

# Guía 3: ejercicios

## Ejercicio 1

Los únicos posibles reticulados par cuyo universo es  $\{2, 3, 4\}$  son aquellos tales que se cumple alguna de las siguientes:

- $2 \leq 3 \leq 4$
- $2 \leq 4 \leq 3$
- $3 \leq 2 \leq 4$
- $3 \leq 4 \leq 2$
- $4 \leq 2 \leq 3$
- $4 \leq 3 \leq 2$

Agregando, obvio, las relaciones reflexivas  $2 \leq 2, 3 \leq 3, 4 \leq 4$ .

## Ejercicio 2

Trivial. Notemos que en este ejercicio se cumple que  $\forall A, B \in \mathcal{P}(\omega), \sup(\{A, B\}) = A \cup B$  e  $\inf(\{A, B\}) = A \cap B$ .

## Ejercicio 2,5

Su mínimo sí existe y es 1. Respecto al máximo, este no tiene.

Sin embargo, cumple con el hecho de ser reticulado par porque

$\forall a, b \in \mathbb{N}, \sup(\{a, b\}) = mcm(a, b) \wedge \inf(\{a, b\}) = mcd(a, b)$ , los cuales pertenecen al universo  $\mathbb{N}$ .

## Ejercicio 3

El ítem A es trivial y el B sale del primero dado que todo par de elementos del universo tiene un orden, por lo que su supremo está definido y existe.

## Ejercicio 4

### Item A

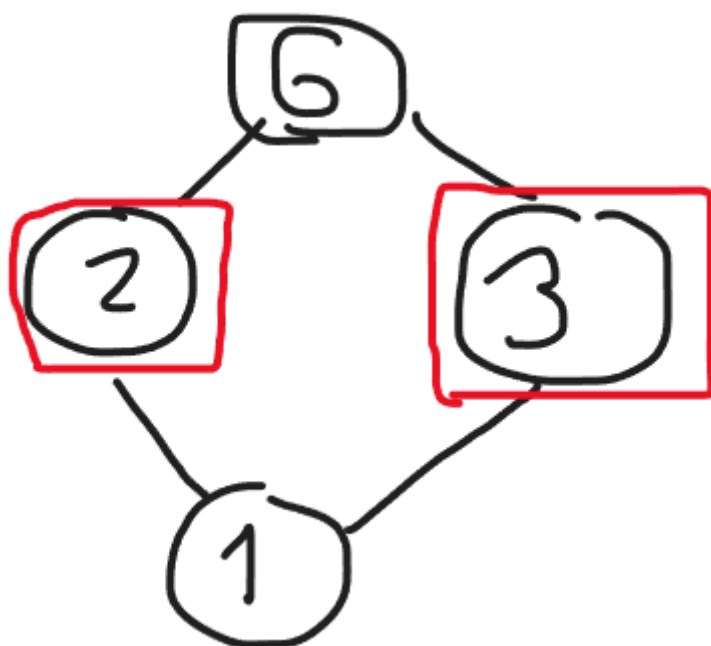
Verdadero. Trivial de ver dado que  $\forall a, b \in \{1\}, \sup(\{a, b\}) = \inf(\{a, b\}) = 1$  por lo que existe.

## Item B

Verdadero. Como es un reticulado par, entonces podemos considerar iterativamente tener un elemento  $x \in P$  e  $y \in S$  de modo que  $\sup(\{x, y\})$  existe por definición. La iteración comienza con algún  $x \in S$ , siendo los  $y$  siempre distintos en cada "ronda" y siendo el supremo el próximo valor  $x$ . Con esto, se ve por inducción que el supremo de  $S$  existe (tomando todos los elementos de este conjunto de a pares con el valor actual del supremo calculado).

## Item C

Falso. Digamos que tenemos el reticulado par  $(P, \leq)$  cuyo diagrama de Hasse es:



Luego, si  $S = \{2, 3\}$ , claramente no se cumple que  $(S, \leq \cap S^2)$  sea un reticulado par porque no existe  $\sup(\{2, 3\})$  en  $S$ .

## Item D

Verdadero. Como  $(S, \leq \cap S^2)$  también es un reticulado par, entonces esto significa que dado  $a, b \in S$ , existe  $\inf(a, b) \in S$ . Luego, extendiendo la definición para  $P$ , es trivial notar que  $\inf(a, b) \in P$  refiere al mismo elemento de  $S$ .

## Item E

Falso. Notar que como  $\mathbb{N}$  no es un elemento del universo, entonces las cotas superiores de  $\{\mathbb{N} - \{1\}, \{1\}\}$  son  $\mathbb{N} \cup \{x\} : x \in \mathbb{R} - \mathbb{N}$ , y tales que no tienen relación entre sí según  $\subseteq$ . Luego, es claro que no hay ninguna de estas cotas superiores que sea el supremo de  $\{\mathbb{N} - \{1\}, \{1\}\}$  por lo que no se cumple con la definición de reticulado par.

## Ejercicio 5

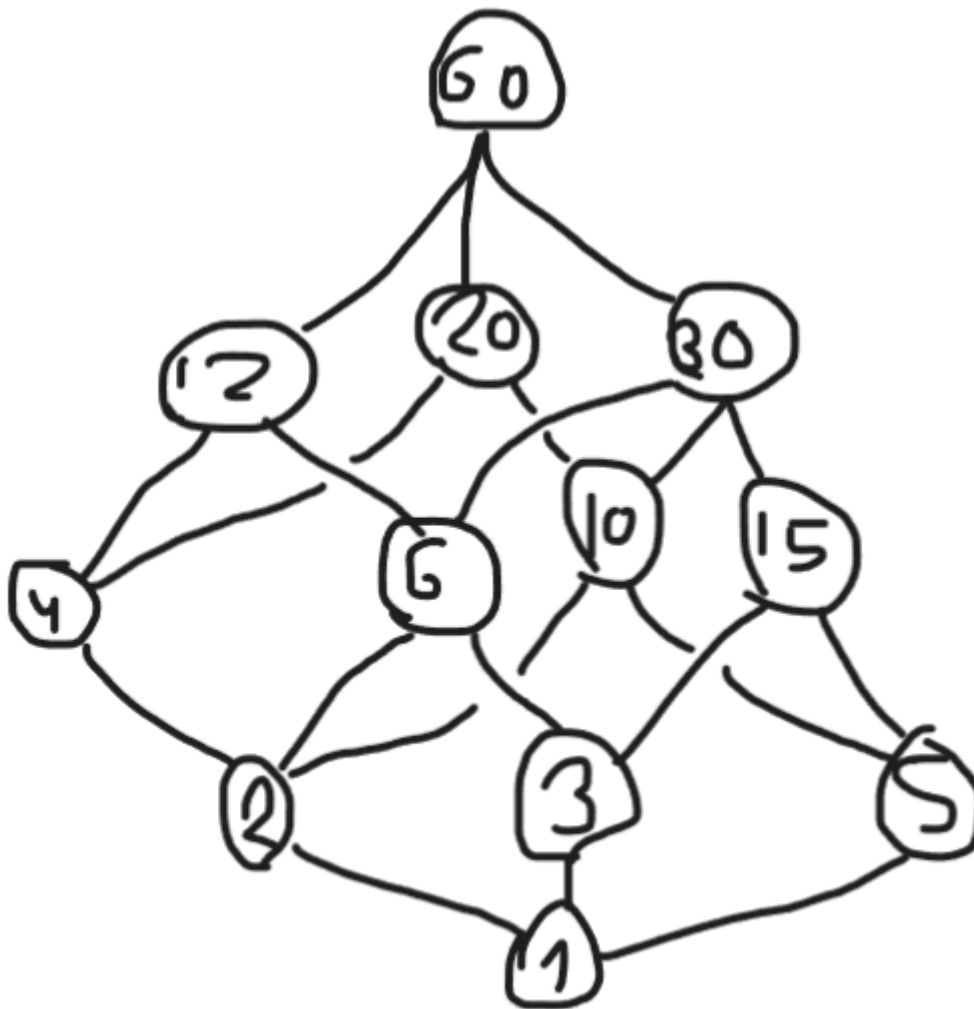
$mcm$  y  $mcd$  respectivamente para  $s, i$ .

## Ejercicio 6

$\cup$  y  $\cap$  respectivamente para  $s, i$

## Ejercicio 7

Trivial viendo que  $s = mcm$  y que  $i = mcd$ . El diagrama de Hasse de  $(D_{60}, \leq_{60})$  es el siguiente:



## Ejercicio 8

No. Un ejemplo es  $\inf(\{\{1, 2, 3\}, \{2, 3, 4\}\}) = \{2, 3\}$  pero que no cumple si  $P = \{\{1, 2, 3\}, \{2, 3, 4\}, \{2\}\}$  dado que el ínfimo, en este caso, sería  $\{2\}$ .

## Ejercicio 9

No. Análogo al ejercicio 8.

## Ejercicio 10

Supongamos que  $m$  no es un elemento máximo de  $(P, \leq)$  pero sí maximal. Luego, existe  $m' \in P$  que también es maximal. Por definición de reticulado par tenemos que  $\sup(\{m, m'\})$  existe, por lo que o bien  $m \leq m'$  o  $m' \leq m$ , por lo que se llega a un absurdo que vino de suponer que hay más de un maximal. Finalmente, al ser único este maximal, es el máximo del reticulado par. ■

Respecto a si se puede debilitar la hipótesis para que esto siga siendo verdadero, la respuesta es *no*. Lo único que se puede hacer es cambiarla por que sea un conjunto totalmente ordenado, donde también cumple esta propiedad.

## Ejercicio 11

### Item 1

Queremos demostrar que  $x \leq x \text{ s } y \forall x, y \in L$ .

Sean  $a, b \in L$ , tenemos por def. que  $a \text{ s } b = \sup(\{a, b\})$ , por lo que por def. de supremo,  $a \text{ s } b$  es cota superior de  $\{a, b\}$ . Luego, por def. de cota superior,  $a \leq a \text{ s } b$  ■

### Item 2

Queremos demostrar que  $x \text{ i } y \leq x \forall x, y \in L$ .

Sean  $a, b \in L$ , tenemos por def. que  $a \text{ i } b = \inf(\{a, b\})$ , por lo que por def. de ínfimo,  $a \text{ i } b$  es cota inferior de  $\{a, b\}$ . Luego, por def. de cota inferior,  $a \text{ i } b \leq a$  ■

### Item 3

Queremos demostrar que  $x \text{ s } x = x \forall x \in L$ .

Sea  $a \in L$ , por def. de  $s$  tenemos que  $a \text{ s } a = \sup(\{a, a\}) = \sup(\{a\})$ . Luego, es claro que  $a$  es cota superior de  $\{a\}$  y que si  $z$  es cota superior de  $\{a\}$ , entonces  $z \geq a$ , por lo que  $a = \sup(\{a\})$ . Luego, esto demuestra que  $a \text{ s } a = a$  ■.

### Item 4

Queremos demostrar que  $x \text{ i } x = x \forall x \in L$ .

Sea  $a \in L$ , por def. de  $i$  tenemos que  $a \text{ i } a = \inf(\{a, a\}) = \inf(\{a\})$ . Luego, es claro que  $a$  es cota inferior de  $\{a\}$  y que si  $z$  es cota inferior de  $\{a\}$ , entonces  $z \leq a$ , por lo que  $a = \inf(\{a\})$ . Luego, esto demuestra que  $a \text{ i } a = a$  ■.

### Item 5

Queremos demostrar que  $x \text{ s } y = y \text{ s } x \forall x, y \in L$ .

Sean  $a, b \in L$ , es sencillo notar que, por def. de  $s$ ,  $x \text{ s } y = \sup(\{x, y\})$  y que  $y \text{ s } x = \sup(\{y, x\}) = \sup(\{x, y\})$ . Luego,  $x \text{ s } y = y \text{ s } x$  ■.

## Item 6

Queremos demostrar que  $x \dot{\vee} y = y \dot{\vee} x \forall x, y \in L$ .

Sean  $a, b \in L$ , es sencillo notar que, por def. de  $\dot{\vee}$ ,  $x \dot{\vee} y = \inf(\{x, y\})$  y que  $y \dot{\vee} x = \inf(\{y, x\}) = \inf(\{x, y\})$ . Luego,  $x \dot{\vee} y = y \dot{\vee} x$  ■.

## Ejercicio 12

Queremos demostrar el lema que dice: dado un reticulado par  $(L, \leq)$ , se tiene que:

1.  $x \leq y \iff x \dot{\wedge} y = y \forall x, y \in L$
2.  $x \leq y \iff x \dot{\vee} y = x \forall x, y \in L$

## Item 1

Veamos los dos casos:

- Caso  $\Rightarrow$ : Sean  $a, b \in L : a \leq b$ , entonces es claro que por def.  $b$  es cota superior de  $\{a, b\}$ . Luego, como toda otra cota superior  $z$  debe cumplir que  $b \leq z$ , entonces  $b$  es el supremo de  $\{a, b\}$ , es decir,  $a \dot{\wedge} b = b$  ■.
- Caso  $\Leftarrow$ : Sean  $a, b \in L : a \dot{\wedge} b = b$ , entonces por def.,  $b = \sup(\{a, b\})$ , por lo que por def. de supremo,  $b$  es cota superior de  $\{a, b\}$ . Luego, esto significa que  $a \leq b$  ■.

Con ello, se demuestra el sii ■.

## Item 2

Veamos los dos casos:

- Caso  $\Rightarrow$ : Sean  $a, b \in L : a \leq b$ , entonces es claro que por def.  $a$  es cota inferior de  $\{a, b\}$ . Luego, como toda otra cota inferior  $z$  debe cumplir que  $z \leq a$ , entonces  $a$  es el ínfimo de  $\{a, b\}$ , es decir,  $a \dot{\vee} b = a$  ■.
- Caso  $\Leftarrow$ : Sean  $a, b \in L : a \dot{\vee} b = a$ , entonces por def.,  $a = \inf(\{a, b\})$ , por lo que por def. de ínfimo,  $a$  es cota inferior de  $\{a, b\}$ . Luego, esto significa que  $a \leq b$  ■.

Con ello, se demuestra el sii ■.

## Ejercicio 13

Queremos demostrar que dado el reticulado par  $(L, \leq)$  se tiene que:

1.  $x \dot{\wedge} (x \dot{\vee} y) = x \forall x, y \in L$

$$2. x \wedge (x \vee y) = x \quad \forall x, y \in L$$

## Item 1

Sean  $a, b \in L$ , por lema 1 tenemos que  $a \wedge b \leq a$ , por lo que por lema 2,  $(a \wedge b) \vee a = a$  ■.

## Item 2

Sean  $a, b \in L$ , por lema 1 tenemos que  $a \leq a \vee b$ , por lo que por lema 2,  $a \wedge (a \vee b) = a$  ■.

## Ejercicio 14

- *Regla de Igualdad en Posets*: si  $x \leq y$  e  $y \leq x$ , entonces claramente  $x = y$  dado que ni  $x < y$  ni  $y < x$ .
- *Regla Superar un Supremo*: si  $z \geq x$  y  $z \geq y$ , entonces  $z$  es por def. cota superior de  $\{x, y\}$ . Luego, por def. de supremo,  $z \geq \sup(\{x, y\})$ . Finalmente, por def. de  $s$ ,  $z \geq x \vee y$ .
- *Regla Ser Menor o Igual que un Ínfimo*: si  $z \leq x$  y  $z \leq y$ , entonces por def.  $z$  es cota inferior de  $\{x, y\}$ . Luego, por definición de ínfimo,  $z \leq \inf(\{x, y\})$ . Finalmente, por def. de  $i$ ,  $z \leq x \wedge y$ .

## Ejercicio 14,5

Queremos demostrar que dado un reticulado par  $(L, \leq)$ , se tiene que:

1.  $(x \vee y) \vee z = x \vee (y \vee z) \quad \forall x, y, z \in L$
2.  $(x \wedge y) \wedge z = x \wedge (y \wedge z) \quad \forall x, y, z \in L$

Las dos demostraciones son totalmente análogas. Vamos a demostrar el primer punto.

En la guía dos, específicamente en el ejercicio 14.5, demostramos el siguiente lema: Sea  $(P, \leq)$  un poset, sea  $S \subseteq P$  y sea  $b \in P$ , si  $a = \sup(S)$  y existe  $\sup(\{a, b\})$ , entonces  $\sup(S \cup \{b\}) = \sup(\{a, b\})$ .

Teniendo esto en cuenta, y como todos los supremos existen en un reticulado par, tenemos que ver que:

$$\begin{aligned}(x \text{ s } y) \text{ s } z &\stackrel{\text{def. s}}{=} \sup(\{\sup(\{x, y\}), z\}) \\ &\stackrel{\text{ej. 14.5}}{=} \sup(\{x, y, z\})\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}x \text{ s } (y \text{ s } z) &\stackrel{\text{def. s}}{=} \sup(\{x, \sup(\{y, z\})\}) \\ &\stackrel{\text{ej. 14.5}}{=} \sup(\{x, y, z\})\end{aligned}$$

Gracias a lo cual llegamos a que  $(x \text{ s } y) \text{ s } z = x \text{ s } (y \text{ s } z)$  ■.

## Ejercicio 15

Queremos demostrar el lema que dice que: Dado un reticulado par  $(L, \leq)$ , se tiene que:

1.  $x \leq z \wedge y \leq w \Rightarrow x \text{ s } y \leq z \text{ s } w \forall x, y, z, w \in L$
2.  $x \leq z \wedge y \leq w \Rightarrow x \text{ i } y \leq z \text{ i } w \forall x, y, z, w \in L$

Veamos cada ítem por separado.

### Ítem 1

Sean  $x, y, z, w \in L$ . Notemos que como  $x \leq z \wedge y \leq w$ , entonces por lema 1 tenemos que  $x \leq z \leq z \text{ s } w \wedge y \leq w \leq z \text{ s } w$ , por lo que  $z \text{ s } w$  es cota superior de  $\{x, y\}$ , por lo que por def. de supremo tenemos que  $z \text{ s } w \geq \sup(\{x, y\})$ . Luego, por def. de  $s$ , llegamos a que  $x \text{ s } y \leq z \text{ s } w$  ■.

### Ítem 2

Sean  $x, y, z, w \in L$ . Notemos que como  $x \leq z \wedge y \leq w$ , entonces por lema 1 tenemos que  $x \text{ i } y \leq x \leq z \wedge x \text{ i } y \leq y \leq w$ , por lo que  $x \text{ i } y$  es cota inferior de  $\{z, w\}$ , por lo que por def. de ínfimo tenemos que  $x \text{ i } y \leq \inf(\{z, w\})$ . Luego, por def. de  $i$ , llegamos a que  $x \text{ i } y \leq z \text{ i } w$  ■.

## Ejercicio 16

Queremos demostrar el lema que dice que: Dado un reticulado par  $(L, \leq)$  se tiene que  $(x \text{ i } y) \text{ s } (x \text{ i } z) \leq x \text{ i } (y \text{ s } z) \forall x, y, z \in L$ .

Para ello, consideremos  $a, b, c \in L$ . Luego, notemos que:

- Como  $a \leq a \wedge b \leq b \text{ s } c$  (por lema 1), entonces por lema 5,  $a \text{ i } b \leq a \text{ i } (b \text{ s } c)$
- Como  $a \leq a \wedge c \leq b \text{ s } c$  (por lema 1), entonces por lema 5,  $a \text{ i } c \leq a \text{ i } (b \text{ s } c)$

Ahora, esto significa, por def. de cota superior, que  $a \text{ i } (b \text{ s } c)$  es cota superior de  $\{a \text{ i } b, a \text{ i } c\}$ . Luego, por def. de supremo, esto significa que  $\sup(\{a \text{ i } b, a \text{ i } c\}) \leq a \text{ i } (b \text{ s } c)$ . Finalmente,



por def. de  $s$ , tenemos que  $(a \vee b) \wedge (a \vee c) \leq a \vee (b \wedge c)$  ■.

## Ejercicio 17

Sale directamente del lema demostrado en el ejercicio 14,5 de la guía anterior.

## Ejercicio 18

*Regla Igualar un Supremo:* Si ud. está intentando probar que en un poset  $(P, \leq)$  se da que  $x = \sup(S)$  desdoble su tarea en las dos tareas siguientes:

1.  $x$  es cota superior de  $S$
2.  $x \leq z \forall z$  cota superior de  $S$

## Ejercicio 19

No lo voy a hacer.