

FUNDAMENTOS DE COMPUTACIÓN

PRÁCTICO 2

TIPOS FINITOS

1. Booleanos. En el Laboratorio 1 hay varios ejemplos de funciones Booleanas. En este práctico se va a hacer énfasis en las demostraciones de propiedades de las mismas.

Ej.1. Considere los conectivos Booleanos definidos en clase:

```
not :: Bool -> Bool
not = \x -> case x of { False -> True ; True -> False }
```

```
(||) :: Bool -> Bool -> Bool
(||) = \x \y -> case x of { False -> y ; True -> True }
```

```
(&&) :: Bool -> Bool -> Bool
(&&) = \x y -> case x of { False -> False ; True -> y }
```

Demuestre las siguientes propiedades:

- 1) $(\forall b :: \text{Bool}) \ b \ \&\& \ b = b.$
- 2) $(\forall b :: \text{Bool}) \ b \ || \ b = b.$
- 3) $(\forall b :: \text{Bool}) \ b \ \&\& \ \text{not } b = \text{False}$
- 4) $(\forall b :: \text{Bool}) \ b \ || \ \text{not } b = \text{True}$
- 5) Conmutatividad de $(\&\&)$: $(\forall b1 :: \text{Bool}, \forall b2 :: \text{Bool}) \ b1 \ \&\& \ b2 = b2 \ \&\& \ b1$
- 6) Conmutatividad de $(||)$: $(\forall b1 :: \text{Bool}, \forall b2 :: \text{Bool}) \ b1 \ || \ b2 = b2 \ || \ b1$
- 7) Asociatividad de $(\&\&)$: $(\forall b1, b2, b3 :: \text{Bool}) \ (b1 \ \&\& \ b2) \ \&\& \ b3 = b1 \ \&\& \ (b2 \ \&\& \ b3)$
- 8) Asociatividad de $(||)$: $(\forall b1, b2, b3 :: \text{Bool}) \ (b1 \ || \ b2) \ || \ b3 = b1 \ || \ (b2 \ || \ b3)$
- 9) Distributividad de $(\&\&)$ y $(||)$:
 $(\forall b1, b2, b3 :: \text{Bool}) \ b1 \ \&\& \ (b2 \ || \ b3) = (b1 \ \&\& \ b2) \ || \ (b1 \ \&\& \ b3)$
 $(\forall b1, b2, b3 :: \text{Bool}) \ b1 \ || \ (b2 \ \&\& \ b3) = (b1 \ || \ b2) \ \&\& \ (b1 \ || \ b3)$
- 10) Leyes de De Morgan:
 $(\forall b1, b2 :: \text{Bool}) \ \text{not } (b1 \ || \ b2) = \text{not } b1 \ \&\& \ \text{not } b2$
 $(\forall b1, b2 :: \text{Bool}) \ \text{not } (b1 \ \&\& \ b2) = \text{not } b1 \ || \ \text{not } b2$

Ej.2. La equivalencia lógica (\Leftrightarrow) es la igualdad Booleana, y se define como el operador `==` en Haskell.

- 1) Defina `(==) :: Bool -> Bool -> Bool` usando `case`.
- 2) De otra definición de esta función usando las funciones del ejercicio anterior.

- 3) Demuestre que las dos definiciones anteriores son equivalentes, o sea:
 $(\forall b1, b2 :: \text{Bool}) \quad b1 == b2 = b1 === b2$
- 4) Demuestre que $(==)$ es conmutativa, o sea: $(\forall b1, b2 :: \text{Bool}) \quad b1 == b2 = b2 == b1$
- 5) Demuestre que $(==)$ es asociativa, o sea:
 $(\forall b1, b2, b3 :: \text{Bool}) \quad b1 == (b2 == b3) = (b1 == b2) == b3$

Ej.3.

- 1) Defina la función $(\#) :: \text{Bool} \rightarrow \text{Bool} \rightarrow \text{Bool}$, que es `True` cuando exactamente uno de sus argumentos es `False`. Puede utilizar la función `not`.
- 2) Demuestre que $(\forall b1, b2 :: \text{Bool}) \quad \text{not}(b1 \# b2) = (\text{not } b1) \# b2$.
 Puede utilizar sin demostrar la siguiente propiedad de `not`:
 $L^{\text{not}}: (\forall b :: \text{Bool}) \quad \text{not} (\text{not } b) = b$.
- 3) Demuestre que $(\#)$ es conmutativo.
- 4) Se cumple que $(\#)$ es asociativo?
 - En caso de responder afirmativamente, enuncie el lema correspondiente y demuéstrela.
 - En caso de responder negativamente, alcanza con mostrar un contraejemplo (o sea, un caso en el que la propiedad no se cumple).

Ej.4.

- 1) Defina la función $(@) :: \text{Bool} \rightarrow \text{Bool} \rightarrow \text{Bool}$, que es `True` cuando por lo menos uno de sus argumentos es `False`. Puede utilizar la función `not`.
- 2) Demuestre que $(\forall b1, b2 :: \text{Bool}) \quad b1 @ b2 = \text{not}(b1 \&\& b2)$.
- 3) ¿Se cumple que $(@)$ es asociativo?
 - En caso de responder afirmativamente, enuncie el lema correspondiente y demuéstrela.
 - En caso de responder negativamente, alcanza con mostrar un contraejemplo (o sea, valores específicos para los cuales la propiedad no se cumple).

Ej.5.

- 1) Defina la función $\text{pares} :: \text{Bool} \rightarrow \text{Bool} \rightarrow \text{Bool} \rightarrow \text{Bool}$, la cual recibe tres booleanos y devuelve `True` cuando una cantidad par de ellos es `True`.
- 2) Demuestre que $(\forall b1, b2 :: \text{Bool}) \quad \text{par } b1 \ b2 \ b1 = \text{not } b2$.

Ej.6.

- 1) Defina la función $\text{mayoria} :: \text{Bool} \rightarrow \text{Bool} \rightarrow \text{Bool} \rightarrow \text{Bool}$, la cual recibe tres booleanos y devuelve el resultado de la mayoría de ellos.
- 2) Demuestre que $(\forall b1, b2 :: \text{Bool}) \quad \text{mayoria } b1 \ b2 \ b1 = b1$.

2. Otros Tipos Finitos (Enumerados).

Ej.7.

- 1) Defina en Haskell el tipo `Part` para representar las partículas subatómicas Electrón, Neutrón y Protón.
- 2) Defina la función `inverso :: Part -> Part`, que retorne el opuesto de una partícula, considerando su carga. Recordar que el Electrón tiene carga negativa, el Neutrón no tiene carga y el Protón tiene carga positiva.
- 3) Defina la función `mayor :: Part -> Part -> Part`, que recibe dos partículas y devuelve aquella con mayor carga, considerando el siguiente orden: Electrón < Neutrón < Protón.

Ej.8.

- 1) Defina en Haskell el tipo `PC` para representar los puntos cardinales (Norte, Sur, Este y Oeste).
- 2) Defina la función `opuesto :: PC -> PC`, que retorne el opuesto de un punto cardinal.
- 3) Defina la función `siguiente :: PC -> PC`, que retorne el siguiente de un punto cardinal, en el sentido horario.
- 4) Demuestre que $(\forall p :: PC) \text{ opuesto } (\text{opuesto } p) = p$.
- 5) Demuestre que $(\forall p :: PC) \text{ siguiente } (\text{siguiente } p) = \text{opuesto } p$.

Ej.9. Se quiere jugar al juego de Piedra, Papel y Tijera. Éste es un juego de manos en el cual existen tres elementos: la *piedra* que vence a la *tijera* rompiéndola, la *tijera* que vencen al *papel* cortándolo, y el *papel* que vence a la *piedra* envolviéndola.

Se pide:

- 1) Defina en Haskell un tipo enumerado `PPT` que represente los tres elementos del juego.
- 2) Defina la función `gana :: PPT -> PPT -> PPT` que recibe dos elementos y retorna el que gana. En caso de empate, deberá devolver el elemento recibido.
- 3) Demuestre que $(\forall x :: PPT) \text{ gana } x \ x = x$.
- 4) Demuestre que $(\forall x, y :: PPT) \text{ gana } x \ y = \text{gana } y \ x$.