

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	16/06/2018	15:30

 \subset 75.570 \Re 16 \Re 06 \Re 18 \Re Π ς] \in 75.570 16 06 18 PV

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

Prueba



Esta prueba sólo la pueden realizar los estudiantes que han aprobado la Evaluación Continua

Ficha técnica de la prueba

- Comprueba que el código y el nombre de la asignatura corresponden a la asignatura matriculada.
- Debes pegar una sola etiqueta de estudiante en el espacio correspondiente de esta hoja.
- No se puede añadir hojas adicionales, ni realizar la prueba en lápiz o rotulador grueso.
- Tiempo total: 1 hora Valor de cada pregunta: Se indica en cada una de ellas
- En el caso de que los estudiantes puedan consultar algún material durante la prueba, ¿cuáles son?:
 - En el caso de poder usar calculadora, de que tipo? NINGUNA
- En el caso de que haya preguntas tipo test: ¿descuentan las respuestas erróneas? NO ¿Cuánto?
- Indicaciones específicas para la realización de esta prueba



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	16/06/2018	15:30

Enunciados

Actividad 1 (1.5 puntos + 1.5 puntos)

[Criterio de valoración: Las formalizaciones deben ser correctas en todos los aspectos incluyendo la parentización. Cada frase se valora independientemente de las otras]

a) Utilizando los siguientes átomos, formalizad las frases que hay a continuación

P: Pierdo la motivación

D: Disfruto del ocio

T: Hago trabajo rutinario

1) Para no perder la motivación necesito disfrutar del ocio y no hacer trabajo rutinario.

$$\neg P \to D \land \neg T \cdot || - \neg (D \land \neg T) \to P$$

2) Siempre que hago trabajo rutinario, pierdo la motivación si no disfruto del ocio.

$$T \rightarrow (\neg D \rightarrow P)$$

3) Necesito no perder la motivación para disfrutar del ocio, cuando hago trabajo rutinario.

$$T \rightarrow (D \rightarrow \neg P) - \parallel - T \rightarrow (P \rightarrow \neg D)$$

b) Utilizando los siguientes predicados, formalizad las frases que hay a continuación

H(x): x es un hotel

C(x): x es un certificado

T(x,y): x tiene y

a (ct.): el HISO-2014

1) El HISO-2014 es un certificado que no tienen todos los hoteles

$$C(a) \land \neg \forall x [H(x) \rightarrow T(x,a)]$$

2) No hay hoteles que no tengan ningún certificado

$$\neg \exists x \{ H(x) \land \neg \exists y [C(y) \land T(x,y)] \}$$

3) Hay certificados que los tienen todos los hoteles

$$\exists x \{ C(x) \land \forall y [H(y) \rightarrow T(y,x)] \}$$



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	16/06/2018	15:30

Actividad 2 (2.5 o 1.5 puntos)

[Criterio de valoración: será inválida (0 puntos) cualquier deducción que contenga la aplicación incorrecta de alguna regla]

Demostrad, utilizando la deducción natural, que el siguiente razonamiento es correcto. Si la deducción es correcta y no utilizáis reglas derivadas obtendréis 2.5 puntos. Si la deducción es correcta pero utilizáis reglas derivadas obtendréis 1.5 puntos. En ningún caso podéis utilizar equivalentes deductivos. Si hacéis más de una demostración y alguna es incorrecta no obtendréis ningún punto.

 $T{\rightarrow} \neg A, \ B{\rightarrow} R, \, \neg T{\rightarrow} Q \, \therefore \ A{\vee} B{\rightarrow} Q{\vee} R$

1	T→¬A				Р
2	B→R				Р
3	¬T→Q				Р
4		A∨B			Н
5			Α		Н
6				T	Н
7				⊸A	E→ 1, 6
8				Α	It 5
9			⊸T		I¬ 6,7,8
10			Q		E→ 3,9
11			Q∨R		l∨ 10
12			В		Н
13			R		E→ 2, 12
14			Q∨R		l∨ 13
15		Q∨R			Ev 4, 11, 14
16	$A \lor B \rightarrow Q \lor R$				l→ 4, 15



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	16/06/2018	15:30

Actividad 3 (2 puntos)

[Criterio de valoración: serán inválidas las respuestas incorrectas, contradictorias o ininteligibles. Cada pregunta se valora independientemente de las otras]

Un razonamiento ha originado el siguiente conjunto cláusulas de las cuales la última, en negrita, proviene de la negación de la conclusión:

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

Responded las siguientes preguntas:

- a) Si se hubiese construida la tabla de verdad del razonamiento que ha originado este conjunto de cláusulas, ¿es posible pero no seguro, seguro o imposible que se hallaría un contraejemplo? Imposible
- b) Si se hubiese construido la tabla de verdad de las premisas de este razonamiento, ¿es posible pero no seguro, seguro o imposible que se hubiera hallado una interpretación que las hace ciertas a todas simultáneamente? Imposible
- c) ¿Son consistentes las premisas de este razonamiento (Sí / No / No se puede saber) ?
- d) Es correcto el razonamiento (Sí / No / No se puede saber) ? Sí



Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	16/06/2018	15:30

Actividad 4 (2.5 puntos)

Elegid uno de los dos problemas que tenéis a continuación. Si los resolvéis los dos la calificación será la menor. INDICAD CLARAMENTE CUÁL ES EL EJERCICIO QUE ELEGÍS.

A) Hallad el conjunto de cláusulas que permitiría aplicar el método de resolución al siguiente razonamiento (Sólo se tiene que encontrar el conjunto de cláusulas que permitiría aplicar el método de resolución. No se tiene que aplicar resolución).

[Criterio de valoración: cada error se penalizará con -1.25 puntos]

```
\neg \forall x \neg \forall y P(x,y) 

\forall x \{\exists y R(y,x) \rightarrow \exists y P(x,y)\} 

\therefore \exists x \forall y R(x,y)

FNS(\neg \forall x \neg \forall y P(x,y)) = \forall y P(a,y) 

FNS(\forall x \{\exists y R(y,x) \rightarrow \exists y P(x,y)\}) = \forall x \forall y (\neg R(y,x) \lor P(x,f(x))) 

FNS(\neg \exists x \forall y R(x,y)) = \forall x \neg R(x,g(x))

S = \{ P(a,y), R(y,x) \lor P(x,f(x)), \neg R(x,g(x)) \}
```

B) Un razonamiento ha dado lugar al siguiente conjunto de cláusulas. Aplicad el método de resolución con la estrategia del conjunto de apoyo para determinar si es correcto o no. La última cláusula (en negrita) se ha obtenido de la negación de la conclusión.

[Criterio de valoración: cada error se penalizará con -1.25 puntos]

$$S = \{ R(z) \lor A(z,y), B(y, g(y)) \lor \neg R(y), \neg B(y,z), \neg A(a, f(x)) \}$$

¬A(a, f(x))	$ \begin{array}{c} R(z) \vee A(z,y) \\ R(a) \vee A(a,f(x)) \end{array} $	Sus. z por a, y por f(x)
R(a)	$B(y, g(y)) \lor \neg R(y)$ $B(a, g(a)) \lor \neg R(a)$	Sus. y por a
B(a, g(a))	¬B(y,z) ¬B(a, g(a))	Sus. y por a, z por g(a)

Hemos llegado a una contradicción y, consecuentemente, el razonamiento es válido.