

Cuestión 1 (2 pt) (a) Demuestra que la conclusión se deduce de las premisas en el siguiente argumento. Escribe las propiedades que utilizas en cada paso de las inferencias.

P1: $P \rightarrow Q$
P2: $S \vee \neg T \rightarrow \neg Q$
P3: $T \rightarrow Q \wedge U$
P4: $\neg U$
C: $\neg P$

Solución:

(a) Método directo:

P1:	$P \rightarrow Q$	
P2:	$S \vee \neg T \rightarrow \neg Q$	
P3:	$T \rightarrow Q \wedge U$	
P4:	$\neg U$	
<hr/>		
P5:	$\neg(Q \wedge U) \rightarrow \neg T$	Transposición(3)
P6:	$\neg Q \vee \neg U \rightarrow \neg T$	Leyes de De Morgan (5)
P7:	$\neg Q \vee \neg U$	Adición (4)
P8:	$\neg T$	Modus Ponens (6,7)
P9:	$S \vee \neg T$	Adición (8)
P10:	$\neg Q$	Modus Ponens (2,9)
C:	$\neg P$	Modus Tollens (1,10)

(b) Reducción al absurdo:

P1:	$P \rightarrow Q$	
P2:	$S \vee \neg T \rightarrow \neg Q$	
P3:	$T \rightarrow Q \wedge U$	
P4:	$\neg U$	
<hr/>		
P5:	P	Premisa auxiliar
P6:	Q	Modus Ponens (1,5)
P7:	$\neg(S \vee \neg T)$	Modus Tollens (2,6)
P8:	$\neg S \wedge T$	Leyes de De Morgan (7)
P9:	T	Simplificación(8)
P10:	$Q \wedge U$	Modus Ponens (3,9)
P11:	U	Simplificación (10)
P12:	$U \wedge \neg U$	Ley de la Unión (4,11)
C:	\emptyset	

(b) Sócrates dijo: "Si soy culpable debo ser castigado. No soy culpable. Luego no debo ser castigado." ¿Es este argumento lógicamente correcto? Escríbelo simbólicamente y deduce lógicamente la conclusión si es correcto o razona porque no lo es en caso contrario.

Solución:

La representación lógica del argumento sería la siguiente:

P1: $P \rightarrow Q$
P2: $\neg P$
C: $\neg Q$

Demostrar la validez del argumento sería equivalente a demostrar que $P1 \wedge P2 \Rightarrow C$, es decir que $P1 \wedge P2 \rightarrow C$ es una tautología. Si construimos la tabla de verdad correspondiente:

P	Q	$P \rightarrow Q$	$\neg P$	$\neg Q$	\wedge	\rightarrow
0	0	1	1	1	1	1
0	1	1	1	0	1	0
1	0	0	0	1	0	1
1	1	1	0	0	0	1

Por tanto no obtenemos una tautología y el argumento dado no es válido.

Cuestión 2 (2 pt) (a) Representa formalmente las siguientes expresiones en el universo de las personas:

- (i) "Todos los actores invitados a la fiesta llegaron tarde".
- (ii) "Hay una persona que no llegó tarde".
- (iii) "Hay al menos una persona invitada a la fiesta que no es actor ni periodista".
- (iv) "No todos los actores están invitados a la fiesta".

Solución: Utilizaremos los siguientes predicados:

$A(x)$: x es actor

$I(x)$: x está invitado a la fiesta

$P(x)$: x es periodista

$T(x)$: x llegó tarde

Estas expresiones se pueden formalizar como:

- (i) $\forall x (A(x) \wedge I(x) \rightarrow T(x))$
- (ii) $\exists x (\neg T(x))$
- (iii) $\exists x (I(x) \wedge \neg A(x) \wedge \neg P(x))$
- (iv) $\neg \forall x (A(x) \rightarrow I(x))$

(b) Determina si son correctos o no los siguientes razonamientos. Si son correctos demuéstralos por inferencia, y si no lo son justifica el porqué:

- | | |
|---|-----------------------------------|
| (i) P1: $\neg \exists x (P(x) \wedge R(x))$ | (ii) P1: $\exists x (P(x))$ |
| P2: $\exists x (P(x) \wedge Q(x))$ | P2: $\exists x (Q(x))$ |
| C: $\exists x (Q(x) \wedge \neg R(x))$ | C: $\exists x (P(x) \wedge Q(x))$ |

Solución:

- | | |
|--|---|
| <p>(a) P1: $\neg \exists x (P(x) \wedge R(x))$
 P2: $\exists x (P(x) \wedge Q(x))$
 <hr style="width: 100%;"/> P3: $\forall x (\neg P(x) \vee \neg R(x))$ L. Morgan Gen.(1)
 P4: $P(a) \wedge Q(a)$ E. existencial(2)
 P5: $\neg P(a) \vee \neg R(a)$ E. universal(3)
 P6: $P(a)$ Simplificación(4)
 P7: $Q(a)$ Simplificación (4)
 P8: $\neg R(a)$ Tollendo Ponens(5,6)
 P9: $Q(a) \wedge \neg R(a)$ Ley de la Unión (7,8)
 C: $\exists x (Q(x) \wedge \neg R(x))$ Gen. existencial (9)</p> | <p>(b) Este razonamiento no es correcto. Tanto en la premisa 1 como en la 2 aparece el cuantificador existencial, por lo que al especificar no podemos asegurar que el objeto con el que trabajamos es el mismo en ambas y por tanto no podríamos llegar a la conclusión.</p> |
|--|---|

Cuestión 3 (1.5 pt) (a) Simplifica la forma proposicional siguiente, indicando en cada paso las propiedades empleadas:

$$((p \rightarrow q) \wedge \neg q) \rightarrow \neg p$$

Solución:

$((p \rightarrow q) \wedge \neg q) \rightarrow \neg p \equiv ((\neg p \vee q) \wedge \neg q) \rightarrow \neg p$	(Condicional-disyunción)
$\equiv ((\neg p \wedge \neg q) \vee (q \wedge \neg q)) \rightarrow \neg p$	(Prop. Distributiva)
$\equiv ((\neg p \wedge \neg q) \vee \emptyset) \rightarrow \neg p$	(Elementos Complementarios)
$\equiv (\neg p \wedge \neg q \rightarrow \neg p)$	(Elemento neutro)
$\equiv \neg(\neg p \wedge \neg q) \vee \neg p$	(Condicional disyunción)
$\equiv (p \vee q) \vee \neg p$	(Leyes de De Morgan)
$\equiv (p \vee \neg p) \vee q$	(Conmutativa y asociativa)
$\equiv \tau \vee q$	(Elementos complementarios)
$\equiv \tau$	(Propiedad absorbente)

(b) Sabiendo que p es falsa, y q y r son verdaderas, ¿cuáles serían los valores de verdad de las expresiones lógicas siguientes?:

- (i) $(p \rightarrow \neg q) \vee \neg(r \wedge q)$
- (ii) $\neg p \vee \neg q \rightarrow p \vee \neg r$

Solución: Recordemos que un condicional es falso cuando el antecedente es verdadero y el consecuente es falso.

- (i) Sabemos que una disyunción es verdadera cuando alguna de las dos proposiciones es verdadera. En este caso, como p es falsa, el condicional es verdadero y la proposición es verdadera.
- (ii) En este caso el antecedente es verdadero, ya que $\neg p$ lo es, y por otro lado, el consecuente es falso puesto que es una disyunción de dos proposiciones falsas. Por tanto el condicional será falso.

Cuestión 4 (1 pt) Prueba por inducción que $n^2 - n$ es un número par (múltiplo de 2), para todo $n \geq 2$.

Solución: En primer lugar hemos de probar que la fórmula es cierta para $n = 2$:

Si $n = 2$, $n^2 - n = 2$. Por tanto la propiedad es cierta.

A continuación, vamos a probar que si la propiedad es cierta para un n entonces, también se cumple para $n + 1$. Es decir, suponiendo que: $n^2 - n = 2s$, $s \in \mathbb{Z}$ hemos de deducir que

$$(n+1)^2 - (n+1)$$

es también un múltiplo de 2.

Comprobémoslo:

$$\begin{aligned} (n+1)^2 - (n+1) &= n^2 + 2n + 1 - n - 1 \\ &= n^2 - n + 2n \text{ (Hipótesis de inducción)} \\ &= 2s + 2n \end{aligned}$$

Que claramente es un múltiplo de 2. Por tanto la propiedad es cierta.

Cuestión 5 (1.5 pt) (a) Dados los conjuntos $A = \{a, b, c, d\}$ y $B = \{e, f, g\}$ consideremos la correspondencias $f: A \rightarrow B$ y $g: B \rightarrow A$, cuyos grafos son $F = \{(a, e), (b, e), (c, f)\}$ y $G = \{(e, c), (f, b)\}$. Responde las siguientes cuestiones, **justificando las respuestas**:

- 1) ¿Es f una aplicación?
- 2) Calcula el grafo de la composición $g \circ f: A \rightarrow A$.
- 3) ¿Es $g \circ f$ aplicación? En caso negativo, añade el mínimo número de pares a su grafo de forma que lo sea.

Solución:

- 1) f no es aplicación, ya que el elemento $d \in A$ no tiene imagen.
- 2) $G \circ F = \{(a, c), (b, c), (c, b)\}$.
- 3) $g \circ f$ definida de A en A no es aplicación, ya que el elemento $d \in A$ no tiene imagen. Si añadimos por ejemplo el par (d, b) a su grafo, la correspondencia resultante sí sería aplicación.

- (b) ¿Para qué números enteros $a \in \mathbb{Z}$ es biyectiva la aplicación $f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$ dada por $f(x) = ax$? ¿Cuál sería la aplicación inversa de f en esos casos?

Solución: Veamos en primer lugar cuándo es inyectiva la aplicación f . Supongamos que $f(x) = f(y)$, siendo $x, y \in \mathbb{Z}$. De aquí $ax = ay$. Por tanto para todo $a \neq 0$ se obtiene $x = y$ y la aplicación es inyectiva. Para ver en qué casos f es suprayectiva, supongamos que $y \in \mathbb{Z}$ y veamos cuándo existe $x \in \mathbb{Z}$ tal que $f(x) = y$. De aquí se tiene que $ax = y$, por tanto si $a \neq 0$, $x = y/a$. Así, $f^{-1}: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$ vendría definida por $f^{-1}(x) = x/a$. Ahora bien, x/a es un número entero para todo $x \in \mathbb{Z}$ si $a = 1$ o $a = -1$. Por tanto f es biyectiva si y solo si $a = 1$ o $a = -1$. En estos casos la aplicación inversa $f^{-1}: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$ vendría definida por $f^{-1}(x) = x$ y $f^{-1}(x) = -x$, respectivamente.

Cuestión 6 (2 pt) (a) Determinar los conjuntos A y B que satisfacen simultáneamente las siguientes condiciones:

- (i) $A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 5\}$.
- (ii) $A \cap B = \{3, 4, 5\}$.
- (iii) $1 \notin A \setminus B$.
- (iv) $2 \notin B \setminus A$.

Solución: Por (iii), sabemos que $1 \notin A \cap B^c$, luego 1 pertenece al complementario de dicho conjunto, es decir, $1 \in A^c \cup B$. Como $1 \in A \cup B$, deducimos que $1 \in B$. De forma análoga utilizando (iv), obtenemos que $2 \in A$. Por tanto teniendo en cuenta (i) y (ii) obtenemos que $A = \{2, 3, 4, 5\}$ y $B = \{1, 3, 4, 5\}$.

- (b) Dados A y B dos subconjuntos de un conjunto universal E .

- (i) Calcula $(A \cap B) \cup (A^c \cap B) \cup (A \cap B^c) \cup (A^c \cap B^c)$ indicando las propiedades utilizadas.
- (ii) ¿Es la familia $\{A \cap B, A^c \cap B, A \cap B^c, A^c \cap B^c\}$ un recubrimiento del conjunto E ? ¿Y una partición? Justifica tus respuestas.

Solución:

(i)

$$\begin{aligned}(A \cap B) \cup (A^c \cap B) \cup (A \cap B^c) \cup (A^c \cap B^c) &= \\ &= ((A \cup A^c) \cap B) \cup ((A \cup A^c) \cap B^c) && \text{(Propiedad distributiva)} \\ &= ((E \cap B) \cup (E \cap B^c)) && \text{(Elementos complementarios)} \\ &= (B \cup B^c) && \text{(Elemento neutro)} \\ &= E && \text{(Elementos complementarios)}\end{aligned}$$

- (ii) Según hemos visto en el apartado (i), la familia de conjuntos dada constituye un recubrimiento de E y su unión es exactamente igual a E . Por otro lado, teniendo en cuenta que para cualquier conjunto X , se tiene que $X \cap X^c = \emptyset$, es inmediato observar que los conjuntos de dicha familia son disjuntos dos a dos. Por tanto la familia constituye una partición del conjunto E .