

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	20/06/2012	09:00

### 

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: 25%; problema 3: 25%; problema 4: 20%
- En el caso de que haya preguntas tipo test: ¿descuentan las respuestas erróneas? NO ¿Cuánto?
- Indicaciones específicas para la realización de este examen

### **Enunciados**



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	20/06/2012	09:00

### Problema 1

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

C: "Tener un buen caldo"

X: "Ser un buen cocinero"

P: "Tener paciencia"

A: "Hacer un buen arroz"

T: "Triunfar en la comida familiar"

1) Cuando tienes un buen caldo, no es necesario ser un buen cocinero ni tener paciencia para poder hacer un buen arroz.

$$C \rightarrow \neg (A \rightarrow X \land P)$$

2) Si no tienes un buen caldo ni eres un buen cocinero, puedes hacer un buen arroz si tienes paciencia.  $\neg C \land \neg X \to (P \to A)$ 

3) Para triunfar en la comida familiar es necesario hacer un bon arroz.

 $\mathsf{T}\to\mathsf{A}$ 

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

#### Predicados:

M(x): x es un móvil

G(x): x tiene conexión 3G

S(x): x tiene conexión vía satélite

C(x): x tiene cobertura

O(x): x está en la cima de una montaña

A(x): es una antena de telefonía

E(x,y): x está cerca de y

T(x): x hace una llamada telefónica

Dominio: conjunto no vacío cualquiera

1) Todos los móviles tienen conexión 3G o conexión vía satélite  $\forall x[M(x) \to G(x)^{\ \ \ }S(x)]$ 

2) Si una móvil está en la cima de una montaña y tiene cobertura, entonces es un móvil con conexión vía satélite o hay una antena de telefonía cerca de él

$$\forall x [M(x) \land O(x) \land C(x) \rightarrow S(x) \lor \exists y [A(y) \land E(y,x)]]$$

3) Si un móvil que tiene conexión 3G hace una llamada telefónica entonces hay una antena de telefonía cerca de él.

$$\forall x [M(x) \land G(x) \rightarrow (T(x) \rightarrow \exists y [A(y) \land E(y, x)])$$



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	20/06/2012	09:00

### Problema 2

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

$$P\ ^{\vee}\ Q\ ,\ P\rightarrow R,\ \neg T\rightarrow \neg Q\ ..\ R\ ^{\vee}\ T$$

1.	P V Q			Р
2.	$P \to R$ $\neg T \to \neg Q$			Р
3.	$\neg T \rightarrow \neg Q$			Р
4.		Р		Н
5.		R		E→ 2,4
6.		R <sup>v</sup> T		I <sup>×</sup> 5
7.		Q		Н
8.			¬T	Н
9.			$\neg Q$	E→ 3,8
10.			Q	It 7
11.		$\neg \neg T$		l¬ 8, 9, 10
12.		Т		E¬ 11
13.		R <sup>v</sup> T		I <sup>v</sup> 12
14.	R <sup>v</sup> T			E <sup>v</sup> 1, 6, 13

### Problema 3

Analizad la validez o invalidez del siguiente razonamiento utilitzando el método de resolución. Simplificad, si se puede, el conjunto de cláusulas resultante. Son consistentes las premisas?

$$A \rightarrow (B \rightarrow C)$$
,  $\neg C \rightarrow \neg A$ ,  $A \lor C$ ,  $\neg B \rightarrow \neg C \therefore C$ 

Normalización de les premisas y de la negación de la conclusión:

$$A \rightarrow (B \rightarrow C) = \neg A \lor (\neg B \lor C) = \neg A \lor \neg B \lor C$$

$$\neg C \rightarrow \neg A = \neg \neg C \lor \neg A = C \lor \neg A$$

$$A \lor C = A \lor C$$

$$\neg B \rightarrow \neg C = \neg \neg B \lor \neg C = B \lor \neg C$$

$$\neg C = \neg C$$

Conjunto de cláusulas resultantes:



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	20/06/2012	09:00

$$\neg A \lor \neg B \lor C, C \lor \neg A, A \lor C, B \lor \neg C, \neg C$$

(en **negrita**, el conjunto de soporte)

Observando las cláusulas obtenidas, observamos que no podemos eliminar ninguna por aplicación de la regla del literal puro. No obstante, la última cláusula ( $\neg$ C) subsume la cuarta (que también contiene  $\neg$ C) y que la segunda subsume a la primera (que también contiene los literales  $\neg$ A y C). Sin embargo, no podemos eliminar la cláusula quinta por aplicación de ninguna regla.

Entonces, el conjunto resultante de cláusulas es:

#### Resolución:

C <sup>∨</sup> ¬A	¬C
$\neg A$	A <sup>∨</sup> C
С	¬C
•	

Para comprobar la consistencia de les premisas, partimos del siguiente conjunto de cláusulas:

$$\neg A \lor \neg B \lor C, C \lor \neg A, A \lor C, B \lor \neg C$$

Por la regla de subsunción, podemos eliminar la primera cláusula (que contiene la segunda), con lo cual tenemos:

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

Por la regla del literal puro, podemos eliminar B  $^{\vee}$  ¬C. Así pues, tenemos:

de donde, aplicando resolución, obtendremos C y no podremos, por tanto, llegar a la cláusula vacía. Por lo tanto, concluimos la consistencia de les premisas.



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	20/06/2012	09:00

Consideremos el siguiente razonamiento:

$$\begin{array}{l} \forall x[ \ T(x) \rightarrow \ \exists y \ S(x,y)] \\ \exists x \ \forall y[S(x,y) \rightarrow M(y) \ ^T(a)] \\ \therefore \forall x \ \forall y(M(x) \ ^T(y) \rightarrow \neg S(x,y)) \end{array}$$

¿Cual de estas interpretaciones es un contraejemplo?

$$\begin{split} &\text{I1=} < \{1,2\}, \ T(1) = M(1) = M(2) = S(1,1) = S(2,1) = V \\ &\text{I2=} < \{1,2\}, \ T(2) = M(1) = M(2) = S(1,1) = S(2,2) = V \\ &\text{I3=} < \{1,2\}, \ T(2) = M(1) = M(2) = S(1,1) = S(2,1) = V \\ &\text{I3=} < \{1,2\}, \ T(2) = M(1) = M(2) = S(1,1) = S(2,1) = V \\ &\text{I3=} < \{1,2\}, \ T(2) = M(1) = M(2) = S(1,1) = S(2,1) = V \\ &\text{I3=} < \{1,2\}, \ T(2) = M(1) = M(2) = S(1,1) = S(2,1) = V \\ &\text{I3=} < \{1,2\}, \ T(2) = M(1) = M(2) = S(1,2) = V \\ &\text{I3=} < \{1,2\}, \ T(2) = M(1) = M(2) = S(1,2) = V \\ &\text{I3=} < \{1,2\}, \ T(2) = M(1) = M(2) = S(1,2) = V \\ &\text{I3=} < \{1,2\}, \ T(2) = M(1) = M(2) = S(1,2) = V \\ &\text{I3=} < \{1,2\}, \ T(2) = M(1) = M(2) = S(1,2) = V \\ &\text{I3=} < \{1,2\}, \ T(2) = M(1) = M(2) = S(1,2) = V \\ &\text{I3=} < \{1,2\}, \ T(2) = M(1) = M(2) = S(1,2) = V \\ &\text{I3=} < \{1,2\}, \ T(2) = M(1) = M(2) = S(1,2) = V \\ &\text{I3=} < \{1,2\}, \ T(2) = M(1) = M(2) = S(1,2) = V \\ &\text{I3=} < \{1,2\}, \ T(2) = M(1) = M(2) = M(2)$$

#### Solución:

Con dominio {1,2} la primera premisa  $\forall x [T(x) \rightarrow \exists y \ S(x,y)]$  es equivalente a P1=  $[T(1) \rightarrow S(1,1) \ ^{\vee}S(1,2)] \ ^{\wedge}[T(2) \rightarrow S(2,1) \ ^{\vee}S(2,2)]$ 

La segunda premisa  $\exists x \ \forall y[S(x,y) \to M(y) \ ^T(a)]$  es equivalente a  $P2=\{[S(1,1) \to M(1) \ ^T(a)] \ ^[S(1,2) \to M(1) \ ^T(a)]\} \ ^V$   $\{[S(2,1) \to M(2) \ ^T(a)] \ ^[S(2,2) \to M(2) \ ^T(a)]\}$ 

### Comprobado por mí en ALURA

 $((S(1, 1) \rightarrow M(1)) \land (S(1, 2) \rightarrow M(2))) \lor ((S(2, 1) \rightarrow M(1)) \land (S(2, 2) \rightarrow M(2)))$ La conclusión  $\forall x \ \forall y (M(x) \land T(y) \rightarrow \neg S(x,y))$  es equivalente a

$$C = (M(1) \ ^{\wedge} T(1) \rightarrow \neg S(1,1)) \ ^{\wedge} \ (M(1) \ ^{\wedge} T(2) \rightarrow \neg S(1,2)) \ ^{\wedge} \ (M(2) \ ^{\wedge} T(1) \rightarrow \neg S(2,1)) \ ^{\wedge} \ (M(2) \ ^{\wedge} T(2) \rightarrow \neg S(2,2))$$

#### Observemos que

	P1	P2	С
I1	V	V	F
<b>I2</b>	V	F	F
I3	V	V	V

#### Observemos que:

La interpretación I1 es un contraejemplo porque las premisas son ciertas y falsa la conclusión. La interpretación I2 no es un contrejemplo porque no todas las premisas son ciertas . La interpretación I3 no es un contrejemplo porque la conclusión es cierta



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	20/06/2012	09:00



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	20/06/2012	09:00



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	20/06/2012	09:00



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	20/06/2012	09:00



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	20/06/2012	09:00



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	20/06/2012	09:00