

Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	22/06/2010	09:00

75056220610XXXXXX
75.056 22 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

Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	22/06/2010	09:00

Problema 1

a) Formalizad las siguientes frases usando la lógica de enunciados. Usad los átomos propuestos.

1) Si no hago ejercicio y no quemo calorías, no pierdo peso y me deprimó.

$$\neg E \wedge \neg Q \rightarrow \neg P \wedge D$$

2) Solo pierdo peso si hago ejercicio y quemo calorías.

$$P \rightarrow E \wedge Q$$

3) Es necesario hacer ejercicio o quemar calorías para comer chocolate.

$$C \rightarrow E \vee Q$$

4) Siempre que como chocolate, no pierdo peso y me deprimó cuando no hago ejercicio.

$$C \rightarrow (\neg E \rightarrow \neg P \wedge D)$$

Átomos:

- E: Hacer ejercicio
- Q: Quemar calorías
- P: Perder peso
- D: Deprimirse
- C: Comer chocolate

b) Formalizad las siguientes frases usando la lógica de predicados. Usad los predicados propuestos

1) Hay músicos que tocan todos los instrumentos musicales.

$$\exists x [M(x) \wedge \forall y (I(y) \rightarrow T(x, y))]$$

2) No hay ningún músico que no toque algún instrumento musical de cuerda.

$$\neg \exists x [M(x) \wedge \neg \exists y (I(y) \wedge C(y) \wedge T(x, y))]$$

3) No existe un instrumento musical de cuerda, o viento o percusión que no toque algún músico.

$$\neg \exists x [I(x) \wedge (C(x) \vee V(x) \vee P(x)) \wedge \neg \exists y (M(y) \wedge T(y, x))]$$

4) El piano es un instrumento musical de cuerda que tocan todos los músicos.

$$I(a) \wedge C(a) \wedge \forall x [M(x) \rightarrow T(x, a)]$$

Dominio: un conjunto no vacío

Predicados:

- M(x): x es músico
- C(x): x es de cuerda
- V(x): x es de viento
- P(x): x es de percusión
- I(x): x es un instrumento musical
- T(x, y): x toca y

Constantes:

- a: piano

Problema 2

Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	22/06/2010	09:00

Demostrad, usando la deducción natural, que el siguiente razonamiento es correcto. Usad solo las 9 reglas básicas (no deben usarse ni reglas derivadas ni equivalentes deductivos).

$A \vee B, A \rightarrow C, \neg D \rightarrow \neg B \therefore C \vee D$

(1)	$A \vee B$			P
(2)	$A \rightarrow C$			P
(3)	$\neg D \rightarrow \neg B$			P
(4)		A		H
(5)		C		$E \rightarrow 2, 4$
(6)		$C \vee D$		$I \vee 5$
(7)		B		H
(8)			$\neg D$	H
(9)			$\neg B$	$E \rightarrow 3, 8$
(10)			B	$It 7$
(11)		$\neg \neg D$		$I \neg 8, 9, 10$
(12)		D		$E \neg 11$
(13)		$C \vee D$		$I \vee 12$
(14)	$C \vee D$			$E \vee 1, 6, 13$

Problema 3

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

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

Búsqueda de las FNC:

1a Premisa:

$(A \vee B) \wedge \neg C$

FNC $((A \vee B) \wedge \neg C) = (A \vee B) \wedge \neg C$

2a Premisa:

$\neg C \rightarrow D \wedge \neg A$

Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	22/06/2010	09:00

$C \vee (D \wedge \neg A)$
 $(C \vee D) \wedge (C \vee \neg A)$
FNC($\neg C \rightarrow D \wedge \neg A$) = $(C \vee D) \wedge (C \vee \neg A)$

3a Premisa:

$B \rightarrow (A \vee E)$
 $\neg B \vee (A \vee E)$
 $\neg B \vee A \vee E$
FNC($B \rightarrow (A \vee E)$) = $\neg B \vee A \vee E$

Negación de la conclusión

conclusión

E

negación

$\neg E$

FNC($\neg E$) = $\neg E$

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

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

Como que el literal $\neg D$ no aparece, podemos eliminar la cláusula $C \vee D$ por la regla del literal puro y nos queda:

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

Cláusulas troncales	Cláusulas laterales
$\neg E$	$\neg B \vee A \vee E$
$\neg B \vee A$	$A \vee B$
A	$C \vee \neg A$
C	$\neg C$
•	

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

Comprobemos la consistencia de las premisas:

Conjunto de cláusulas sin el conjunto de soporte:

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

Como el literal $\neg D$ no aparece, podemos eliminar la cláusula $C \vee D$ por la regla del literal puro:

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

Como el literal $\neg E$ no aparece, podemos eliminar la cláusula $\neg B \vee A \vee E$ por la regla del literal puro:

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

Como que el literal $\neg B$ no aparece, podemos eliminar la cláusula $A \vee B$ por la regla del literal puro:

Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	22/06/2010	09:00

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

Como que el literal A no aparece, podemos eliminar la cláusula $C \vee \neg A$ por la regla del literal puro

$\{\neg C\}$

con lo que no llegamos a contradicción.

Las premisas son consistentes.

Problema 4

El siguiente razonamiento es válido. Demuéstralo, usando el método de resolución.

$\forall x \forall y [\neg (R(x) \rightarrow \neg S(x,y))]$
 $\forall x \exists y [P(x) \rightarrow Q(x,y)]$
 $\exists x \forall y [R(x) \wedge Q(x,y) \rightarrow \neg S(x,y)]$
 $\therefore \exists x [\neg P(x)]$

FNS - $\forall x \forall y [\neg (R(x) \rightarrow \neg S(x,y))]$
 $\forall x \forall y [\neg (\neg R(x) \vee \neg S(x,y))]$
 $\forall x \forall y [R(x) \wedge S(x,y)]$

FNS $[\forall x \forall y [\neg (R(x) \rightarrow \neg S(x,y))]] = \forall x \forall y [R(x) \wedge S(x,y)]$

Cláusulas: $R(x), S(x,y)$

FNS - $\forall x \exists y [P(x) \rightarrow Q(x,y)]$
 $\forall x \exists y [\neg P(x) \vee Q(x,y)]$
 $\forall x [\neg P(x) \vee Q(x,f(x))]$

FNS $[\forall x \exists y [P(x) \rightarrow Q(x,y)]] = \forall x [\neg P(x) \vee Q(x,f(x))]$

Cláusulas: $\neg P(x) \vee Q(x,f(x))$

FNS - $\exists x \forall y [R(x) \wedge Q(x,y) \rightarrow \neg S(x,y)]$
 $\exists x \forall y [\neg (R(x) \wedge Q(x,y)) \vee \neg S(x,y)]$
 $\exists x \forall y [\neg R(x) \vee \neg Q(x,y) \vee \neg S(x,y)]$
 $\forall y [\neg R(a) \vee \neg Q(a,y) \vee \neg S(a,y)]$

FNS $[\exists x \forall y [R(x) \wedge Q(x,y) \rightarrow \neg S(x,y)]] = \forall y [\neg R(a) \vee \neg Q(a,y) \vee \neg S(a,y)]$

Cláusulas: $\neg R(a) \vee \neg Q(a,y) \vee \neg S(a,y)$

FNS - $\neg[\exists x [\neg P(x)]]$
 $\forall x [\neg \neg P(x)]$

Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	22/06/2010	09:00

$\forall x [P(x)]$

FNS $\neg[\exists x [\neg P(x)]]= \forall x [P(x)]$

Cláusulas: $P(x)$

Conjunto de cláusulas: $\{ R(x), S(x,y), \neg P(x) \vee Q(x,f(x)), \neg R(a) \vee \neg Q(a,y) \vee \neg S(a,y), P(x) \}$

Conjunto de soporte: $\{ P(x) \}$

Cláusulas troncales	Cláusulas laterales	Sustituciones
$P(x)$	$\neg P(x) \vee Q(x,f(x))$	
$Q(x,f(x)),$ $Q(a,f(a)),$	$\neg R(a) \vee \neg Q(a,y) \vee \neg S(a,y)$ $\neg R(a) \vee \neg Q(a,f(a)) \vee \neg S(a,f(a))$	Sustituimos x por a Sustituimos y por $f(a)$
$\neg R(a) \vee \neg S(a,f(a))$	$R(x)$ $R(a)$	Sustituimos x por a
$\neg S(a,f(a))$	$S(x,y)$ $S(a,f(a))$	Sustituimos x por a Sustituimos y por $f(a)$
\square		

Queda demostrado que el razonamiento es válido.

Problema 5

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

$\neg \exists x [P(x) \wedge \neg D(x)], \quad \forall x \exists y [S(x,y) \rightarrow \neg P(x)] \quad \therefore \quad \exists x \forall y [S(x,y) \rightarrow \neg D(x)]$

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

Con dominio $\{1\}$

Premisa 1:

$\neg \exists x [P(x) \wedge \neg D(x)] = \forall x [\neg P(x) \vee D(x)] = \neg P(1) \vee D(1)$

Premisa 2:

$\forall x \exists y [S(x,y) \rightarrow \neg P(x)] = S(1,1) \rightarrow \neg P(1)$

Conclusión:

$\exists x \forall y [S(x,y) \rightarrow \neg D(x)] = S(1,1) \rightarrow \neg D(1)$

	P(1)	D(1)	S(1,1)	Prem 1	Prem 2	Conclusió
a)	V	F	V	F	F	V
b)	F	V	V	V	V	F

Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	22/06/2010	09:00

Con dominio {1,2}

Premisa 1:

$$\neg \exists x [P(x) \wedge \neg D(x)] = \forall x [\neg P(x) \vee D(x)] = [\neg P(1) \vee D(1)] \wedge [\neg P(2) \vee D(2)]$$

Premisa 2:

$$\forall x \exists y [S(x,y) \rightarrow \neg P(x)] = [(S(1,1) \rightarrow \neg P(1)) \vee (S(1,2) \rightarrow \neg P(1))] \wedge [(S(2,1) \rightarrow \neg P(2)) \vee (S(2,2) \rightarrow \neg P(2))]$$

Conclusión:

$$\exists x \forall y [S(x,y) \rightarrow \neg D(x)] = [(S(1,1) \rightarrow \neg D(1)) \wedge (S(1,2) \rightarrow \neg D(1))] \vee [(S(2,1) \rightarrow \neg D(2)) \wedge (S(2,2) \rightarrow \neg D(2))]$$

	P(1)	P(2)	D(1)	D(2)	S(1,1)	S(1,2)	S(2,1)	S(2,2)	Pr1	Pr2	C
c)	F	V	F	V	V	V	V	V	V	F	V
d)	V	V	V	V	V	F	F	F	V	V	V

Sólo la interpretación b) es un contraejemplo.

Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	22/06/2010	09:00

Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	22/06/2010	09:00

Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	22/06/2010	09:00

Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	22/06/2010	09:00

Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	22/06/2010	09:00

Examen 2009/10-2

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.056	22/06/2010	09:00