

**EXAMEN DE MATEMÁTICAS-I**

CONVOCATORIA DE **ENERO** (21/01/2014).  
GRADO EN INGENIERÍA INFORMÁTICA.EPS-UA.  
CURSO 2013-14

**SOLUCIÓN PARTE DE LÓGICA**

Para las cuestiones 1-3 se debe marcar la opción correcta (sólo una).

Para las cuestiones 1 y 2 y el Ejercicio 2 se debe tener en cuenta el siguiente marco conceptual:

MC = { **es**: abuela saca escoba;                      **ca**: abuela se pone a cantar;                      **en**: abuela se enfada;  
         **sc**: Ana sale corriendo;                      **pa**: Ana come pastel }

- 1 [0,5p] Elegir la formalización correcta de la proposición **S1**: “**Sólo si la abuela saca la escoba o se pone a cantar Ana sale corriendo y no se come el pastel**”:

a)	$es \vee ca \leftrightarrow sc \wedge \neg pa$
b)	$es \vee ca \rightarrow sc \wedge \neg pa$
<b>c)</b>	$sc \wedge \neg pa \rightarrow es \vee ca$
d)	$es \vee ca \rightarrow ana(sc) \wedge ana(\neg pa)$

- 2 [0,5p] La proposición **S1** se **interpreta** como:

a)	Falsa, si la abuela saca la escoba y Ana no sale corriendo
<b>b)</b>	Falsa, cuando la abuela no saca la escoba ni canta y Ana no se come el pastel pero sale corriendo
c)	Verdadera, cuando la abuela no saca la escoba ni canta y Ana no se come el pastel pero sale corriendo
d)	Falsa, si Ana sale corriendo y la abuela se pone a cantar

- 3 [1p] La **fbf-S2**: **Mo(ana)  $\wedge$  Ca(ana)  $\leftrightarrow$  Quiere(javi, ana)**, donde MC = { Mo(x): x es modelo; Ca(x): x es cantante; Quiere(x,y): x quiere a y } resulta de **formalizar** la sentencia:

a)	Para que Javi quiera a Ana es suficiente que Ana sea modelo y cantante
b)	Para que Javi quiera a Ana es suficiente, pero no necesario, que Ana sea modelo y cantante
c)	Javi quiere a Ana solo si Ana es modelo y cantante, pero si no es modelo ni cantante entonces no la quiere
<b>d)</b>	Si Javi quiere a Ana, entonces Ana es modelo y cantante, pero sólo si no es modelo o no es cantante entonces no la quiere

**Ejercicio 1** [5p] Interpretación de fórmulas lógicas

Escribe una **interpretación modelo y otra contramodelo** para cada una de las expresiones E1 y E2. Si alguna interpretación de ese tipo no existe, explica por qué, pero para la que exista, interpreta con ella la fbf-Ei (i=1,2). Después, y según la existencia o no de ambas interpretaciones, indica y explica cómo se clasifica cada fbf-Ei. Para formalizar E1 y E2 usa el marco conceptual MC= {a: A; b: B; c: C}, donde A, B y C son proposiciones cualesquiera.

**a) E1: Es cierto A y B a menos que lo sea C**

Fbf-E1: $\neg(a \wedge b) \rightarrow c$	
<p>Existe, al menos, una Interpretación modelo:</p> <p><input checked="" type="checkbox"/> SI Es I1 = { a=V, b=V, c=V }</p> <p><input type="checkbox"/> NO porque:</p> <p>La fbf-E1 para I1 se interpreta como: verdadera</p>	<p>Existe, al menos, una Interpretación contramodelo:</p> <p><input checked="" type="checkbox"/> SI Es I2 = { a=F, b=F, c=F }.</p> <p><input type="checkbox"/> NO porque:</p> <p>La fbf-E1 para I2 se interpreta como: falsa</p>
<p>La fbf-E1 se clasifica semánticamente como: contingente</p> <p>Porque: Existe al menos una interpretación modelo y otra contramodelo</p>	

**b) E2: Si es cierto A entonces es cierto B, si y sólo si, o es falso A o es cierto B**

Fbf-E2: $(a \rightarrow b) \leftrightarrow (\neg a \vee b)$	
<p>Existe, al menos, una Interpretación modelo</p> <p><input checked="" type="checkbox"/> SI Es I1 = { a=V, b=V }</p> <p><input type="checkbox"/> NO porque:</p> <p>La fbf-E2 para I1 se interpreta como: verdadera</p>	<p>Existe, al menos, una Interpretación contramodelo</p> <p><input checked="" type="checkbox"/> SI Es I2 =</p> <p><input type="checkbox"/> NO porque: no existen valores de a, b que hagan la fbf-E2 falsa.</p> <p>La fbf-E2 para I2 se interpreta como:</p>
<p>La fbf-E2 se clasifica semánticamente como: tautología</p> <p>Porque: no existe ninguna interpretación contramodelo que la haga F.</p>	

<b>Ejercicio 2</b>	<b>[3p] Método: Deducción natural</b>
--------------------	---------------------------------------

Demostrar la **validez** del razonamiento  $R1:P1, P2, P3, P4 \Rightarrow Q$  haciendo una **deducción natural** por **reducción al absurdo** para obtener Q.

P1:  $sc \wedge \neg pa \rightarrow en$

P2: Es suficiente que la abuela cante para que Ana salga corriendo:  $ca \rightarrow sc$

P3:  $pa \rightarrow es$

P4:  $\neg es \wedge ca$

Q: en

En la deducción especifica cada fórmula **premisa** y justifica las que son **deducidas** de otras. Si añades alguna subdeducción márcala con corchete y/o indenta las filas en las que aparezca.

**Deducción:**

-1  $sc \wedge \neg pa \rightarrow en$

-2  $ca \rightarrow sc$

-3  $pa \rightarrow es$

-4  $\neg es \wedge ca$

5  $\neg en$

6  $\neg es$  EC, 4

7  $\neg pa$  MT, 3, 6

8 ca EC, 4

9 sc MP, 2, 8

10  $sc \wedge \neg pa$  IC, 7, 9

11 en MP, 1, 10

12  $\neg en \wedge en$  IC, 5, 11

13 en IN, 5 - 12