

## Recursión 2 + Recursión sobre listas

Taller de Álgebra I

Primer cuatrimestre de 2016

## Ejercicios

- `potencia :: Float -> Integer -> Float`  
Que calcule la potencia:  $a^n$  con  $(n \geq 0)$ .  
Debe utilizarse el producto y no `**` ni similares.

## Ejercicios

- ▶ `potencia :: Float -> Integer -> Float`  
Que calcule la potencia:  $a^n$  con  $(n \geq 0)$ .  
Debe utilizarse el producto y no `**` ni similares.
- ▶ (Ejercicio 4 clase pasada) `sumaImparesCuyoCuadSeaMenorQue :: Integer -> Integer`  
Suma los números impares positivos cuyo cuadrado sea menor que  $n$ .  
`sumaImparesCuyoCuadSeaMenorQue 30  $\rightsquigarrow$  1 + 3 + 5  $\rightsquigarrow$  9.`

## Ejercicios

- ▶ `potencia :: Float -> Integer -> Float`  
Que calcule la potencia:  $a^n$  con  $(n \geq 0)$ .  
Debe utilizarse el producto y no `**` ni similares.
- ▶ (Ejercicio 4 clase pasada) `sumaImparesCuyoCuadSeaMenorQue :: Integer -> Integer`  
Suma los números impares positivos cuyo cuadrado sea menor que  $n$ .  
`sumaImparesCuyoCuadSeaMenorQue 30  $\rightsquigarrow$  1 + 3 + 5  $\rightsquigarrow$  9.`

```
sumaImparesCuyoCuadSeaMenorQue :: Integer -> Integer
sumaImparesCuyoCuadSeaMenorQue umbral = sumaAuxiliar ... ..

-- Construimos una funcion que nos facilita el trabajo
sumaAuxiliar :: Integer -> Integer -> Integer
sumaAuxiliar umbral num
  | num ^ 2 >= umbral = 0
  | otherwise = num + sumaAuxiliar umbral (num + 2)
```

**Teorema:** Dados  $a, d \in \mathbb{Z}$ ,  $d \neq 0$ , existen únicos  $q, r \in \mathbb{Z}$  tales que

- ▶  $a = qd + r$ ,
- ▶  $0 \leq r < |d|$ .

# Algoritmo de división

**Teorema:** Dados  $a, d \in \mathbb{Z}$ ,  $d \neq 0$ , existen únicos  $q, r \in \mathbb{Z}$  tales que

- ▶  $a = qd + r$ ,
- ▶  $0 \leq r < |d|$ .

**Idea de la demostración:** (caso  $a \geq 0$ ,  $d > 0$ ). Por inducción en  $a$ .

- ▶ Si  $0 \leq a < d$ , tomamos  $q = 0$ ,  $r = a$ .

**Teorema:** Dados  $a, d \in \mathbb{Z}$ ,  $d \neq 0$ , existen únicos  $q, r \in \mathbb{Z}$  tales que

- ▶  $a = qd + r$ ,
- ▶  $0 \leq r < |d|$ .

**Idea de la demostración:** (caso  $a \geq 0$ ,  $d > 0$ ). Por inducción en  $a$ .

- ▶ Si  $0 \leq a < d$ , tomamos  $q = 0$ ,  $r = a$ .
- ▶ Si no, dividimos  $a - d$  por  $d$ . Eso da un cociente  $q'$  y un resto  $r'$ . Tomamos  $r = r'$ ,  $q = q' + 1$ .

# Algoritmo de división

**Teorema:** Dados  $a, d \in \mathbb{Z}$ ,  $d \neq 0$ , existen únicos  $q, r \in \mathbb{Z}$  tales que

- ▶  $a = qd + r$ ,
- ▶  $0 \leq r < |d|$ .

**Idea de la demostración:** (caso  $a \geq 0, d > 0$ ). Por inducción en  $a$ .

- ▶ Si  $0 \leq a < d$ , tomamos  $q = 0, r = a$ .
- ▶ Si no, dividimos  $a - d$  por  $d$ . Eso da un cociente  $q'$  y un resto  $r'$ . Tomamos  $r = r', q = q' + 1$ .

Implementar la siguiente función

```
division :: Integer -> Integer -> (Integer, Integer)
```

Debe funcionar para  $a \geq 0, d > 0$  y no se pueden usar `div`, `mod` ni `/`.



## Algoritmo de división

```
)  
division :: Integer -> Integer -> (Integer, Integer)  
division a d | a < d = (0, a)  
division a d | otherwise  
              = (fst (division (a-d) d) + 1,  
                snd (division (a-d) d))
```

## Algoritmo de división

```
)      division :: Integer -> Integer -> (Integer, Integer)

      division a d | a < d = (0, a)
      division a d | otherwise
                    = (fst (division (a-d) d) + 1,
                      snd (division (a-d) d))
```

¿Se puede no poner dos veces `division (a-d) d`? Sí:

## Algoritmo de división

```
)      division :: Integer -> Integer -> (Integer, Integer)

division a d | a < d = (0, a)
division a d | otherwise
              = (fst (division (a-d) d) + 1,
                 snd (division (a-d) d))
```

¿Se puede no poner dos veces `division (a-d) d`? Sí:

```
)      division :: Integer -> Integer -> (Integer, Integer)

division a d | a < d = (0, a)
division a d | otherwise = (fst qr' + 1, snd qr')
                          where qr' = division (a-d) d
```

# Primos

Un entero  $p > 1$  es primo si ningún natural  $k$  tal que  $1 < k < p$  divide a  $p$ .

# Primos

Un entero  $p > 1$  es primo si ningún natural  $k$  tal que  $1 < k < p$  divide a  $p$ . ¿Se puede hacer una función `esPrimo :: Integer -> Bool` que diga si un número entero mayor a cero es primo o no? Una posibilidad sería buscar todos los divisores. Algo como

$$\text{divisores}(n) = \{k \in \mathbb{Z} \mid 1 \leq k \leq n \text{ y } k|n\}$$

# Primos

Un entero  $p > 1$  es primo si ningún natural  $k$  tal que  $1 < k < p$  divide a  $p$ . ¿Se puede hacer una función `esPrimo :: Integer -> Bool` que diga si un número entero mayor a cero es primo o no? Una posibilidad sería buscar todos los divisores. Algo como

$$\text{divisores}(n) = \{k \in \mathbb{Z} \mid 1 \leq k \leq n \text{ y } k|n\}$$

Esto se puede hacer en Haskell de forma directa, aunque todavía no vimos cómo. Podemos sin embargo definir una lista “parcial” de divisores:

$$\text{divParcial}(n, m) = \{k \in \mathbb{Z} \mid 1 \leq k \leq m \text{ y } k|n\}$$

# Primos

Un entero  $p > 1$  es primo si ningún natural  $k$  tal que  $1 < k < p$  divide a  $p$ . ¿Se puede hacer una función `esPrimo :: Integer -> Bool` que diga si un número entero mayor a cero es primo o no? Una posibilidad sería buscar todos los divisores. Algo como

$$\text{divisores}(n) = \{k \in \mathbb{Z} \mid 1 \leq k \leq n \text{ y } k|n\}$$

Esto se puede hacer en Haskell de forma directa, aunque todavía no vimos cómo. Podemos sin embargo definir una lista “parcial” de divisores:

$$\text{divParcial}(n, m) = \{k \in \mathbb{Z} \mid 1 \leq k \leq m \text{ y } k|n\}$$

## Implementar las siguientes funciones

- ▶ `divParcial :: Integer -> Integer -> [Integer]`  
Tiene que funcionar bien `divParcial n m` cuando  $m \leq n$ .
- ▶ Utilizando `divParcial`, programar  
`divisores :: Integer -> [Integer]`
- ▶ Utilizando `divisores`, programar  
`esPrimo :: Integer -> Bool`

-1)

```
divParcial :: Integer -> Integer -> [Integer]
divParcial n 1 = [1]
divParcial n m | mod n m == 0 = m : divParcial n (m
                    | otherwise      = divParcial n (m-1)
```



-1)

```
divParcial :: Integer -> Integer -> [Integer]
divParcial n 1 = [1]
divParcial n m | mod n m == 0 = m : divParcial n (m
                    | otherwise      = divParcial n (m-1)
```

```
divisores :: Integer -> [Integer]
divisores n = divParcial n n
```

# Primos

-1)

```
divParcial :: Integer -> Integer -> [Integer]
divParcial n 1 = [1]
divParcial n m | mod n m == 0 = m : divParcial n (m
                    | otherwise    = divParcial n (m-1)
```

```
divisores :: Integer -> [Integer]
divisores n = divParcial n n
```

```
esPrimo :: Integer -> Bool
esPrimo n = length (divisores n) == 2
```

# Recursión sobre Listas

## No todo son números

```
suma :: [Integer] -> Integer
suma lista | length lista == 0 = 0
suma lista | otherwise = head lista + suma (tail lista)
```

## Implementemos las siguientes funciones

- ▶ Implementar y dar el tipo de la productoria de una lista.
- ▶ Implementar la función `reverso :: [a] -> [a]`
- ▶ Mostrar los pasos de reducción para la evaluación de `reverso ['a', 'b', 'c']`
- ▶ Implementar la función `capicua :: [Integer] -> Bool` que devuelve verdadero si el reverso de una lista de números es la misma lista.

# Recursión sobre Listas

La clase pasada vimos ejemplos de definiciones recursivas. Hoy vamos a continuar con el tema. Recordemos un ejemplo:

```
reverso :: [Integer] -> [Integer]
reverso [] = []
reverso xs = (reverso (tail xs)) ++ [head xs]
```

## Recursión sobre Listas

La clase pasada vimos ejemplos de definiciones recursivas. Hoy vamos a continuar con el tema. Recordemos un ejemplo:

```
reverso :: [Integer] -> [Integer]
reverso [] = []
reverso xs = (reverso (tail xs)) ++ [head xs]
```

### Truco, cómo pensar recursivamente con listas

- ▶ Dada una lista cualquiera: [1,2,3,4,5]
- ▶ Si ya tengo el resultado recursivo sobre la cola de la lista, es decir el reverso de [2,3,4,5], ¿cómo puedo combinarlo con la cabeza de la lista (1) para obtener el resultado que quiero?

# Ejercicios

- 1 Definir `suma :: [Integer] -> [Integer] -> [Integer]` que dadas dos listas del mismo tamaño encuentra la suma. Por ejemplo, `suma [1, 4, 6] [2, -1, 0] ~> [3, 3, 6]`.
- 2 Definir `prodInterno :: [Float] -> [Float] -> Float` que calcule el producto interno entre dos listas del mismo tamaño, pensadas como vectores en  $\mathbb{R}^n$ . Por ejemplo: `prodInterno [1, -2, 3, 4] [1, 0, 3, 2] ~> 1*1 + -2*0 + 3*3 + 4*2 ~> 18`.
- 3 Adaptar `division` para  $a < 0$  y/o  $d < 0$ . Observación: las funciones `div` y `mod` de Haskell no coinciden con el algoritmo de división cuando  $d < 0$ . Ver también `quot` y `rem`.
- 4 Implementar `noTieneDivisoresHasta :: Integer -> Integer -> Bool`  
`noTieneDivisoresHasta m n` da `True` sii ningún número entre 2 y `m` divide a `n`.
- 5 Utilizando `noTieneDivisoresHasta`, programar `esPrimo :: Integer -> Bool`