

# PRÁCTICA LÓGICA 2

1ºCIBERSEGURIDAD

LUIS ORTIZ FERNÁNDEZ ADRIÁN ANTÓN PEREZ ÁLVARO GOMEZ FUEYO

INDICE:

EJERCICIO 1 - (2)

EJERCICIO 2 –(3)

EJERCICIO 3-(4)

**EJERCICIO 4-(5,6)** 

EJERCICIO 5-(7)

# 1. Formalizar en lenguaje primer orden

#### **EJERCICIO 1:**

 Angustias, Bartolomé y Ceferino son todos ingenieros del software o todos ingenieros de la ciberseguridad.

$$(S(a) \land S(b) \land S(c)) \lor (C(a) \land C(b) \land C(c))$$

2. Los ingenieros del software son conocidos de Angustias que es ingenieria de la ciberseguridad

$$\forall x(S(x) \rightarrow F(x, a) \land C(a))$$

3. Algunos ingenieros del software son conocidos de Angustias que es ingeniera de la ciberseguridad.

$$\exists x \big( S(x) \to F(x, a) \land C(a) \big)$$

5. Todos los conocidos de Bartolomé son conocidos de Angustias, pero si son conocidos de Ceferino y no son ingenieros de la ciberseguridad, entonces no son conocidos de Angustias.

$$\forall x (F(x,b) \land F(x,a)), \forall x (F(x,c) \land \neg C(x) \rightarrow \neg F(x,a))$$

### 2. Deducción Natural

#### EJERCICIO 2:

 $\{\forall x (Q(x) \rightarrow \neg R(x)), \forall x (P(x) \rightarrow Q(x) \lor S(x)), \exists x (P(x) \land R(x))\} \vDash \exists x (P(x) \land S(x)):$ 

 $1.\forall x(Q(x) \rightarrow \neg R(x))$  premisa

2.  $\forall x (P(x) \rightarrow Q(x) \lor S(x))$  premisa

3.  $\exists x (P(x) \land R(x))$  premisa

 $4. \left( Q(x) \to \neg R(x) \right) \qquad E \forall (1)$ 

5.  $(P(x) \rightarrow Q(x) \lor S(x))$   $E \forall (2)$ 

6.  $P(a *) \wedge R(a *)$   $E \exists (3)$ 

7. P(a \*)  $E \wedge (6)$ 

9.  $\neg Q(x)$  MT (8,4)

10.  $Q(x) \vee S(x)$   $E \to (7,5)$ 

11. S(x) Corte (9,10)

12.  $P(a*) \wedge S(x)$   $I \wedge (11,7)$ 

13.  $\exists x (P(x) \land S(x))$  *I* $\exists$ 

# 3. Simplificación de Fórmulas

#### **EJERCICIO 3:**

1.

$$\neg(\exists x P(x) \to \forall x P(x))$$

$$\neg(\exists x P(x) \to \forall y P(y))$$

$$\neg(\forall x \forall y (P(x) \to P(y)))$$

$$(\exists x \exists y (\neg P(x) \lor P(y))$$

$$\neg P(a) \lor P(b)$$

3. 
$$\neg (\forall x \exists y F(a,x,y) \rightarrow \exists x (\neg \forall y G(y,b) \rightarrow H(x)))$$
 
$$\neg (\forall x \exists y F(a,x,y) \rightarrow \exists u (\neg \forall w G(w,b) \rightarrow H(u)))$$
 
$$\neg (\forall x \exists y F(a,x,y) \rightarrow \exists u (\exists w \neg G(w,b) \rightarrow H(u)))$$
 
$$\neg (\forall x \exists y F(a,x,y) \rightarrow \exists u \forall w (\neg G(w,b) \rightarrow H(u)))$$
 
$$\neg \exists x \forall y \exists u \forall w (F(a,x,y) \rightarrow (\neg G(w,b) \rightarrow H(u)))$$
 
$$\forall x \exists y \forall u \exists w (\neg F(a,x,y) \lor (G(w,b) \lor H(u)))$$
 
$$\forall x \forall u (\neg F(a,x,f(x)) \lor (G(f(x,u),b) \lor H(u)))$$

## 4. Unificación

#### **EJERCICIO 4:**

1. 
$$A = R(f(x),f(x) y B = R(y,f(y))$$

α	Αα	Βα	$(t_a,t_b)$
χ	R(f(x),f(x)	R(y,f(y))	(y,f(x))
${y/f(x)}$	R(f(x),f(x)	R(f(x),f(y))	(f(y),f(x))
$\{y/f(x),f(y)/f(x)\}$	R(f(x),f(x)	R(f(x),f(x))	ÉXITO

A y B son unificables, su umg es  $\{y/f(x),f(y)/f(x)\}$ 

2. 
$$C = T(u,f(x),x) y D=T(g(z),z,a)$$

α	Са	Dα	$(t_c,t_d)$
χ	T(u,f(x),x)	T(g(z),z,a)	(u/g(z))
$\{u/g(z)\}$	T(g(z),f(x),x)	T(g(z),z,a)	(x/a)
$\{u/g(z),x/a\}$	T(g(z),f(x),a)	T(g(z),z,a)	(z/f(x))
$ \{ u/g(z), x/a, z/f(x) \} $	T(g(z),f(x),a)	T(g(z),f(x),a)	ÉXITO

C y D son unificables, su umg es  $\{ u/g(z),x/a,z/f(x) \}$ 

3. 
$$E=R(a, x) y R(b, y)$$

No son unificables al ser a y b dos constantes

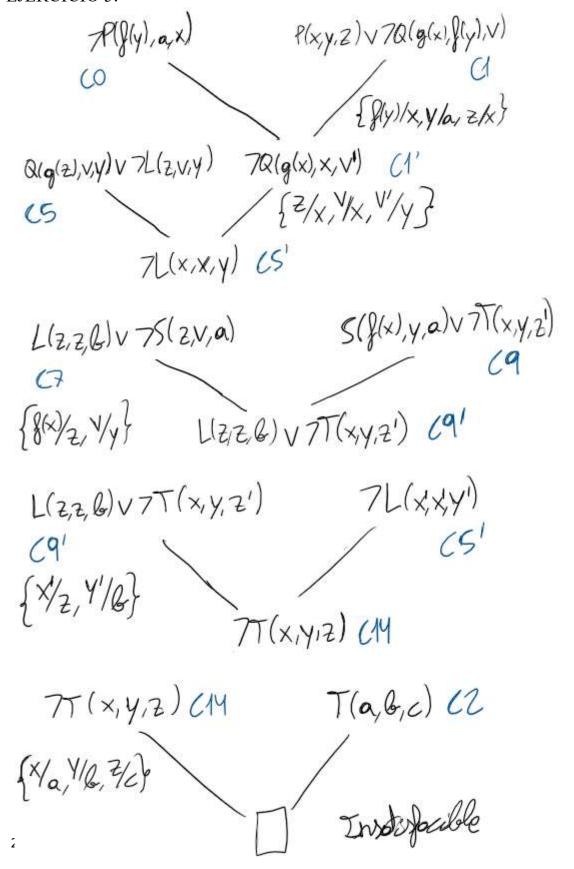
### 4. G=P(f(y,a), y, f(x,g(b))) y H=P(x,g(b), f(z, y))

α	Gα	Ηα	$(t_g,t_h)$
χ	P(f(y,a), y, f(x,g(b)))	P(x,g(b), f(z, y))	(x,f(y,a))
$\{ x/f(y,a) \}$	P(f(y,a), y, f(f(y,a),g(b)))	P(f(y,a),g(b), f(z, y))	(y,g(b))
	P(f(g(b),a),g(b), f(f(g(b),a),g(b)))	P(f(g(b),a),g(b), f(z, g(b)))	(z,f(g(b),a))
$ \begin{cases} x/f(y,a), y/g(b), \\ z,f(g(b)/a) \end{cases} $	P(f(g(b),a), g(b), f(f(g(b),a),g(b)))	P(f(g(b),a),g(b), f(f(g(b),a),g(b)))	ÉXITO

G y H son unificables, su umg es  $\{x/f(y,a),y/g(b),z,f(g(b)/a)\}$ 

### 5. Método de Resolución de Robinson

#### **EJERCICIO 5:**



7