

Sintaxis de Lógica Proposicional

Laboratorio 1 Lógica para Computación

1 Introducción

El objetivo de este laboratorio es implementar en Haskell algunos conceptos sobre la sintaxis de las proposiciones en Lógica Proposicional.

Recordando como trabaja Haskell, debemos definir un módulo y su nombre debe ser el mismo que el archivo que se está creando:

```
module Lab1 where
```

Tendremos que definir un tipo inductivo **L** para representar las fórmulas de Lógica Proposicional. Es conveniente separar las conectivas binarias agrupándolas todas bajo un solo tipo, como es sugerido en las siguientes reglas de sintaxis:

$$\begin{aligned}\alpha, \beta &::= p \mid (\neg \alpha) \mid (\alpha \circ \beta) \\ \circ &::= \wedge \mid \vee \mid \supset \mid \leftrightarrow\end{aligned}$$

Se recomienda también representar las variables como un *alias* del tipo `String`:

```
type Var = String
```

Ejercicios

1. Completar la definición del tipo de fórmulas (**L**), siguiendo las reglas de sintaxis precedentes.
2. Codificar y nombrar las siguientes fórmulas:

- a. $p \wedge \neg \neg q$
- b. $p \wedge \neg q \wedge \neg r$
- c. $\neg \neg p \vee \neg (q \wedge p)$
- d. $\neg(r \supset r) \wedge (\neg \neg p \vee \neg (q \wedge p))$

3. Definir las siguientes funciones:

a. **cantBin :: L → Int**

Cuenta la cantidad de conectivas binarias de una fórmula.

Ejemplo: $\text{cantBin } (\neg\neg p \vee \neg (q \wedge p)) = 2$

b. **valores :: L → [(Var, Bool)]**

Dada una conjunción de *literales* (estos son variables sin negar o variables negadas), devuelve una lista con los nombres de las variables y un valor de verdad asociado. El valor debe ser **True** si la variable no se encuentra negada y **False** si se encuentra negada.

Ejemplo: $\text{valores } (p \wedge \neg q \wedge \neg r) = [(p, \text{True}), (q, \text{False}), (r, \text{False})]$

c. **dobleNeg :: L → L**

Simplifica una fórmula eliminando las negaciones dobles.

Ejemplo: $\text{dobleNeg } (\neg\neg p \vee \neg (q \wedge p)) = p \vee \neg (q \wedge p)$

d. **cambiar :: L → L**

Sustituye la disyunción (\vee) por su equivalente lógico: $\alpha \vee \beta \approx \neg \alpha \supset \beta$

Ejemplo: $\text{cambiar } (\neg\neg p \vee \neg (q \wedge p)) = \neg\neg\neg p \supset \neg (q \wedge p)$

e. **cantPropX :: L → Var → Int**

Cuenta la cantidad de veces que aparece una letra proposicional en una fórmula.

Ejemplo: $\text{cantPropX } (\neg(r \supset r) \wedge (\neg\neg p \vee \neg (q \wedge p))) p = 2$

f. **listarProp :: L → [Var]**

Devuelve una lista que contiene las letras proposicionales que aparecen en una fórmula, sin repetidos.

Ejemplo: $\text{listarProp } (\neg(r \supset r) \wedge (\neg\neg p \vee \neg (q \wedge p))) = [p, q, r]$

g. **sustCon :: L → BC → BC → L**

Recibe dos conectivas binarias y sustituye la primera por la segunda en una fórmula.

Ejemplo: $\text{sustCon } (\neg\neg p \vee \neg (q \wedge p)) \wedge \vee = \neg\neg p \vee \neg (q \vee p)$

h. **swapCon :: L → BC → BC → L**

Idem (g), pero intercambiando ambas conectivas.

Ejemplo: $\text{swapCon } (\neg\neg p \vee \neg (q \wedge p)) \wedge \vee = \neg\neg p \wedge \neg (q \vee p)$

i. **invertir :: L → L**

Invierte los valores de las variables (ej. p por $\neg p$ y $\neg p$ por p) y los conectivos de conjunción/disyunción (\wedge por \vee y \vee por \wedge). Utilizar **dobleNeg** para eliminar las dobles negaciones y **swapCon** para invertir las conectivas binarias.

Ejemplo: $\text{invertir } (\neg\neg p \vee \neg (q \wedge p)) = \neg p \wedge \neg (\neg q \vee \neg p)$

j. **sustSimp** :: **Var** → **L** → **L** → **L**

Recibe una variable p , dos fórmulas β y α , y devuelve la fórmula que se obtiene al sustituir p por β cada vez que p aparece en α (esta operación se nota $\alpha[p := \beta]$).

Ejemplo: $\text{sustSimp } p \ (r \vee s) \ (p \wedge \neg\neg q) = (r \vee s) \wedge \neg\neg q$

k. **sustMult** :: [(**Var**, **L**)] → **L** → **L**

Recibe una sustitución múltiple σ y una fórmula α , y devuelve la fórmula que se obtiene al efectuar la sustitución múltiple σ sobre α (esta operación se nota $\alpha[\sigma]$).

La sustitución múltiple σ es representada por una *lista* de parejas (p, β) donde p es una letra proposicional y β es una fórmula. La idea es que cada pareja (p, β) sirve para indicar que p debe sustituirse por β . Si una letra aparece en dicha lista más de una vez, se considerará solamente su primera aparición, ignorándose las otras.

Ejemplo: $\text{sustMult } [(p, r \vee s), (q, s \supset t)] \ (p \wedge \neg\neg q) = (r \vee s) \wedge \neg\neg(s \supset t)$