

## Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	19/06/2010	15:30

75056190610  
75.056 19 06 10 EX

Espacio para la etiqueta identificativa con el código personal del **estudiante**.  
Examen

### Ficha técnica del examen

- Comprueba que el código y el nombre de la asignatura corresponden a la asignatura de la cual estás matriculado.
- Debes pegar una sola etiqueta de estudiante en el espacio de esta hoja destinado a ello.
- No se puede añadir hojas adicionales.
- No se puede realizar las pruebas a lápiz o rotulador.
- Tiempo total 2 horas
- En el caso de que los estudiantes puedan consultar algún material durante el examen, ¿cuál o cuáles pueden consultar?: No se puede consultar ningún material.
- Valor de cada pregunta: Problema 1: 30%; problema 2: 20%; problema 3: 20%; problema 4: 20%; problema 5: 10%.
- En el caso de que haya preguntas tipo test: ¿descuentan las respuestas erróneas? NO  
¿Cuánto?
- Indicaciones específicas para la realización de este examen

### Enunciados

#### Problema 1

- a) Formalizad utilizando la lógica de enunciados las frases siguientes. Utilizad los átomos propuestos.
- 1) Para ir de viaje es necesario tener un buen sueldo, ahorrar dinero y tener días libres.  
 $V \rightarrow S \wedge A \wedge L$
  - 2) Si tienes un buen sueldo o no tienes gastos, entonces ahorras dinero.  
 $S \vee \neg G \rightarrow A$
  - 3) Cuando vas de viaje o te invitan o tienes gastos, pero no ambas cosas a la vez.  
 $V \rightarrow (I \vee G) \wedge \neg (I \wedge G)$
  - 4) Si tienes días libres, solo ahorras si te invitan.

## Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	19/06/2010	15:30

$$L \rightarrow (A \rightarrow I)$$

### Átomos:

- V: Ir de viaje
- A: Ahorrar dinero
- L: Tener días libres
- S: Tener un buen sueldo
- G: Tener gastos
- I: Ser invitado

a) Formalizad utilizando la lógica de predicados las frases siguientes. Utilizad los predicados propuestos.

1) La cerveza Duff no es un producto ecológico.

$$\neg (E(d) \wedge P(d))$$

2) Algunos restauradores no compran ningún producto ecológico.

$$\exists x (R(x) \wedge \neg \exists y (P(y) \wedge E(y) \wedge C(x,y)))$$

3) Es necesario que a un restaurador le vaya bien el negocio para que todos los productos que compre sean ecológicos.

$$\forall x (R(x) \wedge (\forall y (P(y) \wedge C(x,y) \rightarrow E(y))) \rightarrow B(x))$$

4) Todo producto no ecológico es comprado por algún restaurador.

$$\forall x (P(x) \wedge \neg E(x) \rightarrow \exists y (R(y) \wedge C(x,y)))$$

### Dominio: un conjunto no vacío

### Predicados:

- $R(x)$ : x es restaurador
- $B(x)$ : a x le va bien el negocio
- $C(x,y)$ : x compra y
- $E(y)$ : y es ecológico
- $P(x)$ : x es producto

### Constantes:

- d: la cerveza Duff

### Problema 2

Demostrad, utilizando la deducción natural, que el siguiente razonamiento es correcto. Utilizad solo las 9 reglas básicas (es decir, no utilizéis ni reglas derivadas ni equivalentes deductivos).

$$\neg P \rightarrow (Q \wedge \neg S), Q \rightarrow (R \vee S), R \rightarrow S \therefore P$$

1	$\neg P \rightarrow Q \wedge \neg S$		P
2	$Q \rightarrow (R \vee S)$		P
3	$R \rightarrow S$		P
4		$\neg P$	H
5		$Q \wedge \neg S$	$E \rightarrow 1,4$
6		$\neg S$	$E^5$
7		Q	$E^5$
8		$R \vee S$	$E \rightarrow 2,7$
9			H

## Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	19/06/2010	15:30

10		S	E→3,9
11		S	H
12		S	It11
13	S		E <sup>8,10,12</sup>
15	¬¬P		I→4,6,13
16	P		E→15

### Problema 3

Indicad aplicando resolución si el siguiente razonamiento es válido, indicad también si las premisas son consistentes.

$\neg A \rightarrow B \vee C, \neg B \vee \neg C \rightarrow A, D \wedge C \rightarrow \neg B, \neg E \rightarrow (A \wedge B), (A \wedge \neg C) \therefore D \rightarrow A$

#### Buscamos las FNC:

Primera premisa:

$\neg A \rightarrow B \vee C$  Eliminación de la implicación  
 $A \vee B \vee C$  FNC

Segunda premisa:

$\neg B \vee \neg C \rightarrow A$  Eliminación de la implicación  
 $\neg (\neg B \vee \neg C) \vee A$  Interiorización de la negación: De Morgan  
 $(\neg \neg B \wedge \neg \neg C) \vee A$  Eliminación de la doble negación  
 $(B \wedge C) \vee A$  Propiedad distributiva  
 $(A \vee B) \wedge (A \vee C)$  FNC

Tercera premisa:

$D \wedge C \rightarrow \neg B$  Eliminación de la implicación  
 $\neg (D \wedge C) \vee \neg B$  Interiorización de la negación: De Morgan  
 $\neg D \vee \neg C \vee \neg B$  FNC

Cuarta premisa:

$\neg E \rightarrow (A \wedge B)$  Eliminación de la implicación  
 $\neg \neg E \vee (A \wedge B)$  Eliminación de la doble negación  
 $E \vee (A \wedge B)$  Propiedad distributiva  
 $(E \vee A) \wedge (E \vee B)$  FNC

Quinta premisa:

$\neg (A \wedge \neg C)$  Interiorización de la negación: De Morgan  
 $\neg A \vee \neg \neg C$  Eliminación de la doble negación  
 $\neg A \vee C$  FNC

Negación de la conclusión:

$\neg (D \rightarrow A)$  Eliminación de la implicación  
 $\neg (\neg D \vee A)$  Interiorización de la negación: De Morgan  
 $\neg \neg D \wedge \neg A$  Eliminación de la doble negación  
 $D \wedge \neg A$  FNC

El conjunto de cláusulas obtenidas es (en negrita el conjunto de soporte):

$\{ A \vee B \vee C, A \vee B, A \vee C, \neg D \vee \neg C \vee \neg B, E \vee A, E \vee B, \neg A \vee C, \mathbf{D}, \neg \mathbf{A} \}$

## Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	19/06/2010	15:30

La cláusula  $A \vee B \vee C$  queda subsumida por  $A \vee B$ :

E es un literal puro:

La cláusula  $\neg A \vee C$  queda subsumida por  $\neg A$ :

Por tanto nos queda el siguiente conjunto de cláusulas:

$\{ A \vee B, A \vee C, \neg D \vee \neg C \vee \neg B, \mathbf{D}, \neg \mathbf{A} \}$

Cláusulas troncales

Cláusulas laterales

D

$\neg D \vee \neg C \vee \neg B$

$\neg C \vee \neg B$

$A \vee B$

$\neg C \vee A$

$A \vee C$

A

$\neg A$

□

Llegamos a contradicción, por tanto **el razonamiento es válido**.

Vamos a comprobar si la validez es debida a la inconsistencia de las premisas.

Conjunto de cláusulas sin el conjunto de soporte:

$\{ A \vee B \vee C, A \vee B, A \vee C, \neg D \vee \neg C \vee \neg B, E \vee A, E \vee B, \neg A \vee C \}$

La cláusula  $A \vee B \vee C$  queda subsumida por  $A \vee B$ :

$\{ A \vee B, A \vee C, \neg D \vee \neg C \vee \neg B, E \vee A, E \vee B, \neg A \vee C \}$

E es un literal puro:

$\{ A \vee B, A \vee C, \neg D \vee \neg C \vee \neg B, \neg A \vee C \}$

$\neg D$  es un literal puro:

$\{ A \vee B, A \vee C, \neg A \vee C \}$

C es un literal puro:

$\{ A \vee B \}$

No podemos llegar a contradicción con este conjunto de cláusulas que nos queda.

Por tanto **las premisas son consistentes**.

## Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	19/06/2010	15:30

### Problema 4

El siguiente razonamiento es válido. Demostradlo utilizando el método de resolución.

$\neg \forall x \exists y \neg A(x,y) \vee \neg \exists z \neg C(z)$   
 $\forall x (C(x) \rightarrow \exists y B(x,y))$ ,  
 $\exists y \forall x \neg A(x,y) \wedge D(x)$ ,  
 $\therefore \forall x (D(x) \rightarrow \exists z B(x,z))$

#### Primera premisa:

$\neg \forall x \exists y \neg A(x,y) \vee \neg \exists z \neg C(z)$  Interiorización de las negaciones  
 $\exists x \neg \exists y \neg A(x,y) \vee \forall z \neg \neg C(z)$  Interiorización de las negaciones  
 $\exists x \forall y \neg \neg A(x,y) \vee \forall z \neg \neg C(z)$  Eliminación de la doble negación  
 $\exists x \forall y A(x,y) \vee \forall z C(z)$  Skolemización: sustituimos y por una constante nueva  
 $\forall y A(a,y) \vee \forall z C(z)$  Eliminamos los cuantificadores universales  
 $A(a,y) \vee C(z)$  FNS

#### Segunda premisa:

$\forall x (C(x) \rightarrow \exists y B(x,y))$  Eliminación de la implicación  
 $\forall x (\neg C(x) \vee \exists y B(x,y))$  Skolemización: sustituimos y por una función nueva de x  
 $\forall x (\neg C(x) \vee B(x,f(x)))$  Eliminamos los cuantificadores universales  
 $\neg C(x) \vee B(x,f(x))$  FNS

#### Tercera premisa:

$\exists y \forall x \neg A(x,y) \wedge D(x)$  Skolemización: sustituimos y por una constante nueva  
 $\forall x \neg A(x,b) \wedge D(x)$  Eliminamos los cuantificadores universales  
 $\neg A(x,b) \wedge D(x)$  FNS

#### Negación de la conclusión:

$\neg \forall x (D(x) \rightarrow \exists z B(x,z))$  Eliminación de la implicación  
 $\exists x \neg (\neg D(x) \vee \exists z B(x,z))$  Interiorización de las negaciones  
 $\exists x (D(x) \wedge \neg \exists z B(x,z))$  Interiorización de las negaciones: De Morgan  
 $D(c) \wedge \forall z \neg B(c,z)$  FNS

#### Conjunto de cláusulas

$\{ A(a,y) \vee C(z), B(x,f(x)) \vee \neg C(x), \neg A(u,b), D(v), D(c), \neg B(c,w) \}$

#### Simplificación del conjunto por la regla del literal puro:

$\{ A(a,y) \vee C(z), B(x,f(x)) \vee \neg C(x), \neg A(u,b), \neg B(c,w) \}$

Cláusulas troncales	Cláusulas laterales	Sustituciones
$\neg B(c,w)$ $\neg B(c,f(c))$	$B(x,f(x)) \vee \neg C(x)$ $B(c,f(c)) \vee \neg C(c)$	x per c w per f(c)
$\neg C(c)$	$A(a,y) \vee C(z)$ $A(a,y) \vee C(c)$	z per c
$A(a,y)$ $A(a,b)$	$\neg A(u,b)$ $\neg A(a,b)$	u per a y per b
□		

Queda demostrada que el razonamiento es válido.

## Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	19/06/2010	15:30

### Problema 5

¿Cuál de las siguientes interpretaciones es un contraejemplo del razonamiento? Razona tu respuesta.

$$\forall x ( P(x) \rightarrow \exists y Q(x,y) ), \exists x \exists y \neg P(x) \wedge Q(x,y) \therefore \exists x ( P(x) \wedge \forall y Q(x,y) )$$

- a)  $\langle \{1, 2\}, \{P(1)=V, P(2)=F, Q(1,1)=V, Q(1,2)=V, Q(2,1)=V, Q(2,2)=F\} \rangle$
- b)  $\langle \{1, 2\}, \{P(1)=V, P(2)=F, Q(1,1)=F, Q(1,2)=V, Q(2,1)=V, Q(2,2)=V\} \rangle$
- c)  $\langle \{1, 2\}, \{P(1)=V, P(2)=V, Q(1,1)=F, Q(1,2)=V, Q(2,1)=F, Q(2,2)=V\} \rangle$
- d)  $\langle \{1, 2\}, \{P(1)=V, P(2)=F, Q(1,1)=F, Q(1,2)=F, Q(2,1)=F, Q(2,2)=V\} \rangle$

Premisa 1:

$$\begin{aligned} \forall x ( P(x) \rightarrow \exists y Q(x,y) ) &= \\ = ( P(1) \rightarrow Q(1,1) \vee Q(1,2) ) \wedge ( P(2) \rightarrow Q(2,1) \vee Q(2,2) ) \end{aligned}$$

Premisa 2:

$$\begin{aligned} \exists x \exists y \neg P(x) \wedge Q(x,y) &= \\ = ( \neg P(1) \wedge Q(1,1) ) \vee ( \neg P(1) \wedge Q(1,2) ) \vee ( \neg P(2) \wedge Q(2,1) ) \vee ( \neg P(2) \wedge Q(2,2) ) \end{aligned}$$

Conclusión:

$$\begin{aligned} \exists x ( P(x) \wedge \forall y Q(x,y) ) &= \\ = ( P(1) \wedge Q(1,1) \wedge Q(1,2) ) \vee ( P(2) \wedge Q(2,1) \wedge Q(2,2) ) \end{aligned}$$

Int	P(1)	P(2)	Q(1,1)	Q(1,2)	Q(2,1)	Q(2,2)	Premisa 1	Premisa 2	Conclusión
a)	V	F	V	V	V	F	$(V \rightarrow V \vee V) \wedge (F \rightarrow V \vee F) = V$	$(\neg V \wedge V) \vee (\neg V \wedge V) \vee (\neg F \wedge V) \vee (\neg F \wedge F) = V$	$(V \wedge V \wedge V) \vee (F \wedge V \wedge F) = V \wedge F = F$
b)	V	F	F	V	V	V	$(V \rightarrow V \vee V) \wedge (F \rightarrow V \vee F) = V$	$(\neg V \wedge F) \vee (\neg V \wedge V) \vee (\neg F \wedge V) \vee (\neg F \wedge V) = V$	$(V \wedge F \wedge V) \vee (F \wedge V \wedge V) = F \wedge F = F$
c)	V	V	F	V	F	V	$(V \rightarrow V \vee V) \wedge (F \rightarrow V \vee F) = V$	$(\neg V \wedge F) \vee (\neg V \wedge V) \vee (\neg V \wedge F) \vee (\neg V \wedge V) = F$	$(V \wedge F \wedge V) \vee (V \wedge F \wedge V) = F \wedge F = F$
d)	V	F	F	F	F	V	$(V \rightarrow F \vee F) \wedge (F \rightarrow F \vee V) = F$	$(\neg V \wedge F) \vee (\neg V \wedge V) \vee (\neg F \wedge F) \vee (\neg F \wedge V) = F$	$(V \wedge F \wedge F) \vee (F \wedge F \wedge V) = F \wedge F = F$

## Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	19/06/2010	15:30

## Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	19/06/2010	15:30



## Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	19/06/2010	15:30

## Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	19/06/2010	15:30