

## EXAMEN JUNIO 1997

1. Se tiene una teoría,  $T$ , con lenguaje  $L(T)$  (que incluye el símbolo de constante,  $0$ , y el símbolo de función binaria  $+$ ), dos axiomas no lógicos:

- $\forall y(0 + y = y)$
- $\forall y\exists z(y + z = 0)$

y una estructura,  $M$ , con  $|M| = \{0', 1', 2'\}$ , la función  $+_M$  definida por la tabla:

| $+_M$ | $0'$ | $1'$ | $2'$ |
|-------|------|------|------|
| $0'$  | $0'$ | $1'$ | $2'$ |
| $1'$  | $1'$ | $2'$ | $1'$ |
| $2'$  | $2'$ | $1'$ | $1'$ |

( $a' +_M b'$  es el individuo que se encuentra en la intersección de la fila  $a'$  y la columna  $b'$  de la tabla), y a la constante  $0$  le asigna el individuo  $0'$ .

## EXAMEN JUNIO 1997 (Cont.)

---

- Dígase claramente y de forma razonada si las siguientes afirmaciones son correctas o no.
  - 1.1.  $\forall x \forall y (x + y = y + x)$  tiene el valor  $V$  en  $M$ .
  - 1.2. Sin embargo,  $\forall x \forall y (x + y = y + x)$  no es válida en  $M$ .
  - 1.3.  $M$  es un modelo de  $T$ .
  - 1.4.  $\forall y (0 + y = y)$  es válida en  $M$  porque es un axioma no lógico.
  - 1.5. Todo teorema de  $T$  es válido en  $M$ .

## SOLUCIÓN EXAMEN JUNIO 1997

---

1.1.  $\forall x \forall y (x + y = y + x)$  tiene el valor  $V$  en  $M$ .

- Es correcta.
- $\forall x \forall y (x + y = y + x)$  es  $V$  en  $M$  si, aplicando la definición de  $M(\forall A)$  dos veces,  $M(i + j = j + i)$  es  $V$  para todo par de nombres de individuos  $i, j$ .
- Esto ocurre si  $M(i) +_M M(j) = M(j) +_M M(i)$ , para todo par de individuos  $M(i)$  y  $M(j)$ , y esto se deduce de la definición (tabla) de  $+_M$ .
- Esto se puede ver fácilmente dado que la tabla (matriz) anterior es simétrica respecto a la diagonal principal.

1.2. Sin embargo,  $\forall x \forall y (x + y = y + x)$  no es válida en  $M$ .

- Es incorrecta.
- La fórmula será válida en  $M$  si y sólo si toda  $M$ -instancia de dicha fórmula es  $V$  en  $M$  (definición de validez en una estructura).
- Como la fórmula es cerrada, la única  $M$ -instancia de dicha fórmula es ella misma.
- Por tanto, la fórmula es válida en  $M$  si y sólo si es  $V$  en  $M$ .
- Como la fórmula es  $V$  en  $M$  (apartado 1.1), concluimos que dicha fórmula es válida en  $M$ .

### 1.3. $M$ es un modelo de $T$ .

- Es incorrecta.
- Será cierto si y sólo si  $M$  es un modelo de cada uno de los axiomas no lógicos de  $T$ .
- $M(\forall y \exists z (y + z = 0))$  es  $F$  en  $M$ , porque, aplicando la definición de  $M(\forall A)$  y la de  $M(\exists A)$ ,  $M(i + j = 0)$  es  $F$  para  $i$  el nombre de  $1'$  y  $j$  cualquier nombre, porque  $1' +_M M(j)$  no es  $M(0)$ , que es  $0'$ .

1.4.  $\forall y(0 + y = y)$  es válida en  $M$  porque es un axioma no lógico.

- Es incorrecta.  $\forall y(0 + y = y)$  es válida en  $M$  pero no porque sea un axioma no lógico, sino porque toda  $M$ -instancia de la misma es verdadera en  $M$ .
- Nota: si la afirmación hubiera sido:  
 $\forall y(0 + y = y)$  es válida en  $T$  porque es un axioma no lógico, entonces sí que sería correcta.

1.5. Todo teorema de  $T$  es válido en  $M$ .

- Es incorrecta.
- $\forall y \exists z(y + z = 0)$  es un teorema de  $T$ , por ser axioma, y (según el apartado 1.3) no es válida en  $M$ .
- Nota: si la afirmación hubiera sido:  
 Todo teorema de  $T$  es válido en  $T$ , entonces sí que sería correcta.