

Introducción a los Algoritmos

Validez, Satisfactibilidad, Tipos y Funciones

Pedro Sánchez Terraf

CIEM-FaMAF — Universidad Nacional de Córdoba

FaMAF

UNC

17 de marzo de 2014



- 1 Demostraciones: Cómo Justificar
- 2 Validez y Satisfactibilidad
- 3 Tipos Básicos y Derivados
 - Listas
- 4 Funciones
 - Cómo definir las
 - Funciones que comen tuplas
 - Funciones que comen listas
- 5 Haskell: `ghci`
 - Resolver Problemas con Funciones
- 6 Resumen de Tareas

$$\begin{aligned} & 5 * (x + 3) = 20 \\ \equiv & \{ \dots \} \\ & 5 * (3 + x) = 20 \end{aligned}$$

- 1 El “equivalente” (\equiv) es el “si y sólo si” (\Leftrightarrow).
- 2 Debo justificar usando propiedades **válidas** o **definiciones**.

$$5 * (x + 3) = 20$$

$\equiv \{ \text{Conmutativa } + \}$

$$5 * (3 + x) = 20$$

- 1 El “equivalente” (\equiv) es el “si y sólo si” (\Leftrightarrow).
- 2 Debo justificar usando propiedades **válidas** o **definiciones**.

$$5 * (x + 3) = 20$$

$\equiv \{ \text{Conmutativa } + \}$

$$5 * (3 + x) = 20$$

Expandimos la justificación:

Conmutativa de +:

$$a + b = b + a$$

Sustituyo a por $_$
Sustituyo b por $_$
para obtener

$$x + 3 = 3 + x.$$

- 1 El “equivalente” (\equiv) es el “si y sólo si” (\Leftrightarrow).
- 2 Debo justificar usando propiedades **válidas** o **definiciones**.

$$5 * (x + 3) = 20$$

$\equiv \{ \text{Conmutativa } + \}$

$$5 * (3 + x) = 20$$

Expandimos la justificación:

Conmutativa de +:

$$a + b = b + a$$

Sustituyo a por $_$

Sustituyo b por $_$

para obtener

$$x + 3 = 3 + x.$$

- 1 El “equivalente” (\equiv) es el “si y sólo si” (\Leftrightarrow).
- 2 Debo justificar usando propiedades **válidas** o **definiciones**.



UNC



1817-2017
400
AÑOS

$$5 * (x + 3) = 20$$

$\equiv \{ \text{Conmutativa } + \}$

$$5 * (3 + x) = 20$$

Expandimos la justificación:

Conmutativa de +:

$$a + b = b + a$$

Sustituyo a por x

Sustituyo b por 3

para obtener

$$x + 3 = 3 + x.$$

- 1 El “equivalente” (\equiv) es el “si y sólo si” (\Leftrightarrow).
- 2 Debo justificar usando propiedades **válidas** o **definiciones**.



UNC



1817-2017
400
AÑOS

$$5 * (x + 3) = 20$$

$\equiv \{ \text{Conmutativa } + \}$

$$5 * (3 + x) = 20$$

Expandimos la justificación:

Conmutativa de +:

$$a + b = b + a$$

Sustituyo a por x

Sustituyo b por 3

para obtener

$$x + 3 = 3 + x.$$

- 1 El “equivalente” (\equiv) es el “si y sólo si” (\Leftrightarrow).
- 2 Debo justificar usando propiedades **válidas** o **definiciones**.



UNC

Universidad
Nacional
de Córdoba



1813-2013
400
AÑOS

$$5 * (x + 3) = 20$$

$\equiv \{ \text{Conmutativa } + \}$

$$5 * (3 + x) = 20$$

Expandimos la justificación:

Conmutativa de +:

$$a + b = b + a$$

Sustituyo a por x

Sustituyo b por 3

para obtener

$$x + 3 = 3 + x.$$

- 1 El “equivalente” (\equiv) es el “si y sólo si” (\Leftrightarrow).
- 2 Debo justificar usando propiedades **válidas** o **definiciones**.



Expresiones Booleanas Válidas y Satisfactibles

Una expresión de tipo *Bool* puede ser:

- 1 válida** si es *True* para todos los valores de sus variables
- 2 satisfactible** si hay al menos un valor de las variables que las hace *True*
- 3 no válida** si es *False* para algún valor de sus variables;
- 4 no satisfactible** si es *False* para todos los valores de sus variables

Expresiones Booleanas Válidas y Satisfactibles

Una expresión de tipo *Bool* puede ser:

- 1 **válida** si es *True* para todos los valores de sus variables
- 2 **satisfactible** si hay al menos un valor de las variables que las hace *True*
- 3 **no válida** si es *False* para algún valor de sus variables;
- 4 **no satisfactible** si es *False* para todos los valores de sus variables

Expresiones Booleanas Válidas y Satisfactibles

Una expresión de tipo *Bool* puede ser:

- 1 **válida** si es *True* para todos los valores de sus variables (puedo **demostrar** que es equivalente a *True*);
- 2 **satisfactible** si hay al menos un valor de las variables que las hace *True*
- 3 **no válida** si es *False* para algún valor de sus variables;
- 4 **no satisfactible** si es *False* para todos los valores de sus variables

Expresiones Booleanas Válidas y Satisfactibles

Una expresión de tipo *Bool* puede ser:

- 1 **válida** si es *True* para todos los valores de sus variables (puedo **demostrar** que es equivalente a *True*);
- 2 **satisfactible** si hay al menos un valor de las variables que las hace *True*
- 3 **no válida** si es *False* para algún valor de sus variables;
- 4 **no satisfactible** si es *False* para todos los valores de sus variables

Expresiones Booleanas Válidas y Satisfactibles

Una expresión de tipo *Bool* puede ser:

- 1 **válida** si es *True* para todos los valores de sus variables (puedo **demostrar** que es equivalente a *True*);
- 2 **satisfactible** si hay al menos un valor de las variables que las hace *True* (hay un **ejemplo**);
- 3 **no válida** si es *False* para algún valor de sus variables;
- 4 **no satisfactible** si es *False* para todos los valores de sus variables

Expresiones Booleanas Válidas y Satisfactibles

Una expresión de tipo *Bool* puede ser:

- 1 **válida** si es *True* para todos los valores de sus variables (puedo **demostrar** que es equivalente a *True*);
- 2 **satisfactible** si hay al menos un valor de las variables que las hace *True* (hay un **ejemplo**);
- 3 **no válida** si es *False* para algún valor de sus variables;
- 4 **no satisfactible** si es *False* para todos los valores de sus variables

Expresiones Booleanas Válidas y Satisfactibles

Una expresión de tipo *Bool* puede ser:

- 1 **válida** si es *True* para todos los valores de sus variables (puedo **demostrar** que es equivalente a *True*);
- 2 **satisfactible** si hay al menos un valor de las variables que las hace *True* (hay un **ejemplo**);
- 3 **no válida** si es *False* para algún valor de sus variables; (hay un **contraejemplo**);
- 4 **no satisfactible** si es *False* para todos los valores de sus variables

Expresiones Booleanas Válidas y Satisfactibles

Una expresión de tipo *Bool* puede ser:

- 1 **válida** si es *True* para todos los valores de sus variables (puedo **demostrar** que es equivalente a *True*);
- 2 **satisfactible** si hay al menos un valor de las variables que las hace *True* (hay un **ejemplo**);
- 3 **no válida** si es *False* para algún valor de sus variables; (hay un **contraejemplo**);
- 4 **no satisfactible** si es *False* para todos los valores de sus variables

Expresiones Booleanas Válidas y Satisfactibles

Una expresión de tipo *Bool* puede ser:

- 1 **válida** si es *True* para todos los valores de sus variables (puedo **demostrar** que es equivalente a *True*);
- 2 **satisfactible** si hay al menos un valor de las variables que las hace *True* (hay un **ejemplo**);
- 3 **no válida** si es *False* para algún valor de sus variables; (hay un **contraejemplo**);
- 4 **no satisfactible** si es *False* para todos los valores de sus variables (puedo **demostrar** que es equivalente a *False*);

Trabajamos en la Compu

- 1 Abrir Terminal.
- 2 Abrir el intérprete de Haskell `ghci`.

Tipos Básicos

Introducimos los siguientes tipos básicos y otros (derivados) que podemos fabricar con ellos. Una expresión tiene tipo

1 Num: si su valor es un número (real).

Ejemplos:

- $10 * 5 + 7$,
- x^2 ,
- `length [x,y,z]`.

2 Bool: si su valor es “verdadero” (*True*) o “falso” (*False*).

Ejemplos:

- $10 * 5 + 7 = x^2$,
- $3 * 7 < 1$,
- $p \equiv q$,

3 Char: si su valor es una caracter (letras, etc.).

Ejemplos:

- `'a'`,
- `'1'`,
- `' '` (espacio).

Tipos Básicos

Introducimos los siguientes tipos básicos y otros (derivados) que podemos fabricar con ellos. Una expresión tiene tipo

1 Num: si su valor es un número (real).

Ejemplos:

- $10 * 5 + 7$,
- x^2 ,
- `length [x,y,z]`.

2 Bool: si su valor es “verdadero” (*True*) o “falso” (*False*).

Ejemplos:

- $10 * 5 + 7 = x^2$,
- $3 * 7 < 1$,
- $p \equiv q$,

3 Char: si su valor es una caracter (letras, etc.).

Ejemplos:

- `' a '`,
- `' 1 '`,
- `' '` (espacio).

Podemos averiguar tipos con `ghci` usando `:t`.

La compu no entiende *Num*

No se pueden representar todos los números reales en la compu, pero podemos usar enteros (tipo *Int*) números con una cantidad fija de decimales (tipo *Float*) y hay más.

Todos los demás tipos sí están definidos en Haskell.

Podemos averiguar tipos con `ghci` usando `:t`.

La compu no entiende *Num*

No se pueden representar todos los números reales en la compu, pero podemos usar enteros (tipo *Int*) números con una cantidad fija de decimales (tipo *Float*) y hay más.

Todos los demás tipos sí están definidos en Haskell.

Podemos averiguar tipos con `ghci` usando `:t`.

La compu no entiende *Num*

No se pueden representar todos los números reales en la compu, pero podemos usar enteros (tipo *Int*) números con una cantidad fija de decimales (tipo *Float*) y hay más.

Todos los demás tipos sí están definidos en Haskell.

Tipos Derivados

Con los tipos básicos podemos hacer listas y tuplas. Las “tuplas” (pares, ternas, etc.) se escriben entre paréntesis y tienen tamaño fijo.

Listas.

Ejemplos:

- [$x, y + z$] (de tipo `[Num]`),
- [`True`, p] (de tipo `[Bool]`),
- [`"hola"`, `"chau"`] (de tipo `[String]`)

Tuplas.

Ejemplos:

- ($3, -10, x * 2$) (de tipo `(Num, Num, Num)`),
- ($x * 5, \text{True}$) (de tipo `(Num, Bool)`),
- (`"Juan"`, 1.75) (de tipo `(String, Num)`),

Comparar los tipos que obtenemos para ambos ejemplos (3) en Haskell.

Se pueden combinar, por ejemplo listas de listas `[[1, 2], [5], [8, 9, 10]]` (de tipo `[[Num]]`), listas de pares `[("Juan", 1.75), ("Jose", 1.83)]`, pares de listas `([1, 2], ['b', '1'])` etcétera.

Tipos Derivados

Con los tipos básicos podemos hacer listas y tuplas. Las “tuplas” (pares, ternas, etc.) se escriben entre paréntesis y tienen tamaño fijo.

1 Listas.

Ejemplos:

- 1 $[x, y + z]$ (de tipo $[Num]$),
- 2 $[True, p]$ (de tipo $[Bool]$),
- 3 $["hola", "chau"]$ (de tipo $[String]$)

2 Tuplas.

Ejemplos:

- 1 $(3, -10, x * 2)$ (de tipo (Num, Num, Num)),
- 2 $(x * 5, True)$ (de tipo $(Num, Bool)$).
- 3 $(\text{"Juan"}, 1.75)$ (de tipo $(String, Num)$),

Comparar los tipos que obtenemos para ambos ejemplos (3) en Haskell.

Se pueden combinar, por ejemplo listas de listas $[[1, 2], [5], [8, 9, 10]]$ (de tipo $[[Num]]$), listas de pares $[(\text{"Juan"}, 1.75), (\text{"Jose"}, 1.83)]$, pares de listas $([1, 2], ['b', '1'])$ etcétera.

Tipos Derivados

Con los tipos básicos podemos hacer listas y tuplas. Las “tuplas” (pares, ternas, etc.) se escriben entre paréntesis y tienen tamaño fijo.

1 Listas.

Ejemplos:

- 1 $[x, y + z]$ (de tipo $[Num]$),
- 2 $[True, p]$ (de tipo $[Bool]$),
- 3 $["hola", "chau"]$ (de tipo $[String]$)

2 Tuplas.

Ejemplos:

- 1 $(3, -10, x * 2)$ (de tipo (Num, Num, Num)),
- 2 $(x * 5, True)$ (de tipo $(Num, Bool)$).
- 3 $(\text{"Juan"}, 1.75)$ (de tipo $(String, Num)$),

Comparar los tipos que obtenemos para ambos ejemplos (3) en Haskell.

Se pueden combinar, por ejemplo listas de listas $[[1, 2], [5], [8, 9, 10]]$ (de tipo $[[Num]]$), listas de pares $[(\text{"Juan"}, 1.75), (\text{"Jose"}, 1.83)]$, pares de listas $([1, 2], ['b', '1'])$ etcétera.

Tipos Derivados

Con los tipos básicos podemos hacer listas y tuplas. Las “tuplas” (pares, ternas, etc.) se escriben entre paréntesis y tienen tamaño fijo.

1 Listas.

Ejemplos:

- 1 $[x, y + z]$ (de tipo $[Num]$),
- 2 $[True, p]$ (de tipo $[Bool]$),
- 3 $["hola", "chau"]$ (de tipo $[String]$)

2 Tuplas.

Ejemplos:

- 1 $(3, -10, x * 2)$ (de tipo (Num, Num, Num)),
- 2 $(x * 5, True)$ (de tipo $(Num, Bool)$).
- 3 $("Juan", 1.75)$ (de tipo $(String, Num)$),

Comparar los tipos que obtenemos para ambos ejemplos (3) en Haskell.

Se pueden combinar, por ejemplo listas de listas $[[1, 2], [5], [8, 9, 10]]$ (de tipo $[[Num]]$), listas de pares $[("Juan", 1.75), ("Jose", 1.83)]$, pares de listas $([1, 2], ['b', '1'])$ etcétera.

Tipos Derivados

Con los tipos básicos podemos hacer listas y tuplas. Las “tuplas” (pares, ternas, etc.) se escriben entre paréntesis y tienen tamaño fijo.

1 Listas.

Ejemplos:

- 1 $[x, y + z]$ (de tipo $[Num]$),
- 2 $[True, p]$ (de tipo $[Bool]$),
- 3 $["hola", "chau"]$ (de tipo $[String]$)

2 Tuplas.

Ejemplos:

- 1 $(3, -10, x * 2)$ (de tipo (Num, Num, Num)),
- 2 $(x * 5, True)$ (de tipo $(Num, Bool)$).
- 3 $("Juan", 1.75)$ (de tipo $(String, Num)$),

Comparar los tipos que obtenemos para ambos ejemplos (3) en Haskell.

Se pueden combinar, por ejemplo listas de listas $[[1, 2], [5], [8, 9, 10]]$ (de tipo $[[Num]]$), listas de pares $[("Juan", 1.75), ("Jose", 1.83)]$, pares de listas $([1, 2], ['b', '1'])$ etcétera.

Más sobre Listas

Las listas se construyen a partir de `[]` (lista vacía) y de `▷` (agregar elementos)

En el *Formalismo Básico*

$$[2,3] = 2 \triangleright \underline{[3]} = 2 \triangleright (3 \triangleright [])$$

En *Haskell*

$$[2,3] = 2 : [3] = 2 : (3 : [])$$

Definiciones de Funciones (I)

Para **definir** una función en el *Formalismo Básico* usamos el signo \doteq .

Definición de S

$$S.x \doteq x + 1$$

En la clase pasada aplicamos esta definición para calcular:

$$\begin{aligned} & S.(1 + 1) = S.1 + S.1 \\ \equiv \{ & \text{Definición de } S \} \\ & 1 + 1 + 1 = \underline{S.1} + \underline{S.1} \\ \equiv \{ & \text{Definición de } S \times 2 \} \\ & 1 + 1 + 1 = 1 + 1 + 1 + 1 + 1 \\ \equiv \{ & \text{Aritmética} \} \\ & 3 = 4 \\ \equiv \{ & \text{Aritmética} \} \\ & \textit{False} \end{aligned}$$



UNC

Universidad
Nacional
de Córdoba



1813-2013
400
AÑOS

Definiciones de Funciones (I)

Para **definir** una función en el *Formalismo Básico* usamos el signo \doteq .

Definición de S

$$S.x \doteq x + 1$$

En la clase pasada aplicamos esta definición para calcular:

$$\begin{aligned} & \underline{S.(1+1)} = S.1 + S.1 \\ \equiv & \{ \text{Definición de } S \} \\ & 1 + 1 + 1 = \underline{S.1} + \underline{S.1} \\ \equiv & \{ \text{Definición de } S \times 2 \} \\ & 1 + 1 + 1 = 1 + 1 + 1 + 1 + 1 \\ \equiv & \{ \text{Aritmética} \} \\ & 3 = 4 \\ \equiv & \{ \text{Aritmética} \} \\ & \textit{False} \end{aligned}$$



UNC

Universidad
Nacional
de Córdoba



1613-2013
400
AÑOS

Definiciones de Funciones (I)

Para **definir** una función en el *Formalismo Básico* usamos el signo \doteq .

Definición de S

$$S.x \doteq x + 1$$

En la clase pasada aplicamos esta definición para calcular:

$$\begin{aligned} & \underline{S.(1+1)} = S.1 + S.1 \\ \equiv & \{ \text{Definición de } S \} \\ & \underline{1+1+1} = \underline{S.1} + \underline{S.1} \\ \equiv & \{ \text{Definición de } S \times 2 \} \\ & 1+1+1 = 1+1+1+1+1 \\ \equiv & \{ \text{Aritmética} \} \\ & 3 = 4 \\ \equiv & \{ \text{Aritmética} \} \\ & \text{False} \end{aligned}$$

Definiciones de Funciones (I)

Para **definir** una función en el *Formalismo Básico* usamos el signo \doteq .

Definición de S

$$S.x \doteq x + 1$$

En la clase pasada aplicamos esta definición para calcular:

$$\begin{aligned} & S.(1 + 1) = S.1 + S.1 \\ \equiv \{ & \text{Definición de } S \} \\ & 1 + 1 + 1 = \underline{S.1} + \underline{S.1} \\ \equiv \{ & \text{Definición de } S \times 2 \} \\ & 1 + 1 + 1 = \underline{1} + \underline{1} + \underline{1} + 1 + 1 \\ \equiv \{ & \text{Aritmética} \} \\ & 3 = 4 \\ \equiv \{ & \text{Aritmética} \} \\ & \textit{False} \end{aligned}$$



UNC

Universidad
Nacional
de Córdoba



1913-2013
400
AÑOS

Definiciones de Funciones (I)

Para **definir** una función en el *Formalismo Básico* usamos el signo \doteq .

Definición de S

$$S.x \doteq x + 1$$

En la clase pasada aplicamos esta definición para calcular:

$$\begin{aligned} & \underline{S.(1 + 1)} = S.1 + S.1 \\ \equiv \{ & \text{Definición de } S \} \\ & 1 + 1 + 1 = \underline{S.1} + \underline{S.1} \\ \equiv \{ & \text{Definición de } S \times 2 \} \\ & 1 + 1 + 1 = \underline{1} + \underline{1} + \underline{1} + 1 + 1 \\ \equiv \{ & \text{Aritmética} \} \\ & 3 = 4 \\ \equiv \{ & \text{Aritmética} \} \\ & \textit{False} \end{aligned}$$

Definiciones de Funciones (II)

Un ejemplo de función que tiene una tupla como argumento.

En el *Formalismo Básico*

$$g.(x,y) \doteq (x^2 + y^2, x*y)$$

En *Haskell*

$$g (x,y) = (x**2+y**2, x*y)$$

Ejercicio

Aplicarla a (3,4) y a (x*y,x).

Definiciones de Funciones (II)

Un ejemplo de función que tiene una tupla como argumento.

En el *Formalismo Básico*

$$g.(x,y) \doteq (x^2 + y^2, x*y)$$

En *Haskell*

$$g (x,y) = (x**2+y**2, x*y)$$

Ejercicio

Aplicarla a $(3,4)$ y a $(x*y,x)$.

Definiciones de Funciones (III)

Un ejemplo de función que tiene una lista como argumento.

En el *Formalismo Básico*

$$\text{head}.(x \triangleright xs) \doteq x$$

En *Haskell*

$$\text{head } (x : xs) = x$$

Ejercicio

Aplicarla a $[1, 2, 3]$, a $["\text{hola}", "\text{chau}"]$ y a $[[], [1, 2]]$.

Definiciones de Funciones (III)

Un ejemplo de función que tiene una lista como argumento.

En el *Formalismo Básico*

$$\text{head}.(x \triangleright xs) \doteq x$$

En *Haskell*

$$\text{head } (x : xs) = x$$

Ejercicio

Aplicarla a $[1,2,3]$, a $["\text{hola}", "\text{chau}"]$ y a $[[], [1,2]]$.

Definir Funciones en ghci

- 1 Abrir Terminal.
- 2 Abrir Editor de texto (gedit, kate).
- 3 Escribir las funciones `f` y `multiplicar` del ejercicio 15 del Práctico 1 y la función `g` de antes.
- 4 Guardar el archivo con el nombre `apellido_nombre.hs` (ejemplo: `sanchezterraf_pedro.hs`).
- 5 Enviarlo a mi email (pedrost arroba gmail punto com).

Una vez creado el archivo, se puede abrir con ghci.

- 1 En ghci, cargamos nuestro archivo con `:l` (dos puntos ele).
`:l apellido_nombre.hs`
- 2 Podemos ahora probar ejemplos.

Definir Funciones en `ghci`

- 1 Abrir Terminal.
- 2 Abrir Editor de texto (`gedit`, `kate`).
- 3 Escribir las funciones `f` y `multiplicar` del ejercicio 15 del Práctico 1 y la función `g` de antes.
- 4 Guardar el archivo con el nombre `apellido_nombre.hs` (ejemplo: `sanchezterraf_pedro.hs`).
- 5 Enviarlo a mi email (`pedrost` arroba `gmail` punto `com`).

Una vez creado el archivo, se puede abrir con `ghci`.

- 1 En `ghci`, cargamos nuestro archivo con `:l` (dos puntos ele).
`:l apellido_nombre.hs`
- 2 Podemos ahora probar ejemplos.

Ejercicio

Plantear un problema “práctico” que se pueda resolver con una función.

Ejemplo: Tengo la lista de contactos de mi celular anotados con el nombre primero y luego el apellido. Lo necesito al revés.

Llamo *alReves* a la función que quiero; va a “comer” una lista de ternas y devuelve otra lista de ternas.

Así funcionaría:

$$\text{alReves}[(\text{"Juan"}, \text{"Pérez"}, 4223729), (\text{"Pepito"}, \text{"Sánchez"}, 4555555)] = [(\text{"Pérez"}, \text{"Juan"}, 4223729), (\text{"Sánchez"}, \text{"Pepito"}, 4555555)].$$

Ejercicio

Plantear un problema “práctico” que se pueda resolver con una función.

Ejemplo: Tengo la lista de contactos de mi celular anotados con el nombre primero y luego el apellido. Lo necesito al revés.

Llamo *alReves* a la función que quiero; va a “comer” una lista de ternas y devuelve otra lista de ternas.

Así funcionaría:

$$\text{alReves}([("Juan", "Pérez", 4223729), ("Pepito", "Sánchez", 4555555)]) = [("Pérez", "Juan", 4223729), ("Sánchez", "Pepito", 4555555)].$$

Ejercicio

Plantear un problema “práctico” que se pueda resolver con una función.

Ejemplo: Tengo la lista de contactos de mi celular anotados con el nombre primero y luego el apellido. Lo necesito al revés.

Llamo *alReves* a la función que quiero; va a “comer” una lista de ternas y devuelve otra lista de ternas.

Así funcionaría:

$$\text{alReves}.[(\text{"Juan"}, \text{"Pérez"}, 4223729), (\text{"Pepito"}, \text{"Sánchez"}, 4555555)] = [(\text{"Pérez"}, \text{"Juan"}, 4223729), (\text{"Sánchez"}, \text{"Pepito"}, 4555555)].$$

Un problema más simple

Ejercicio

Definir la función *intercambia* : $(String, String) \rightarrow (String, String)$ que intercambia los lugares de un par.

Ejemplos:

- *intercambia* ("Juan", "Pérez") = ("Pérez", "Juan");
- *intercambia* ("Pepito", "Sánchez") = ("Sánchez", "Pepito").

Ejercicio

Definir la función *intercambia* : $(String, String) \rightarrow (String, String)$ que intercambia los lugares de un par.

Ejemplos:

- *intercambia*.("Juan","Pérez") = ("Pérez","Juan");
- *intercambia*.("Pepito","Sánchez")= ("Sánchez","Pepito").

En este orden.

- 1 Crear archivo de Haskell con las 3 funciones y mandármelo por mail.
- 2 Entregar por escrito los ejemplos de las funciones g y $head$ (justificando con $\equiv \{ \dots \}$).
- 3 Entregar por escrito el problema “de la vida real” que se resuelve con una función.
- 4 Definir la función *intercambia*.