(1, (\*))

*factorial* 0 = 1

*factorial* *n* = *n* \* *factorial* (*n* - 1)



# ACUMULACIONES COMO CONSUMIDORAS

$\text{factorial } m = \text{aproduct } (\text{down } m) 1$

$\text{down} = \text{build } \text{gdown}$

**where**

$\text{gdown } (fn, fc) 0 = fn$

$\text{gdown } (fn, fc) m = fc\ m (\text{gdown } (fn, fc) (m - 1))$

$\text{aproduct} :: \text{Num } a \Rightarrow [a] \rightarrow a \rightarrow a$

$\text{aproduct } []\ n = n$

$\text{aproduct } (a : as)\ n = \text{aproduct } as\ (a * n)$



# ACUMULACIONES COMO CONSUMIDORAS

$$\text{aproduct } [] \ n \quad = \quad n$$

$$\text{aproduct } (a : as) \ n \quad = \quad \text{aproduct } as \ (a * n)$$



# ACUMULACIONES COMO CONSUMIDORAS

$$\text{aproduct } [] \ n = n$$

$$\text{aproduct } (a : as) \ n = \text{aproduct } as \ (a * n)$$

$$\text{aproduct } [] = \lambda n \rightarrow n$$

$$\text{aproduct } (a : as) = \lambda n \rightarrow \text{aproduct } as \ (a * n)$$



# ACUMULACIONES COMO CONSUMIDORAS

$$\text{aproduct } [] \ n = n$$

$$\text{aproduct } (a : as) \ n = \text{aproduct } as \ (a * n)$$

$$\text{aproduct } [] = \lambda n \rightarrow n$$

$$\text{aproduct } (a : as) = \lambda n \rightarrow \text{aproduct } as \ (a * n)$$

$$\text{aproduct} = \text{fold } (id, mult)$$

$$\text{where } mult \ a \ r = \lambda p \rightarrow r \ (a * p)$$



# ACUMULACIONES COMO CONSUMIDORAS

*fold de alto orden*

$$\text{aproduct } [] \ n = n$$

$$\text{aproduct } (a : as) \ n = \text{aproduct } as \ (a * n)$$

$$\text{aproduct } [] = \lambda n \rightarrow n$$

$$\text{aproduct } (a : as) = \lambda n \rightarrow \text{aproduct } as \ (a * n)$$

$$\text{aproduct} = \text{fold } (id, mult)$$

$$\text{where } mult \ a \ r = \lambda p \rightarrow r \ (a * p)$$



# ACUMULACIONES COMO CONSUMIDORAS

*fold de alto orden*

$$\text{aproduct } [] \ n = n$$

$$\text{aproduct } (a : as) \ n = \text{aproduct } as \ (a * n)$$

$$\text{aproduct } [] = \lambda n \rightarrow n$$

$$\text{aproduct } (a : as) = \lambda n \rightarrow \text{aproduct } as \ (a * n)$$

$$\text{aproduct} = \text{fold } (id, mult)$$

$$\text{where } mult \ a \ r = \lambda p \rightarrow r \ (a * p)$$

Short-Cut Fusion Standard



# ACUMULACIONES COMO CONSUMIDORAS

$$\begin{aligned} \text{factorial } m &= \text{aproduct } (\text{down } m) \ 1 \\ &= \text{fold } (\text{id}, \text{mult}) (\text{build } g\text{down } m) \ 1 \end{aligned}$$



# ACUMULACIONES COMO CONSUMIDORAS

$$\begin{aligned}
 \text{factorial } m &= \text{aproduct } (\text{down } m) \ 1 \\
 &= \text{fold } (\text{id}, \text{mult}) (\text{build } \text{gdown } m) \ 1 \\
 &= \text{gdown } (\text{id}, \text{mult}) \ m \ 1
 \end{aligned}$$

Se define:  $\text{afact} = \text{gdown } (\text{id}, \text{mult})$

$$\text{afact} \ 0 = \text{id}$$

$$\text{afact} \ m = \text{afact} \ (m - 1) \circ (m*)$$

Lista de llamadas pendientes



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

- 1 Acumulador como contexto
- 2 Acumulador como parte de la estructura
- 3 Mixto



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## ACUMULADOR - CONTEXTO

$pisum :: ([Integer], Integer) \rightarrow Integer$

$pisum = product \circ isum$

*isum* - Devuelve la suma de los prefijos de una lista

$isum ([1, 2, 3], 0) = [0, 1, 3, 6]$



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## ACUMULADOR - CONTEXTO

$pisum :: ([Integer], Integer) \rightarrow Integer$

$pisum = product \circ isum$

*isum* - Devuelve la suma de los prefijos de una lista

$isum ([1, 2, 3], 0) = [0, 1, 3, 6]$

$isum :: Num\ a \Rightarrow ([a], a) \rightarrow [a]$

$isum ([], s) = [s]$

$isum (a : as, s) = s : isum (as, a + s)$

$product = fold\ (1, (*))$



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## ACUMULADOR - CONTEXTO

*isum* = *build gism*

**where**  $gism\ (fn, fc)\ ([], s) = fc\ s\ fn$

$gism\ (fn, fc)\ (a : as, s) = fc\ s\ (gism\ (fn, fc)\ (as, a + s))$



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## ACUMULADOR - CONTEXTO

$isum = build\ gism$

**where**  $gism\ (fn, fc)\ ([], s) = fc\ s\ fn$

$gism\ (fn, fc)\ (a : as, s) = fc\ s\ (gism\ (fn, fc)\ (as, a + s))$

$pisum = product \circ isum$

$pisum = fold\ (1, (*)) \circ build\ gism$



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## ACUMULADOR - CONTEXTO

$isum = build\ gism$

**where**  $gism\ (fn, fc)\ ([], s) = fc\ s\ fn$

$gism\ (fn, fc)\ (a : as, s) = fc\ s\ (gism\ (fn, fc)\ (as, a + s))$

$pisum = product \circ isum$

$pisum = fold\ (1, (*)) \circ build\ gism$

Short-Cut Fusion Standard



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## ACUMULADOR - CONTEXTO

$$isum = build\ gism$$

$$\textbf{where} \quad gism\ (fn, fc)\ ([], s) = fc\ s\ fn$$

$$gism\ (fn, fc)\ (a : as, s) = fc\ s\ (gism\ (fn, fc)\ (as, a + s))$$

$$pisum = product \circ isum$$

$$pisum = fold\ (1, (*)) \circ build\ gism$$

$$= gism\ (1, (*))$$

## Short-Cut Fusion Standard

$$pisum\ ([], s) = s$$

$$pisum\ (a : as, s) = s * pisum\ (as, a + s)$$



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## ACUMULADOR - PARTE DE LA ESTRUCTURA

$$\text{number } ds \quad = \quad \text{anumber } (ds, [])$$

$$\text{anumber } (ds, xs) = \text{horner } (\text{areverse } (ds, xs))$$

$$\text{anumber } ([], xs) \quad = \quad \text{horner } xs$$

$$\text{anumber } (d : ds, xs) = \text{anumber } (ds, d : xs)$$


# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## ACUMULADOR - PARTE DE LA ESTRUCTURA

*number ds* = *anumber (ds, [])*

*anumber (ds, xs)* = *horner (areverse (ds, xs))*

*anumber ([], xs)* = *horner xs*

*anumber (d : ds, xs)* = *anumber (ds, d : xs)*



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## ACUMULADOR - PARTE DE LA ESTRUCTURA

$number\ ds = anumber\ (ds, [])$

$anumber\ (ds, xs) = horner\ (areverse\ (ds, xs))$

$anumber\ ([], xs) = horner\ xs$

$anumber\ (d : ds, xs) = anumber\ (ds, d : xs)$

### DEF. ESPERADA

$anumber\ (ds, xs) = anumber'\ (ds, horner\ xs)$

$anumber'\ ([], z) = z$

$anumber'\ (a : as, z) = anumber'\ (as, a + 10 * z)$



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## ACUMULADOR - PARTE DE LA ESTRUCTURA

### EN GENERAL:

*prod* ::  $(a, b) \rightarrow b$

*cons* ::  $b \rightarrow c$

*fus* ::  $(a, c) \rightarrow c$

$\text{cons} (\text{prod} (t, z)) = \text{fus} (t, \text{cons } z)$



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## APLICACIÓN SHORT-CUT FUSION (CONSUMIDORA)

$$anumber(ds, xs) = horner(reverse(ds), xs)$$

$$horner [] = 0$$

$$horner (d : ds) = d + 10 * horner ds$$

$$horner = fold (id, h)$$

$$\text{where } h\ d\ r = d + 10 * r$$



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## APLICACIÓN SHORT-CUT FUSION (PRODUCTORA)

$$anumber(ds, xs) = horner(areverse(ds, xs))$$

$$areverse([], xs) = xs$$

$$areverse(a : as, xs) = areverse(as, a : xs)$$

$$areverse = build\ grev$$

**where**

$$grev(fn, fc)([], xs) = xs$$

$$grev(fn, fc)(a : as, xs) = grev(fn, fc)(as, fc\ a\ xs)$$



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## APLICACIÓN SHORT-CUT FUSION (PRODUCTORA)

$$anumber\ (ds, xs) \quad = \quad horner\ (areverse\ (ds, xs))$$

$$areverse\ ([], xs) \quad = \quad xs$$

$$areverse\ (a : as, xs) = areverse\ (as, a : xs)$$

$$areverse = build\ grev$$

**where**

$$grev\ (fn, fc)\ (as, xs) \quad = \quad grev'\ (fn, fc)\ (as, id\ xs)$$

$$grev'\ (fn, fc)\ ([], xs) \quad = \quad xs$$

$$grev'\ (fn, fc)\ (a : as, xs) = grev'\ (fn, fc)\ (as, fc\ a\ xs)$$



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## APLICACIÓN SHORT-CUT FUSION (PRODUCTORA)

$$anumber\ (ds, xs) \quad = \quad horner\ (areverse\ (ds, xs))$$

$$areverse\ ([], xs) \quad = \quad xs$$

$$areverse\ (a : as, xs) = areverse\ (as, a : xs)$$

$$areverse = build\ grev$$

**where**

$$grev\ (fn, fc)\ (as, xs) \quad = \quad grev'\ (fn, fc)\ (as, fold\ ([], (:))\ xs)$$

$$grev'\ (fn, fc)\ ([], xs) \quad = \quad xs$$

$$grev'\ (fn, fc)\ (a : as, xs) = grev'\ (fn, fc)\ (as, fc\ a\ xs)$$



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## APLICACIÓN SHORT-CUT FUSION (PRODUCTORA)

$$anumber\ (ds, xs) \quad = \quad horner\ (areverse\ (ds, xs))$$

$$areverse\ ([], xs) \quad = \quad xs$$

$$areverse\ (a : as, xs) = areverse\ (as, a : xs)$$

$$areverse = build\ grev$$

where

$$grev\ (fn, fc)\ (as, xs) \quad = \quad grev'\ (fn, fc)\ (as, fold\ (fn, fc)\ xs)$$

$$grev'\ (fn, fc)\ ([], xs) \quad = \quad xs$$

$$grev'\ (fn, fc)\ (a : as, xs) = grev'\ (fn, fc)\ (as, fc\ a\ xs)$$



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## SHORT-CUT FUSION ACUMULATIVA

Objetivo : Explicitar la existencia del acumulador.

$$\textit{build} \quad :: (\forall b . (b, a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow c \rightarrow b) \rightarrow c \rightarrow [a]$$
$$\textit{build } g = g ([], (:))$$


# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## SHORT-CUT FUSION ACUMULATIVA

Objetivo : Explicitar la existencia del acumulador.

$$\text{buildA} \quad :: (\forall b . (b, a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow (c, b) \rightarrow b) \rightarrow (c, [a]) \rightarrow [a]$$

$$\text{buildA } g = g ([], (:))$$


# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## SHORT-CUT FUSION ACUMULATIVA

Objetivo : Explicitar la existencia del acumulador.

$$buildA \quad :: (\forall b . (b, a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow (c, b) \rightarrow b) \rightarrow (c, [a]) \rightarrow [a]$$

$$buildA \, g = g \, ([], (:))$$

### REGLA FOLD/BUILD ACUMULATIVA

$$g :: \forall b . (b, a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow (c, b) \rightarrow b$$

$\Rightarrow$

$$fold \, (fn, fc) \circ buildA \, g = g \, (fn, fc) \circ (id \times (fold \, (fn, fc)))$$



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## SHORT-CUT FUSION ACUMULATIVA

*areverse* = *buildA grev*

**where**

*grev* (*fn*, *fc*) ([], *z*) = *z*

*grev* (*fn*, *fc*) (*a* : *as*, *z*) = *grev* (*fn*, *fc*) (*as*, *fc a z*)

*horner* = *fold* (0, *h*)

**where** *h d r* = *d* + 10 \* *r*



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## SHORT-CUT FUSION ACUMULATIVA

*areverse* = *buildA grev*

**where**

*grev* (*fn*, *fc*) ([], *z*) = *z*

*grev* (*fn*, *fc*) (*a* : *as*, *z*) = *grev* (*fn*, *fc*) (*as*, *fc a z*)

*horner* = *fold* (0, *h*)

**where** *h d r* = *d* + 10 \* *r*

*anumber* (*ds*, *xs*) = *grev* (0, *h*) (*ds*, *horner as*)



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## SHORT-CUT FUSION ACUMULATIVA

*areverse* = *buildA grev*

**where**

*grev* (*fn*, *fc*) ([], *z*) = *z*

*grev* (*fn*, *fc*) (*a* : *as*, *z*) = *grev* (*fn*, *fc*) (*as*, *fc a z*)

*horner* = *fold* (0, *h*)

**where** *h d r* = *d* + 10 \* *r*

*anumber* (*ds*, *xs*) = *anumber'* (*ds*, *horner xs*)



# ACUMULACIONES COMO PRODUCTORAS

## SHORT-CUT FUSION ACUMULATIVA

$areverse = buildA\ grev$

**where**

$$grev\ (fn, fc)\ ([], z) = z$$

$$grev\ (fn, fc)\ (a : as, z) = grev\ (fn, fc)\ (as, fc\ a\ z)$$

$horner = fold\ (0, h)$

**where**  $h\ d\ r = d + 10 * r$

$$anumber\ (ds, xs) = anumber'\ (ds, horner\ xs)$$

$$anumber'\ ([], z) = z$$

$$anumber'\ (a : as, z) = anumber'\ (as, a + 10 * z)$$


# PRUEBAS REALIZADAS

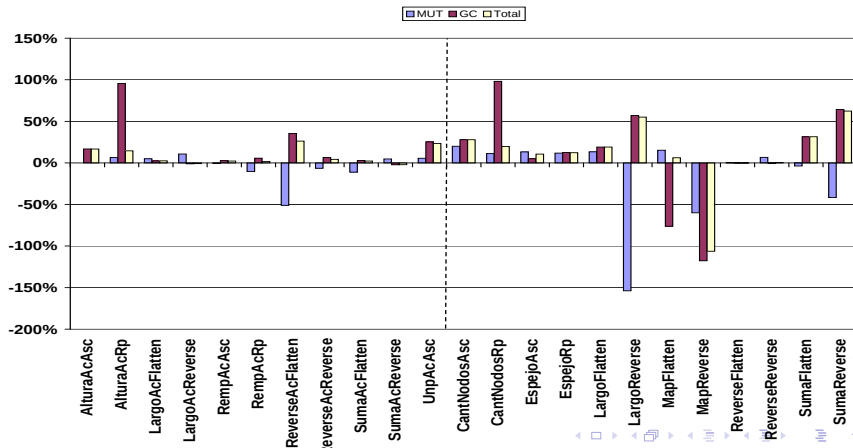
- Conjunto de programas simples
- Dos grupos según tipo consumidora
- Diferentes versiones (Original - Final)
- Medidas Tiempo / Espacio
- “Aislado” de las optimizaciones del compilador



# MEDIDAS DE TIEMPO

## RELACIÓN FINAL/ORIGINAL

$$\%Mejora = (T_{OR} - T_{FN}) / T_{OR}$$



# MAPREVERSE - CÓDIGOS

*mapReverse f [x<sub>1</sub>, x<sub>2</sub> ··· , x<sub>n</sub>] ac*

## ORIGINAL

*mapReverse f term ac = map f (areverse (term, ac))*

*map f [] = []*

*map f (x : xs) = (f x) : (map f xs)*

## FINAL

*mapReverse f term ac = fus f (term, map f ac)*

**where**

*fus f ([], ac) = ac*

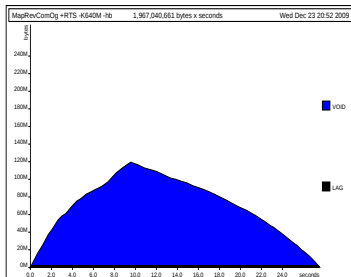
*fus f (a : x, ac) = fus f (x, (f a) : ac)*



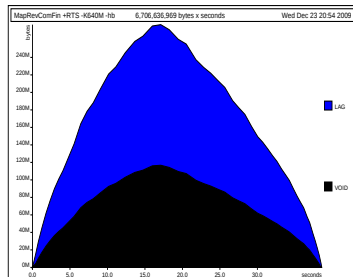
# MAPREVERSE - RESEÑA BIOGRÁFICA

## TIPOS DE CELDAS

Original



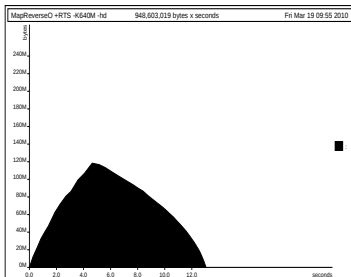
Final



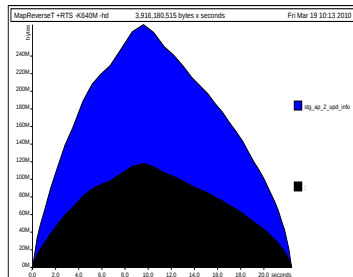
# MAPREVERSE - RESEÑA HISTÓRICA DE CLAUSURAS

## FUNCIONES CREADORAS

Original



Final



# MAPREVERSE - EVALUACIÓN

## ORIGINAL

$$\text{map } f \text{ (areverse } ([x_1, x_2, \dots, x_n], ac))$$

... ..

$$= f \ x_n : \text{map } f \ x_{n-1} : \dots : x_2 : x_1 : ac$$

## FINAL

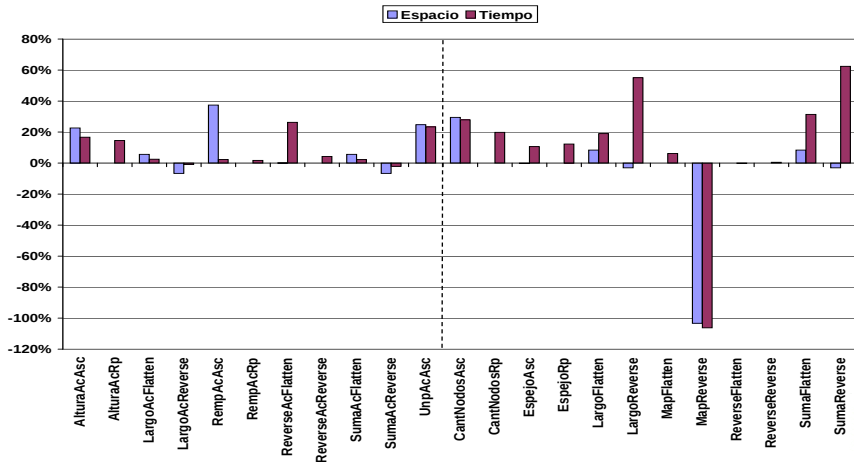
$$\text{fus } f \text{ } ([x_1, x_2, \dots, x_n], \text{map } f \text{ } ac)$$

... ..

$$= f \ x_n : \dots : f \ x_1 : \text{map } f \text{ } ac$$


# TIEMPO - ESPACIO

## RELACIÓN FINAL/ORIGINAL



# RESUMEN DE LAS PRUEBAS

- Programas considerados - Funciones productoras acumulativas



# RESUMEN DE LAS PRUEBAS

- Programas considerados - Funciones productoras acumulativas
- Medidas de tiempo
  - Consumidoras Acumulativas → Se mantiene el tiempo total
  - Consumidoras No acumulativas → Mejora el tiempo total



# RESUMEN DE LAS PRUEBAS

- Programas considerados - Funciones productoras acumulativas
- Medidas de tiempo
  - Consumidoras Acumulativas → Se mantiene el tiempo total
  - Consumidoras No acumulativas → Mejora el tiempo total
- Medidas de espacio → Mejoras en el espacio implican mejoras del tiempo



# CONTRIBUCIÓN I

- Definición Ley Short-Cut Acumulativa
  - Explicita la existencia del acumulador en las productoras
  - Eficaz en la eliminación de la estructura de datos intermedia
  - Generalizable a cualquier tipo de datos
  - Pruebas Tiempo/Espacio



## CONTRIBUCIÓN II

- Otro Enfoque: operador *afold*
  - Operador recursivo + leyes de fusión
  - Característica  $\rightarrow$  función de acumulación explícita
  - Menos restricciones  $\rightarrow$  Operador Extendido
    - Leyes de fusión
  - Caso de Estudio : Fisión



# TRABAJOS RELACIONADOS

- Lazy Composition
  - Definiciones circulares
- Fusión Algebraica
  - Teoría de Monoides
- Derivación de Acumulaciones
  - Leyes de fusión
- *destroy / unfold*
  - Regla dual a Short-Cut Fusion
- *dmap*
  - Operador *dmap* extensión al map



# TRABAJOS RELACIONADOS

- Lazy Composition
  - Definiciones circulares ↓ Prod
- Fusión Algebraica
  - Teoría de Monoides
- Derivación de Acumulaciones
  - Leyes de fusión
- *destroy / unfold*
  - Regla dual a Short-Cut Fusion
- *dmap*
  - Operador *dmap* extensión al map



# TRABAJOS RELACIONADOS

- Lazy Composition
  - Definiciones circulares ↓ Prod
- Fusión Algebraica
  - Teoría de Monoides ↓ Prod
- Derivación de Acumulaciones
  - Leyes de fusión
- *destroy / unfold*
  - Regla dual a Short-Cut Fusion
- *dmap*
  - Operador *dmap* extensión al map



# TRABAJOS RELACIONADOS

- Lazy Composition
  - Definiciones circulares  $\downarrow$  Prod
- Fusión Algebraica
  - Teoría de Monoides  $\downarrow$  Prod
- Derivación de Acumulaciones
  - Leyes de fusión  $\approx$  leyes de *afold*
- *destroy / unfold*
  - Regla dual a Short-Cut Fusion
- *dmap*
  - Operador *dmap* extensión al map



# TRABAJOS RELACIONADOS

- Lazy Composition
  - Definiciones circulares  $\downarrow$  Prod
- Fusión Algebraica
  - Teoría de Monoides  $\downarrow$  Prod
- Derivación de Acumulaciones
  - Leyes de fusión  $\approx$  leyes de *afold*
- *destroy / unfold*
  - Regla dual a Short-Cut Fusion  $\text{Prod} \approx \text{zip} / \text{Cons} = \text{foldl}$
- *dmap*
  - Operador *dmap* extensión al map



# TRABAJOS RELACIONADOS

- Lazy Composition
  - Definiciones circulares  $\downarrow$  Prod
- Fusión Algebraica
  - Teoría de Monoides  $\downarrow$  Prod
- Derivación de Acumulaciones
  - Leyes de fusión  $\approx$  leyes de *afold*
- *destroy* / *unfold*
  - Regla dual a Short-Cut Fusion  $\text{Prod} \approx \text{zip} / \text{Cons} = \text{foldl}$
- *dmap*
  - Operador *dmap* extensión al map Muy restrictivo



# TRABAJO FUTURO

- Automatización
- Programas de mayor complejidad
- Optimizaciones al programa transformado
- Interacción de optimizaciones



## *Fusión en presencia de acumuladores*

Mónica Martínez

Facultad de Ingeniería  
Universidad de la República  
Pedeciba Informática

Maestria en Informática  
Orientador: Alberto Pardo

