

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	22/06/2011	18:30

⊂75.570 ℜ22ℜ06ℜ11ℜΕΞϖ∈
75.570 22 06 11 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: 25%; problema 3: 25%; problema 4: 10%; 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



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	22/06/2011	18:30

Problema 1

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

A:"Ser generoso"

B:" Tener la conciencia tranquila"

C:"Robar"

D:"La policía te mete en prisión"

E:"Ser cauto"

1) Cuando se ha robado, se debe ser generoso para tener la conciencia tranquila.

$$C \rightarrow (B \rightarrow A)$$

2) Si robas y la policía te mete en prisión es que ni eres generoso ni eres cauto.

$$C \land D \rightarrow \neg A \land \neg E$$

3) Si para que la policía no te meta en prisión es necesario ser cauto, es que o tienes la conciencia tranquila o no robas.

$$(\neg D \rightarrow E) \rightarrow B \lor \neg C$$

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

Dominio: un conjunto no vacío

M(x): x es millonario A(x): x es altruista O(x): x es una ONG C(x,y): x ayuda a y

1) No todos los millonarios son altruistas, pero algunos sí lo son.

$$\neg \forall x (M(x) \to A(x)) \land \exists x (M(x) \land A(x))$$

2) Algunos millonarios altruistas ayudan a todas las ONGs.

$$\exists x \{M(x) \land A(x) \land \forall y [O(y) \rightarrow C(x,y)]\}$$

3) Las ONGs altruistas son ayudadas por millonarios.

$$\forall x \{O(x) \land A(x) \rightarrow \exists y [M(y) \land C(y,x)]\}$$



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	22/06/2011	18:30

Problema 2

Demostrad, utilizando la deducción natural, que el siguiente razonamiento es correcto. Podéis utilizar las 9 reglas básicas y las reglas derivadas vistas en la asignatura (es decir, no podéis utilizar equivalentes deductivos)

$$\begin{array}{l} S \diagdown Q \to (R \to \neg P) \\ \neg S \to R \\ S \diagdown R \to \neg (Q \diagdown S) \\ \therefore \ Q \to \neg P \end{array}$$

<u>Solución</u>

			ı	
1	$S\lor Q\to (R\to \neg P)$			P
2	$\neg S \rightarrow R$			Р
3	$S \lor R \rightarrow \neg (Q \land S)$			Р
4		Q		Н
5			Р	Н
6			S∨Q	Iv 4
7			R→¬P	E→1,6
8			¬R	MT 5, 7
9			¬¬S	MT 2, 8
10			S	E¬ 9
11			S∨R	l∨ 10
12			¬(Q∧S)	E→3,11
13			Q∧S	l∧ 4, 10
14		P _		I¬ 5, 12,13
15	Q→¬P			I→4,14



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	22/06/2011	18:30

Problema 3

Indicad, aplicando resolución, si el razonamiento siguiente es válido o no. Indicad también si las premisas son consistentes

$$\neg (P \rightarrow (\neg Q \land \neg R))$$

$$P \rightarrow S \land \neg T$$

$$T \rightarrow \neg R$$

$$\therefore S \land (T \rightarrow Q)$$

Solución

$$\begin{split} & \mathsf{FNC}(\neg \ (\mathsf{P} \!\to\! (\neg \mathsf{Q} \!\wedge\! \neg \mathsf{R}))) \!\!\!) = \mathsf{P} \wedge (\mathsf{Q} \!\vee\! \mathsf{R}) \\ & \mathsf{FNC}(\mathsf{P} \!\to\! \mathsf{S} \!\wedge\! \neg \mathsf{T}) \!\!\! = (\neg \mathsf{P} \!\vee\! \ \mathsf{S}) \wedge (\neg \mathsf{P} \!\vee\! \neg \mathsf{T}) \\ & \mathsf{FNC}(\mathsf{T} \!\to\! \neg \mathsf{R}) \!\!\! = \neg \mathsf{T} \!\vee\! \neg \mathsf{R} \\ & \mathsf{FNC}(\neg (\mathsf{S} \!\wedge\! (\mathsf{T} \!\to\! \mathsf{Q}))) \!\!\! = (\neg \mathsf{S} \!\vee\! \ \mathsf{T}) \wedge (\neg \mathsf{S} \!\vee\! \neg \mathsf{Q}) \end{split}$$

Conjunto de cláusulas = { P , Q \lor R, \neg P \lor S , \neg P \lor \neg T, \neg T \lor \neg R, \neg S \lor T, \neg S \lor \neg Q}

Cláusulas troncales	Cláusulas laterales
¬S∨ T	¬T∨¬R
¬S∨¬R	Q√R
¬S∨ Q	¬S∨ ¬Q
¬S	¬P∨ S
¬P	Р

Consistencia de Premisas:

Conjunto de cláusulas ={ P , Q \lor R, \neg P \lor S , \neg P \lor \neg T, \neg T \lor \neg R}

Por la regla del literal puro (\neg T) podemos eliminar \neg P \lor \neg T, \neg T \lor \neg R

Conjunto de cláusulas ={ P, $Q \lor R$, $\neg P \lor S$ }

Por la regla del literal puro (S) podemos eliminar ¬P∨ S

Conjunto de cláusulas ={ P, QVR}

Por la regla del literal puro (Q) podemos eliminar Qv R

Conjunto de cláusulas ={ P }

Por la regla del literal puro podemos eliminar P

Conjunto de cláusulas ={ }

Razonamiento válido y premisas consistentes



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	22/06/2011	18:30

Problema 4

¿Cuál de las siguientes interpretaciones

```
I1: <{1,2},{P(1)=P(2)=V, Q(1,1)=V, Q(1,2)=Q(2,1)=Q(2,2)=F, T(1)=T(2)=F}>
I2: <{1,2},{P(1)=P(2)=V, Q(1,1)=V, Q(1,2)=Q(2,1)=Q(2,2)=F, T(1)=F, T(2)=V}>
I3: <{1,2},{P(1)=P(2)=F, Q(1,1)=Q(1,2)=F, Q(2,1)=V, Q(2,2)=F, T(1)=V, T(2)=F}>
```

Es un contraejemplo de este razonamiento?

```
\forall x [ \neg P(x) \rightarrow \exists y Q(x,y) ]
\exists x P(x) \land \exists y T(y)
\exists x [T(x) \lor \forall y Q(y,x)]
\therefore \neg \forall x [P(x) \lor \exists y Q(y,x)]
```

Solución

Pasando las fórmulas a enunciados:

```
 \forall \mathbf{x}(\neg \mathbf{P}(\mathbf{x}) \to \exists \mathbf{y} \ \mathbf{Q}(\mathbf{x}, \mathbf{y})) 
 \forall \mathbf{x}(\neg \mathbf{P}(\mathbf{x}) \to \mathbf{Q}(\mathbf{x}, 1) \lor \mathbf{Q}(\mathbf{x}, 2)) 
 (\neg \mathbf{P}(1) \to \mathbf{Q}(1, 1) \lor \mathbf{Q}(1, 2)) \land (\neg \mathbf{P}(2) \to \mathbf{Q}(2, 1) \lor \mathbf{Q}(2, 2)) 
 \exists \mathbf{x} \ \mathbf{P}(\mathbf{x}) \land \exists \mathbf{y} \ \mathbf{T}(\mathbf{y}) 
 (\mathbf{P}(1) \lor \mathbf{P}(2)) \land \exists \mathbf{y} \ \mathbf{T}(\mathbf{y}) 
 (\mathbf{P}(1) \lor \mathbf{P}(2)) \land (\mathbf{T}(1) \lor \mathbf{T}(2)) 
 \exists \mathbf{x}(\mathbf{T}(\mathbf{x}) \lor \forall \mathbf{y} \ \mathbf{Q}(\mathbf{y}, \mathbf{x})) 
 \exists \mathbf{x}(\mathbf{T}(\mathbf{x}) \lor \forall \mathbf{y} \ \mathbf{Q}(\mathbf{y}, \mathbf{x})) 
 \exists \mathbf{x}(\mathbf{T}(\mathbf{x}) \lor (\mathbf{Q}(1, \mathbf{x}) \land \mathbf{Q}(2, \mathbf{x})) 
 [\mathbf{T}(1) \lor (\mathbf{Q}(1, 1) \land \mathbf{Q}(2, 1))] \lor [\mathbf{T}(2) \lor (\mathbf{Q}(1, 2) \land \mathbf{Q}(2, 2)] 
 \neg \forall \mathbf{x}(\mathbf{P}(\mathbf{x}) \lor \exists \mathbf{y} \ \mathbf{Q}(\mathbf{y}, \mathbf{x})) 
 \neg \forall \mathbf{x} \ \mathbf{P}(\mathbf{x}) \lor (\mathbf{Q}(1, \mathbf{x}) \lor \mathbf{Q}(2, \mathbf{x})) 
 \neg [\mathbf{P}(1) \lor (\mathbf{Q}(1, 1) \lor \mathbf{Q}(2, 1)) \land (\mathbf{P}(2) \lor (\mathbf{Q}(1, 2) \lor \mathbf{Q}(2, 2))] 
 \exists \mathbf{1}: \text{ hace falsa la conclusión:} 
 \neg [\mathbf{P}(1) \lor (\mathbf{Q}(1, 1) \lor \mathbf{Q}(2, 1)) \land (\mathbf{P}(2) \lor (\mathbf{Q}(1, 2) \lor \mathbf{Q}(2, 2))] 
 \neg [\mathbf{V} \lor (\mathbf{V} \lor \mathbf{F})) \land (\mathbf{V} \lor (\mathbf{F} \lor \mathbf{F}))] = \neg [\mathbf{V} \land \mathbf{V}] = \mathbf{F}
```

Hay que comprobar si todas las premisas son ciertas.

Puesto que T1=T2=F tenemos que la segunda premisa es falsa y, por lo tanto, no puede ser un contraejemplo.

12: hace falsa la conclusión:

$$\neg \ [\ (P(1) \lor (Q(1,1) \lor Q(2,1)) \land (P(2) \lor (Q(1,2) \lor Q(2,2)) \] = \\ \neg \ [\ (V \lor (V \lor F)) \land (V \lor (F \lor F)) \] = \\ \neg \ [\ V \land V \] = F$$

Hay que comprobar si todas las premisas son ciertas.

Para la primera vemos que:

$$(\neg V \rightarrow V \lor F) \land (\neg V \rightarrow F \lor F) = (F \rightarrow V \lor F) \land (F \rightarrow F \lor F) = (F \rightarrow V) \land (F \rightarrow F) = V \land V = V$$

Para la segunda

$$(V \lor V) \land (F \lor V) = V \land V = V$$



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	22/06/2011	18:30

Para la tercera:

$$[F \lor (V \land F)] \lor [V \lor (F \land F)] = [F \lor F] \lor [V \lor F] = F \lor V = V$$

Así que se trata de un contraejemplo ya que hace ciertas todas las premisas y falsa la conclusión.

I3: La conclusión es cierta
$$\neg [(F \lor (F \lor F)) \land (F \lor (V \lor F))] = \neg [F \land V] = \neg F = V$$

Luego no puede ser un contraejemplo.

Problema 5

- a. Dados los conjuntos $A = \{0,9\}$ y $B = \{7,8,9\}$ y el universo $U = \{0,1,2,3,4,5,6,7,8,9\}$ indicad si son verdaderas las siguientes afirmaciones, justificando brevemente la respuesta:
 - a.1) B U ∅ = B
 - a.2) A ⊆ B
 - a.3) A \cap B = \emptyset
 - a.4) $(U-A) \cap (U-B) = U (A \cup B)$
- b. Indicad si esta relación presenta las propiedades simétrica, reflexiva, transitiva o antisimétrica, justificando brevemente las respuestas:

R =
$$\{(1,1),(1,2),(2,1),(2,2),(3,3),(2,3)\}$$
 en $\{1,2,3\}\times\{1,2,3\}$

Solución

- a.1) B U \varnothing = B Verdadero, es siempre cierto para cualquier conjunto B.
- a.2) $A \subseteq B$ Falso, 0 pertenece a A pero no pertenece a B.
- a.3) A \cap B = \emptyset Falso, hay un elemento, el 9 que pertenece a los dos conjuntos.
- a.4) (U−A) ∩ (U−B) = U − (A U B) Verdadero, es siempre cierto para cualesquiera conjuntos A y B.
- b. R no es simétrica porque (2,3) pertenece a R pero (3,2) no pertenece a R.

R es reflexiva porque siempre (x,x) pertenece a R para cualquier x de $\{1,2,3\}$.

R no es transitiva porque $(1,2) \in R$ y $(2,3) \in R$ pero (1,3) no pertenece a R.

R no es antisimétrica porque $(1,2) \in R$ y (2,1) también.