

Examen 2025/26-1

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	21/1/2026	17:00

Ficha técnica del examen

Examen 2025/26-1

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	21/1/2026	17:00

CONVIENE RESOLVERLOS PARA SACAR EL MÁXIMO PARTIDO AL TIEMPO DEL QUE DISPONES.

- Recordad que los auriculares no están permitidos.
 - **ES IMPRESCINDIBLE UTILIZAR LA TERMINOLOGÍA, NOTACIÓN Y FORMATO PROPIOS DE LA ASIGNATURA PARA RESOLVER LOS EJERCICIOS.**
-

Examen 2025/26-1

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	21/1/2026	17:00

Enunciados

Actividad 1 (1.5 puntos + 1.5 puntos)

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

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

V: los visitantes son respetuosos

T: el turismo tiene un impacto positivo

R: la remuneración de los trabajadores es justa

O: la oferta de actividades es amplia

- 1) Cuando los visitantes son respetuosos, la remuneración de los trabajadores es justa si el turismo tiene un impacto positivo.

$$V \rightarrow (T \rightarrow R)$$

- 2) Cuando el turismo tiene un impacto positivo, es necesario que la remuneración de los trabajadores sea justa para que la oferta de actividades sea amplia y los visitantes sean respetuosos.

$$T \rightarrow (O \wedge V \rightarrow R) \dashv\vdash T \rightarrow (\neg R \rightarrow \neg(O \wedge V))$$

- 3) Solo cuando los visitantes son respetuosos y la remuneración de los trabajadores es justa, el turismo tiene un impacto positivo.

$$T \rightarrow V \wedge R \dashv\vdash \neg(V \wedge R) \rightarrow \neg T$$

- b) Usando los siguientes predicados y constantes, formalizad las frases que hay a continuación:

C(x): x es un circo

E(x): x es estable

T(x): x es una trapecista

D(x): x es una domadora

P(x): x es profesional

R(x,y): x ensaya en y

a: El Océano de Luz

- 1) Si todas las domadoras fueran profesionales, no habría ninguna trapecista que ensayara en todos los circos.

$$\forall x[D(x) \rightarrow P(x)] \rightarrow \neg \exists x\{ T(x) \wedge \forall y[C(y) \rightarrow R(x,y)] \}$$

- 2) Hay trapecistas que solo ensayan en circos estables

$$\exists x\{ T(x) \wedge \forall y[R(x,y) \rightarrow C(y) \wedge E(y)] \} \\ \dashv\vdash \exists x\{ T(x) \wedge \forall y[\neg(C(y) \wedge E(y)) \rightarrow \neg R(x,y)] \}$$

- 3) El Océano de Luz ni es estable ni hay ninguna trapecista que ensaye en él.

$$\neg E(a) \wedge \neg \exists x[T(x) \wedge R(x,a)]$$

Examen 2025/26-1

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	21/1/2026	17:00

Actividad 2 (2.5 puntos)

[Criterio de valoración: será inválida (0 puntos) cualquier deducción que contenga la aplicación incorrecta de alguna regla. Es imprescindible utilizar la notación y el formato propio de la asignatura]

Demostrad, utilizando solo las reglas primitivas de la deducción natural usadas en la asignatura y tal y como se usan en la asignatura, sin reglas derivadas ni equivalentes deductivos, que el siguiente razonamiento es correcto. Si hacéis más de una demostración y alguna es incorrecta obtendréis 0 puntos.

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

1	R → T		P
2	P → (\neg Q → T)		P
3	\neg P → R \vee S		P
4	\neg P → (S → T)		P
5	\neg T		P
6		\neg P	H
7		R \vee S	E → 3, 6
8		R	H
9		T	E → 1, 8
10		S	H
11		S → T	E → 4, 6
12		T	E → 10, 11
13		T	E \vee 7, 9, 12
14		\neg T	I \neg 5
15	\neg \neg P		I \neg 6, 13, 14
16	P		E \neg 15
17	\neg Q → T		E → 2, 16
18		\neg Q	H
19		T	E → 17, 18
20		\neg T	I \neg 5
21	\neg \neg Q		I \neg 18, 19, 20
22	Q		E \neg 21
23	P \wedge Q		I \wedge 16, 22

Examen 2025/26-1

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	21/1/2026	17:00

Actividad 3 (1.5 puntos + 1.5 puntos)

- a) ¿El razonamiento es válido o no? Utilizad el método de resolución con la estrategia del conjunto de apoyo para demostrarlo. Si podéis aplicar la regla de subsunción o la regla del literal puro, aplicadlas e indicadlo.

[Criterio de valoración: Cualquier error tendrá una penalización mínima de 0.75 puntos]

$$\begin{aligned}
 & TV \neg P \\
 & \neg(R \vee S) \\
 & \neg(T \wedge \neg S) \\
 & P \rightarrow R \vee T \\
 & \therefore \\
 & (P \vee Q) \rightarrow \neg(Q \rightarrow S)
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 FNC(TV \neg P) &= TV \neg P \\
 FNC(\neg(R \vee S)) &= \neg R \wedge \neg S \\
 FNC(\neg(T \wedge \neg S)) &= \neg TV S \\
 FNC(P \rightarrow R \vee T) &= \neg P \vee R \vee T \\
 FNC(\neg((P \vee Q) \rightarrow \neg(Q \rightarrow S))) &= (P \vee Q) \wedge (\neg Q \vee S)
 \end{aligned}$$

El conjunto de cláusulas es

$$S = \{ TV \neg P, \neg R, \neg S, \neg TV S, \neg P \vee R \vee T, P \vee Q, \neg Q \vee S \}$$

La cláusula $TV \neg P$ subsume la cláusula $\neg P \vee R \vee T$ con lo que el conjunto se reduce a

$$S' = \{ TV \neg P, \neg R, \neg S, \neg TV S, P \vee Q, \neg Q \vee S \}$$

La regla del literal puro permite eliminar $\neg R$ por ausencia del literal R. El conjunto queda

$$S'' = \{ TV \neg P, \neg S, \neg TV S, P \vee Q, \neg Q \vee S \}$$

Cláusulas troncales	Cláusulas laterales
PvQ	$\neg Q \vee S$
PvS	$\neg S$
P	$TV \neg P$
T	$\neg TV S$
S	$\neg S$

Hemos llegado a la contradicción y, por tanto, el razonamiento es válido.

Examen 2025/26-1

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	21/1/2026	17:00

- b) El siguiente razonamiento es válido. Demostradlo utilizando el método de resolución con la estrategia del conjunto de apoyo.

[Criterio de valoración: Cualquier error tendrá una penalización mínima de 0.75 puntos]

$$\begin{aligned} \exists x \{ \forall y [R(y) \rightarrow T(y,x)] \wedge Q(x) \} \\ \therefore \forall x \{ \forall y [Q(y) \rightarrow \neg T(x,y)] \rightarrow \neg R(x) \} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} FNS (\exists x \{ \forall y [R(y) \rightarrow T(y,x)] \wedge Q(x) \}) &= \forall y [(\neg R(y) \vee T(y,a)) \wedge Q(a)] \\ FNS (\neg \forall x \{ \forall y [Q(y) \rightarrow \neg T(x,y)] \rightarrow \neg R(x) \}) &= \forall y [(\neg Q(y) \vee \neg T(b,y)) \wedge R(b)] \end{aligned}$$

El conjunto de cláusulas resultante es:

$$S = \{ \neg R(y) \vee T(y,a), \quad Q(a), \quad \neg Q(y) \vee \neg T(b,y), \quad R(b) \}$$

Cláusulas troncales	Cláusulas laterales	Substitutiones
$\neg Q(y) \vee \neg T(b,y)$	$\neg R(u) \vee T(u,a)$	u por b
$\neg Q(a) \vee \neg T(b,a)$	$\neg R(b) \vee T(b,a)$	y por a
$\neg Q(a) \vee \neg R(b)$	$R(b)$	
$\neg Q(a)$	$Q(a)$	

Examen 2025/26-1

Asignatura	Código	Fecha	Hora inicio
Lógica	75.570	21/1/2026	17:00

Actividad 4 (1.5 puntos)

[Criterio de valoración: 5 respuestas correctas: 1.5 puntos; 4 respuestas correctas: 1 punto; 3 respuestas correctas: 0.75 puntos; 2 respuestas correctas: 0.5 puntos; menos de dos respuestas correctas: 0 puntos]

- 1) Cuando se explora la tabla de verdad de un razonamiento se constata que todas las interpretaciones que hacen falsa alguna premisa también hacen falsa la conclusión. Si se aplica el método de resolución, ¿se podrá llegar a encontrar la contradicción? *Elegid la respuesta correcta (no hace falta que la justifiquéis).*
 - a. SEGURO QUE SÍ
 - b. SEGURO QUE NO
 - c. NO SE PUEDE SABER
- 2) Cuando se simplifica el conjunto de cláusulas que derivan de las premisas de un razonamiento, este conjunto queda vacío. ¿Existe una deducción natural que demuestre que el razonamiento es válido? *Elegid la respuesta correcta (no hace falta que la justifiquéis).*
 - a. SEGURO QUE SÍ
 - b. SEGURO QUE NO
 - c. NO SE PUEDE SABER
- 3) Sabemos que $E_1, \dots, E_n \vdash A \wedge (A \rightarrow \neg A)$. ¿Hay alguna interpretación que haga ciertas todas las premisas? *Elegid la respuesta correcta (no hace falta que la justifiquéis).*
 - a. SEGURO QUE SÍ
 - b. SEGURO QUE NO
 - c. NO SE PUEDE SABER
- 4) ¿Es posible resolver la cláusula $Q(x, g(x)) \vee P(x)$ contra la cláusula $\neg Q(f(a), g(b)) \vee R(a)$? *Si la respuesta es afirmativa, dad la cláusula resultante. Si es negativa, explicad con una sola frase que es lo que imposibilita la unificación.*

Las cláusulas no se pueden resolver por qué la unificación no es posible. Primero es necesario substituir x por $f(a)$ pero después hay que unificar $g(f(a))$ y $g(b)$, pero esta unificación no es posible porque ni $f(a)$ ni b son variables.
- 5) ¿Se puede aplicar la regla $E\exists$ a la fórmula $\exists x \forall y [T(a, x) \rightarrow P(x, y)]$ en un contexto dónde la única constante que se está utilizando es a ? *Elegid la respuesta correcta (no hace falta que la justifiquéis).*
 - a. NO, NO SE PUEDE
 - b. SÍ, SUBSTITUYENDO LA VARIABLE POR CUALQUIER TÉRMINO
 - c. SÍ, SUBSTITUYENDO LA VARIABLE POR CUALQUIER TÉRMINO QUE NO SEA a
 - d. SÍ, PERO NO CUALQUIER TÉRMINO DIFERENTE DE a PUEDE SUBSTITUIR LA VARIABLE.