

## Lógica y Computabilidad

### Práctica 3: Cálculo de Predicados

**Notación:** Si  $\mathcal{L}$  es un lenguaje de primer orden y  $E$  es una expresión de  $\mathcal{L}$ , entonces  $\#VarR(E)$  es el número de variables que figuran en  $E$  contadas tantas veces como aparecen.

**Ejercicio 1** Sea  $\mathcal{L}$  un lenguaje de primer orden con un símbolo de predicados binario  $P^2$ , un símbolo de función binario  $f^2$  y un símbolo de constante  $c$ . Decidir cuáles de las siguientes expresiones de  $\mathcal{L}$  representan términos, donde  $x, y$  denotan variables.

- a)  $f^2(cx)$
- b)  $f^2(f^2(cc))$
- c)  $\exists x f^2(xx)$
- d)  $f^2(f^2(xy)f^2(xy))$

En los casos que dichas expresiones sean términos encontrar para cada uno de ellos una cadena de formación.

**Ejercicio 2** Definir inductivamente la noción de subtérmino.

**Ejercicio 3** (\*) Sea  $\mathcal{L}$  un lenguaje de primer orden y sea  $f^k$  un símbolo de función  $k$ -ario. Probar que si  $t_1, \dots, t_k, s_1, \dots, s_k$  son términos de  $\mathcal{L}$  tales que  $f^k(t_1 \dots t_k) = f^k(s_1 \dots s_k)$  entonces  $t_i = s_i$  para todo índice  $i$ . Deducir que si  $t$  es un término de  $\mathcal{L}$  que no es una variable ni símbolo de constante, entonces existe un único  $k \in \mathbf{N}$ , únicos términos  $t_1, \dots, t_k$  y un único símbolo de función  $f^k$   $k$ -ario tales que  $t = f^k(t_1 \dots t_k)$ .

**Ejercicio 4** Sea  $C$  una cadena de formación de un término  $t$ . Probar que todos los eslabones de  $C$  son subtérminos.

**Ejercicio 5** Sea  $t$  un término,  $x$  una variable y  $C$  una cadena de formación de  $t$ , con  $C = X_1 \dots X_n$ . Probar que la cadena  $C' = X'_1 \dots X'_n$  es cadena de formación de  $X'_n = t(x/s)$ , donde para cada  $1 \leq i \leq n$ ,  $X'_i = X_i(x/s)$  y  $s$  es un término de  $\mathcal{L}$ .

**Ejercicio 6** Sea  $\mathcal{L}$  el lenguaje del ejercicio 1). Decidir si las siguientes expresiones de  $\mathcal{L}$  son fórmulas:

- a)  $\exists x P^2(xc)$

- b)  $\forall x P^2(xc) \vee \forall x P^2(xx)$
- c)  $\forall f^2(xx) P^2(xc)$
- d)  $\exists x f^2(x)$
- e)  $\exists x \forall x (P^2(xx) \rightarrow P^2(cc))$

**Ejercicio 7** Sea  $\mathcal{L}$  el lenguaje del ejercicio 1). En cada una de las siguientes fórmulas encontrar las variables libres y ligadas.

- a)  $\forall x \exists y P^2(xy)$
- b)  $(\forall x P^2(f^2(xx)y) \rightarrow \forall y \forall x P^2(xy))$
- c)  $(\exists x \exists y \exists z ((P^2(xy) \wedge P^2(yz)) \rightarrow P(xz)) \wedge \forall w P^2(wz))$ .

**Ejercicio 8** Para cada una de las fórmulas del ejercicio anterior encontrar todas las cadenas de formación minimales.

**Ejercicio 9** (\*) Si  $t$  es un término de un lenguaje de primer orden y  $k$  es un número natural positivo, se define:

$comp_k(t)$  = número de símbolos de función  $k$ -arios que figuran en  $t$  contados tantas veces como aparecen.

Si  $k = 0$ ,

$comp_0(t)$  = número de símbolos de constante que figuran en  $t$  contados tantas veces como aparecen.

Encontrar una fórmula que vincule estas cantidades con  $\#VarR(t)$  y probarlas inductivamente.

**Ejercicio 10** (\*) Si  $\alpha$  es una fórmula de un lenguaje de primer orden se define para cada número natural  $k$  positivo:

$comp_k(\alpha)$  = número de símbolos de predicados  $k$ -arios que figuran en  $\alpha$  contados tantas veces como aparecen.

Al igual que el ejercicio anterior encontrar una fórmula que vincule estas complejidades con las definidas en el ejercicio anterior, con  $\#VarR(\alpha)$  y probarlas inductivamente. Comparar con el ejercicio 7 de la práctica 1.