

# Programación Funcional en Haskell

## Primera parte

### Paradigmas de Lenguajes de Programación

Departamento de Ciencias de la Computación  
Universidad de Buenos Aires

27 de agosto de 2024

# Repaso: usando GHCi

Cómo empezar:

```
$
```

# Repaso: usando GHCi

Cómo empezar:

```
$ ghci  
Loading ...  
Prelude>
```

# Repaso: usando GHCi

Cómo empezar:

```
$ ghci  
Loading ...  
Prelude>:q  
Leaving GHCi.  
$
```

# Repaso: usando GHCi

Cómo empezar:

```
$ ghci
Loading ...
Prelude>:q
Leaving GHCi.
$ ghci test.hs
Loading ...
[1 of 1] Compiling Main ( test.hs, interpreted )
Ok, modules loaded: Main.
*Main>
```

# Repaso: usando GHCi

Cómo empezar:

```
$ ghci
Loading ...
Prelude>:q
Leaving GHCi.
$ ghci test.hs
Loading ...
[1 of 1] Compiling Main ( test.hs, interpreted )
Ok, modules loaded: Main.
*Main>
```

Otros comandos útiles:

- Para recargar: `:r`
- Para cargar otro archivo: `:l archivo.hs`
- Para conocer el tipo de una expresión: `:t True`

# Currificación y aplicación parcial

```
prod :: (Int, Int) -> Int
prod (x, y) = x * y

prod' :: Int -> Int -> Int
prod' x y = x * y
```

¿Qué hacen estas funciones?

# Currificación y aplicación parcial

```
prod :: (Int, Int) -> Int
prod (x, y) = x * y

prod' :: Int -> Int -> Int
prod' x y = x * y
```

¿Qué hacen estas funciones?

Podría decirse que ambas “toman dos argumentos  $(x, y)$  y devuelven su producto”. Pero esto no es del todo así...



# Currificación y aplicación parcial

```
prod :: (Int, Int) -> Int
prod (x, y) = x * y

prod' :: Int -> Int -> Int
prod' x y = x * y
```

Las funciones en Haskell siempre toman un único argumento.

# Currificación y aplicación parcial

```
prod :: (Int, Int) -> Int
prod (x, y) = x * y

prod' :: Int -> Int -> Int
prod' x y = x * y
```

Las funciones en Haskell siempre toman un único argumento.

Entonces ¿qué hacen estas funciones?

# Currificación y aplicación parcial

```
prod :: (Int, Int) -> Int
prod (x, y) = x * y

prod' :: Int -> Int -> Int
prod' x y = x * y
```

Las funciones en Haskell siempre toman un único argumento.

Entonces ¿qué hacen estas funciones?

- prod recibe una **tupla** de dos elementos.

# Currificación y aplicación parcial

```
prod :: (Int, Int) -> Int
prod (x, y) = x * y

prod' :: Int -> Int -> Int
prod' x y = x * y
```

Las funciones en Haskell siempre toman un único argumento.

Entonces ¿qué hacen estas funciones?

- prod recibe una tupla de dos elementos.
- ¿¿Y prod'??

# Currificación y aplicación parcial

```
prod :: (Int, Int) -> Int
prod (x, y) = x * y

prod' :: Int -> (Int -> Int)
(prod' x) y = x * y
```

Las funciones en Haskell siempre toman un único argumento.

Entonces ¿qué hacen estas funciones?

- prod recibe una tupla de dos elementos.
- prod' es una función que **toma un  $x$**  de tipo Int y **devuelve una función** de tipo Int -> Int, cuyo comportamiento es tomar un entero y multiplicarlo por  $x$ .

# Currificación y aplicación parcial

```
prod :: (Int, Int) -> Int
prod (x, y) = x * y

prod' :: Int -> (Int -> Int)
(prod' x) y = x * y
```

Las funciones en Haskell siempre toman un único argumento.

Entonces ¿qué hacen estas funciones?

- prod recibe una tupla de dos elementos.
- prod' es una función que **toma un  $x$**  de tipo Int y **devuelve una función** de tipo Int -> Int, cuyo comportamiento es tomar un entero y multiplicarlo por  $x$ .  
En particular, (prod' 2) es la función que duplica.

# Currificación y aplicación parcial

```
prod :: (Int, Int) -> Int
prod (x, y) = x * y

prod' :: Int -> (Int -> Int)
(prod' x) y = x * y
```

Las funciones en Haskell siempre toman un único argumento.

Entonces ¿qué hacen estas funciones?

- `prod` recibe una tupla de dos elementos.
- `prod'` es una función que **toma un `x`** de tipo `Int` y **devuelve una función** de tipo `Int -> Int`, cuyo comportamiento es tomar un entero y multiplicarlo por `x`.

En particular, `(prod' 2)` es la función que duplica.

Una definición equivalente de `prod'` usando funciones anónimas:

```
prod' x = \y -> x*y
```

# Currificación y aplicación parcial

```
prod :: (Int, Int) -> Int
prod (x, y) = x * y

prod' :: Int -> (Int -> Int)
(prod' x) y = x * y
```

Las funciones en Haskell siempre toman un único argumento.

Entonces ¿qué hacen estas funciones?

- `prod` recibe una tupla de dos elementos.
- `prod'` es una función que **toma un `x`** de tipo `Int` y **devuelve una función** de tipo `Int -> Int`, cuyo comportamiento es tomar un entero y multiplicarlo por `x`.

En particular, `(prod' 2)` es la función que duplica.

Una definición equivalente de `prod'` usando funciones anónimas:

```
prod' x = \y -> x*y
```

Decimos que `prod'` es la versión **currificada** de `prod`.



## Ejercicio

Definir las siguientes funciones:

- 1  $\text{curry} :: ((a,b) \rightarrow c) \rightarrow (a \rightarrow b \rightarrow c)$   
que devuelve la versión currificada de una función no currificada.
- 2  $\text{uncurry} :: (a \rightarrow b \rightarrow c) \rightarrow ((a,b) \rightarrow c)$   
que devuelve la versión no currificada de una función currificada.

Los paréntesis en gris no son necesarios, pero es útil escribirlos cuando estamos aprendiendo y queremos ver más explícitamente que estamos devolviendo una función.

## Ejercicios

Sea la función:

```
prod :: Int -> Int -> Int
```

```
prod x y = x * y
```

## Ejercicios

Sea la función:

```
prod :: Int -> Int -> Int  
prod x y = x * y
```

Definimos `doble x = prod 2 x`

- 1 ¿Cuál es el tipo de `doble`?

## Ejercicios

Sea la función:

```
prod :: Int -> Int -> Int
```

```
prod x y = x * y
```

Definimos `doble x = prod 2 x`

- 1 ¿Cuál es el tipo de `doble`?
- 2 ¿Qué pasa si cambiamos la definición por `doble = prod 2`?

## Ejercicios

Sea la función:

```
prod :: Int -> Int -> Int
```

```
prod x y = x * y
```

Definimos `doble x = prod 2 x`

- 1 ¿Cuál es el tipo de `doble`?
- 2 ¿Qué pasa si cambiamos la definición por `doble = prod 2`?
- 3 ¿Qué significa `(+) 1`?

## Ejercicios

Sea la función:

```
prod :: Int -> Int -> Int  
prod x y = x * y
```

Definimos `doble x = prod 2 x`

- 1 ¿Cuál es el tipo de `doble`?
- 2 ¿Qué pasa si cambiamos la definición por `doble = prod 2`?
- 3 ¿Qué significa `(+) 1`?
- 4 Definir las siguientes funciones de forma similar a `(+) 1`:

## Ejercicios

Sea la función:

```
prod :: Int -> Int -> Int  
prod x y = x * y
```

Definimos `doble x = prod 2 x`

- ❶ ¿Cuál es el tipo de `doble`?
- ❷ ¿Qué pasa si cambiamos la definición por `doble = prod 2`?
- ❸ ¿Qué significa `(+) 1`?
- ❹ Definir las siguientes funciones de forma similar a `(+) 1`:
  - `triple :: Float -> Float`

## Ejercicios

Sea la función:

```
prod :: Int -> Int -> Int  
prod x y = x * y
```

Definimos `doble x = prod 2 x`

- ❶ ¿Cuál es el tipo de `doble`?
- ❷ ¿Qué pasa si cambiamos la definición por `doble = prod 2`?
- ❸ ¿Qué significa `(+) 1`?
- ❹ Definir las siguientes funciones de forma similar a `(+) 1`:
  - `triple :: Float -> Float`
  - `esMayorDeEdad :: Int -> Bool`



## Ejercicios

- 1 Implementar y dar los tipos de las siguientes funciones:

Pueden ver más funciones útiles en la sección Útil del Campus.

## Ejercicios

- ❶ Implementar y dar los tipos de las siguientes funciones:
  - ❶ `(.)` que compone dos funciones. Por ejemplo:  
 $((\lambda x \rightarrow x * 4) . (\lambda y \rightarrow y - 3)) \ 10$  devuelve 28.

Pueden ver más funciones útiles en la sección Útil del Campus.

## Ejercicios

- ❶ Implementar y dar los tipos de las siguientes funciones:
  - ❶ `(.)` que compone dos funciones. Por ejemplo:  
`((\x -> x * 4).(\y -> y - 3)) 10` devuelve 28.
  - ❷ `flip` que invierte los argumentos de una función. Por ejemplo:  
`flip (\x y -> x - y) 1 5` devuelve 4.

Pueden ver más funciones útiles en la sección Útil del Campus.

## Ejercicios

- ❶ Implementar y dar los tipos de las siguientes funciones:
  - ❶ `(.)` que compone dos funciones. Por ejemplo:  
`((\x -> x * 4).(\y -> y - 3)) 10` devuelve 28.
  - ❷ `flip` que invierte los argumentos de una función. Por ejemplo:  
`flip (\x y -> x - y) 1 5` devuelve 4.
  - ❸ `($)` que aplica una función a un argumento. Por ejemplo:  
`id $ 6` devuelve 6.

Pueden ver más funciones útiles en la sección Útil del Campus.

## Ejercicios

- ❶ Implementar y dar los tipos de las siguientes funciones:
  - a `(.)` que compone dos funciones. Por ejemplo:  
`((\x -> x * 4).(\y -> y - 3)) 10` devuelve 28.
  - b `flip` que invierte los argumentos de una función. Por ejemplo:  
`flip (\x y -> x - y) 1 5` devuelve 4.
  - c `($)` que aplica una función a un argumento. Por ejemplo:  
`id $ 6` devuelve 6.
  - d `const` que, dado un valor, retorna una función constante que devuelve siempre ese valor. Por ejemplo:  
`const 5 'casa'` devuelve 5.

Pueden ver más funciones útiles en la sección Útil del Campus.

## Ejercicios

- 1 Implementar y dar los tipos de las siguientes funciones:
  - a `(.)` que compone dos funciones. Por ejemplo:  
`((\x -> x * 4).(\y -> y - 3)) 10` devuelve 28.
  - b `flip` que invierte los argumentos de una función. Por ejemplo:  
`flip (\x y -> x - y) 1 5` devuelve 4.
  - c `($)` que aplica una función a un argumento. Por ejemplo:  
`id $ 6` devuelve 6.
  - d `const` que, dado un valor, retorna una función constante que devuelve siempre ese valor. Por ejemplo:  
`const 5 'casa'` devuelve 5.
- 2 ¿Qué hace `flip ($) 0`?

Pueden ver más funciones útiles en la sección Útil del Campus.

## Ejercicios

- ❶ Implementar y dar los tipos de las siguientes funciones:
  - ❶ `(.)` que compone dos funciones. Por ejemplo:  
`((\x -> x * 4).(\y -> y - 3)) 10` devuelve 28.
  - ❷ `flip` que invierte los argumentos de una función. Por ejemplo:  
`flip (\x y -> x - y) 1 5` devuelve 4.
  - ❸ `($)` que aplica una función a un argumento. Por ejemplo:  
`id $ 6` devuelve 6.
  - ❹ `const` que, dado un valor, retorna una función constante que devuelve siempre ese valor. Por ejemplo:  
`const 5 'casa'` devuelve 5.
- ❷ ¿Qué hace `flip ($) 0`?
- ❸ ¿Y `(==0) . (flip mod 2)`?

Pueden ver más funciones útiles en la sección Útil del Campus.

Hay varias **macros** para definir listas:



Hay varias **macros** para definir listas:

- **Por extensión**

Esto es, dar la lista explícita, escribiendo todos sus elementos.

Por ejemplo: [4, 3, 3, 4, 6, 5, 4, 5, 4, 5].

Hay varias **macros** para definir listas:

- **Por extensión**

Esto es, dar la lista explícita, escribiendo todos sus elementos.  
Por ejemplo: [4, 3, 3, 4, 6, 5, 4, 5, 4, 5].

- **Secuencias**

Son progresiones aritméticas en un rango particular.  
Por ejemplo: [3..7] es la lista que tiene todos los números enteros entre 3 y 7, mientras que [2, 5..18] es la lista que contiene 2, 5, 8, 11, 14 y 17.

Hay varias **macros** para definir listas:

- **Por extensión**

Esto es, dar la lista explícita, escribiendo todos sus elementos.  
Por ejemplo: `[4, 3, 3, 4, 6, 5, 4, 5, 4, 5]`.

- **Secuencias**

Son progresiones aritméticas en un rango particular.  
Por ejemplo: `[3..7]` es la lista que tiene todos los números enteros entre 3 y 7, mientras que `[2, 5..18]` es la lista que contiene 2, 5, 8, 11, 14 y 17.

- **Por comprensión**

Se definen de la siguiente manera:

`[expresión | selectores, condiciones]`

Por ejemplo: `[(x,y) | x <- [0..5], y <- [0..3], x+y==4]`

Hay varias **macros** para definir listas:

- **Por extensión**

Esto es, dar la lista explícita, escribiendo todos sus elementos.  
Por ejemplo: `[4, 3, 3, 4, 6, 5, 4, 5, 4, 5]`.

- **Secuencias**

Son progresiones aritméticas en un rango particular.  
Por ejemplo: `[3..7]` es la lista que tiene todos los números enteros entre 3 y 7, mientras que `[2, 5..18]` es la lista que contiene 2, 5, 8, 11, 14 y 17.

- **Por comprensión**

Se definen de la siguiente manera:

`[expresión | selectores, condiciones]`

Por ejemplo: `[(x,y) | x <- [0..5], y <- [0..3], x+y==4]`  
es la lista que tiene los pares (1,3), (2,2), (3,1) y (4,0).

# Listas infinitas

Haskell también nos permite trabajar con **listas infinitas**.

# Listas infinitas

Haskell también nos permite trabajar con **listas infinitas**.

Algunos ejemplos:

- `naturales = [1..]`  
1, 2, 3, 4, ...

# Listas infinitas

Haskell también nos permite trabajar con **listas infinitas**.

Algunos ejemplos:

- `naturales = [1..]`  
1, 2, 3, 4, ...
- `multiplosDe3 = [0,3..]`  
0, 3, 6, 9, ...

Haskell también nos permite trabajar con **listas infinitas**.

Algunos ejemplos:

- `naturales = [1..]`  
1, 2, 3, 4, ...
- `multiplosDe3 = [0,3..]`  
0, 3, 6, 9, ...
- `repeat "hola"`  
"hola", "hola", "hola", "hola", ...



Haskell también nos permite trabajar con **listas infinitas**.

Algunos ejemplos:

- `naturales = [1..]`  
1, 2, 3, 4, ...
- `multiplosDe3 = [0,3..]`  
0, 3, 6, 9, ...
- `repeat "hola"`  
"hola", "hola", "hola", "hola", ...
- `primos = [n | n <- [2..], esPrimo n]`  
(asumiendo `esPrimo` definida) 2, 3, 5, 7, ...

# Listas infinitas

Haskell también nos permite trabajar con **listas infinitas**.

Algunos ejemplos:

- `naturales = [1..]`  
1, 2, 3, 4, ...
- `multiplosDe3 = [0,3..]`  
0, 3, 6, 9, ...
- `repeat 'hola'`  
"hola", "hola", "hola", "hola", ...
- `primos = [n | n <- [2..], esPrimo n]`  
(asumiendo `esPrimo` definida) 2, 3, 5, 7, ...
- `infinitosUnos = 1 : infinitosUnos`  
1, 1, 1, 1, ...

# Listas infinitas

Haskell también nos permite trabajar con **listas infinitas**.

Algunos ejemplos:

- `naturales = [1..]`  
1, 2, 3, 4, ...
- `multiplosDe3 = [0,3..]`  
0, 3, 6, 9, ...
- `repeat 'hola'`  
"hola", "hola", "hola", "hola", ...
- `primos = [n | n <- [2..], esPrimo n]`  
(asumiendo `esPrimo` definida) 2, 3, 5, 7, ...
- `infinitosUnos = 1 : infinitosUnos`  
1, 1, 1, 1, ...

¿Cómo es posible trabajar con listas infinitas sin que se cuelgue?

# Evaluación lazy

```
take :: Int -> [a] -> [a]
take 0 _ = []
take _ [] = []
take n (x:xs) = x : take (n-1) xs

infinitosUnos :: [Int]
infinitosUnos = 1 : infinitosUnos

nUnos :: Int -> [Int]
nUnos n = take n infinitosUnos
```

# Evaluación lazy

```
take :: Int -> [a] -> [a]
take 0 _ = []
take _ [] = []
take n (x:xs) = x : take (n-1) xs

infinitosUnos :: [Int]
infinitosUnos = 1 : infinitosUnos

nUnos :: Int -> [Int]
nUnos n = take n infinitosUnos
```

- Si ejecutamos `nUnos 2`...

```
take :: Int -> [a] -> [a]
take 0 _ = []
take _ [] = []
take n (x:xs) = x : take (n-1) xs

infinitosUnos :: [Int]
infinitosUnos = 1 : infinitosUnos

nUnos :: Int -> [Int]
nUnos n = take n infinitosUnos
```

- Si ejecutamos `nUnos 2`...

```
nUnos 2 → take 2 infinitosUnos → take 2 (1:infinitosUnos)→
1 : take (2-1) infinitosUnos → 1 : take 1 infinitosUnos → 1
: take 1 (1:infinitosUnos)→ 1 : 1: take (1-1) infinitosUnos
→ 1 : take 0 infinitosUnos → 1 : 1 : []
```

```
take :: Int -> [a] -> [a]
take 0 _ = []
take _ [] = []
take n (x:xs) = x : take (n-1) xs

infinitosUnos :: [Int]
infinitosUnos = 1 : infinitosUnos

nUnos :: Int -> [Int]
nUnos n = take n infinitosUnos
```

- Si ejecutamos `nUnos 2`...

```
nUnos 2 → take 2 infinitosUnos → take 2 (1:infinitosUnos)→
1 : take (2-1) infinitosUnos → 1 : take 1 infinitosUnos → 1
: take 1 (1:infinitosUnos)→ 1 : 1: take (1-1) infinitosUnos
→ 1 : take 0 infinitosUnos → 1 : 1 : []
```

- ¿Qué sucedería si usáramos otra estrategia de reducción?

```
take :: Int -> [a] -> [a]
take 0 _ = []
take _ [] = []
take n (x:xs) = x : take (n-1) xs

infinitosUnos :: [Int]
infinitosUnos = 1 : infinitosUnos

nUnos :: Int -> [Int]
nUnos n = take n infinitosUnos
```

- Si ejecutamos `nUnos 2`...

```
nUnos 2 → take 2 infinitosUnos → take 2 (1:infinitosUnos) →
1 : take (2-1) infinitosUnos → 1 : take 1 infinitosUnos → 1
: take 1 (1:infinitosUnos) → 1 : 1: take (1-1) infinitosUnos
→ 1 : take 0 infinitosUnos → 1 : 1 : []
```

- ¿Qué sucedería si usáramos otra estrategia de reducción?
- Si para algún término existe una reducción finita, entonces la estrategia de reducción lazy termina.



# Funciones de alto orden

Definamos las siguientes funciones

Precondición: las listas tienen algún elemento.

- `maximo :: Ord a => [a] -> a`
- `minimo :: Ord a => [a] -> a`
- `listaMasCorta :: [[a]] -> [a]`

# Funciones de alto orden

Definamos las siguientes funciones

Precondición: las listas tienen algún elemento.

- `maximo :: Ord a => [a] -> a`
- `minimo :: Ord a => [a] -> a`
- `listaMasCorta :: [[a]] -> [a]`

Siempre hago lo mismo... ¿Se podrá generalizar? ¿Cómo?

# Funciones de alto orden

Definamos las siguientes funciones

Precondición: las listas tienen algún elemento.

- `maximo :: Ord a => [a] -> a`
- `minimo :: Ord a => [a] -> a`
- `listaMasCorta :: [[a]] -> [a]`

Siempre hago lo mismo... ¿Se podrá generalizar? ¿Cómo?

## Ejercicio

- `mejorSegun ::`

# Funciones de alto orden

Definamos las siguientes funciones

Precondición: las listas tienen algún elemento.

- `maximo :: Ord a => [a] -> a`
- `minimo :: Ord a => [a] -> a`
- `listaMasCorta :: [[a]] -> [a]`

Siempre hago lo mismo... ¿Se podrá generalizar? ¿Cómo?

## Ejercicio

- `mejorSegun :: (a -> a -> Bool) -> [a] -> a`

# Funciones de alto orden

Definamos las siguientes funciones

Precondición: las listas tienen algún elemento.

- `maximo :: Ord a => [a] -> a`
- `minimo :: Ord a => [a] -> a`
- `listaMasCorta :: [[a]] -> [a]`

Siempre hago lo mismo... ¿Se podrá generalizar? ¿Cómo?

## Ejercicio

- `mejorSegun :: (a -> a -> Bool) -> [a] -> a`
- Reescribir `maximo` y `listaMasCorta` en base a `mejorSegun`

```
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
filter _ [] = []
filter p (x:xs) =
    if p x
    then x : filter p xs
    else filter p xs
```

```
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
filter _ [] = []
filter p (x:xs) =
    if p x
    then x : filter p xs
    else filter p xs
```

## Ejercicios

- Redefinir filter usando foldr

```
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
filter _ [] = []
filter p (x:xs) =
    if p x
    then x : filter p xs
    else filter p xs
```

## Ejercicios

- Redefinir filter usando foldr
- Definir usando filter:



```
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
filter _ [] = []
filter p (x:xs) =
    if p x
    then x : filter p xs
    else filter p xs
```

## Ejercicios

- Redefinir filter usando foldr
- Definir usando filter:
  - deLongitudN :: Int -> [[a]] -> [[a]]

# Esquemas de recursión sobre listas: filter

```
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
filter _ [] = []
filter p (x:xs) =
    if p x
    then x : filter p xs
    else filter p xs
```

## Ejercicios

- Redefinir filter usando foldr
- Definir usando filter:
  - `deLongitudN :: Int -> [[a]] -> [[a]]`
  - `soloPuntosFijosEnN :: Int -> [Int->Int] -> [Int->Int]`  
Dados un número  $n$  y una lista de funciones, deja las funciones que al aplicarlas a  $n$  dan  $n$

## Esquemas de recursión sobre listas: map

```
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
map _ [] = []
map f (x:xs) = f x : map f xs
```

# Esquemas de recursión sobre listas: map

```
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
map _ [] = []
map f (x:xs) = f x : map f xs
```

## Ejercicio

- Redefinir map usando foldr

# Esquemas de recursión sobre listas: map

```
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
map _ [] = []
map f (x:xs) = f x : map f xs
```

## Ejercicio

- Redefinir map usando foldr
- Definir usando map:

# Esquemas de recursión sobre listas: map

```
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
map _ [] = []
map f (x:xs) = f x : map f xs
```

## Ejercicio

- Redefinir map usando foldr
- Definir usando map:
  - `reverseAnidado :: [[Char]] -> [[Char]]` que, dada una lista de strings, devuelve una lista con cada string dado vuelta y la lista completa dada vuelta. Por ejemplo: `reverseAnidado [‘‘quedate’’, ‘‘en’’, ‘‘casa’’]` devuelve [‘‘asac’’, ‘‘ne’’, ‘‘etadeuq’’].  
Ayuda: ya existe la función `reverse` que invierte una lista.

# Esquemas de recursión sobre listas: map

```
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
map _ [] = []
map f (x:xs) = f x : map f xs
```

## Ejercicio

- Redefinir map usando foldr
- Definir usando map:
  - `reverseAnidado :: [[Char]] -> [[Char]]` que, dada una lista de strings, devuelve una lista con cada string dado vuelta y la lista completa dada vuelta. Por ejemplo: `reverseAnidado [‘‘quedate’’, ‘‘en’’, ‘‘casa’’]` devuelve [‘‘asac”, ‘‘ne’’, ‘‘etadeuq’’].  
Ayuda: ya existe la función `reverse` que invierte una lista.
  - `paresCuadrados :: [Int] -> [Int]` que, dada una lista de enteros, devuelve una lista con los cuadrados de los números pares y los impares sin modificar.

# Desplegando la macro de las listas por comprensión

Definir una expresión equivalente a las siguiente utilizando `map` y `filter`:

## Ejercicio

```
listaComp f xs p = [f x | x <- xs, p x]
```



# Esquemas de recursión estructural sobre listas

Ya conocen `foldr` y `foldl`.

Para situaciones en las cuales no hay un caso base claro (ej: no existe el neutro), tenemos las funciones: `foldr1` y `foldl1`.

Permiten hacer recursión estructural sobre listas sin definir un caso base:

- `foldr1` toma como caso base el último elemento de la lista.
- `foldl1` toma como caso base el primer elemento de la lista.

Para ambas, la lista **no** debe ser vacía, y el tipo del resultado debe ser el de los elementos de la lista.

# Esquemas de recursión estructural sobre listas

Ya conocen `foldr` y `foldl`.

Para situaciones en las cuales no hay un caso base claro (ej: no existe el neutro), tenemos las funciones: `foldr1` y `foldl1`.

Permiten hacer recursión estructural sobre listas sin definir un caso base:

- `foldr1` toma como caso base el último elemento de la lista.
- `foldl1` toma como caso base el primer elemento de la lista.

Para ambas, la lista **no** debe ser vacía, y el tipo del resultado debe ser el de los elementos de la lista.

## Ejercicio

Definir `mejorSegún :: (a -> a -> Bool) -> [a] -> a` usando `foldr1` o `foldl1`.

$i i i i i i i i i i ? ? ? ? ? ? ? ?$