

Apellidos, Nombre:	.DNI:
--------------------	-------

## LÓGICA

- 1. **(1 punto)** Formaliza el siguiente enunciado en el lenguaje de la Lógica de proposiciones, indicando cuáles son las proposiciones utilizadas: "Tomaré de postre un helado a no ser que haya brownie de chocolate o tarta de queso".
- 2. (1,5 puntos) Formaliza el siguiente enunciado en el lenguaje de la Lógica de predicados: "A todos los que juegan al Fútbol les gusta el deporte, sin embargo no todos a los que les gusta el deporte juegan al Fútbol" (utilizando J(x,y)="x juega a y", G(x)="a x le gusta el deporte" a="Fútbol").
- 3. **(1,5 puntos)** Determinar, por contradicción, si la siguiente fórmula es válida. Explique en qué consiste el método y justifique su respuesta.

$$(q \rightarrow t) \land (t \lor p \rightarrow q) \land (p \lor t \leftrightarrow r) \rightarrow (q \leftrightarrow r)$$

4. **(2,5 puntos)** Demuestra, utilizando **Deducción Natural**, la corrección del siguiente razonamiento

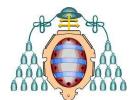
$$\{\exists Xp(X), \forall X(q(X) \rightarrow \neg p(X))\} \vdash \exists X \neg q(X)$$

5. (2,5 puntos) Dado el siguiente razonamiento:

$$\left\{ \forall x \ \forall y \left( \left( \neg R(y, x) \land P(x) \right) \rightarrow \neg Q(y, x) \right), \exists x \neg \left( P(x) \rightarrow \exists y R(y, x) \right) \right\} \\ \vdash \exists x \left( P(x) \land \forall y \neg Q(y, x) \right)$$

Demuestra, utilizando Resolución, que es correcto. Justifica los pasos.

- 6. (1 punto, pero si la respuesta es incorrecta resta 0,25 puntos) Tenemos tres fórmulas F, G y H. Sabemos además que la fórmula ((H ↔ G) V ¬F) no es válida. De entre las siguientes fórmulas, ¿cuál es necesariamente satisfacible? (sólo hay una respuesta correcta).
  - a. La fórmula G.
  - b. La fórmula  $\neg F \lor G$ .
  - c. La fórmula  $G \rightarrow F$ .
  - d. La fórmula  $H \rightarrow G$ .



## Computabilidad

Apellidos, Nombre:.....DNI:....

Λl	A	<u>B</u>	ΛE	A ∧ B	A ∧ B	
	$A \wedge B$			Α	В	
∨l ·	A B		√E	$A \lor B A \rightarrow$	$A \lor B  A \rightarrow C  B \rightarrow C$	
	A ∨ B	A ∨ B	'-	С		
→I	A : B A →	• B	→E	A A	<u>A→B</u>	
↔l	—————————————————————————————————————		↔E	—————————————————————————————————————	A↔B 	
¬I	A : B∧−	пВ	¬-E			
V-I	- A v -	¬A	V-E		<u> </u>	
F-I		Α	F-E	F	: 	

∀I	(t) libre : A(t) ∀xA(x)	∀E	∀xA(x) A(a)	
31	A(a) ∃xA(x)	∃E	∃xA(x) A(t) libre : t∉B  B	

t libre = el término t no puede aparecer en ninguna caja anterior abierta