

P1

Pauta Aux 7

Matías Aróca
Carvajal

a) "x es amigo de y"
↳ en Facebook.

- Refleja: ¿x es amigo de x en Facebook? No.
→ Uno no puede ser amigo de uno mismo en Facebook.
- Simétrica: ¿x es amigo en FB de y $\Rightarrow$ y es amigo en FB de x?
→ Sí, ya que no puedo ser amigo de alguien sin que sea amigo mío.
- Antisimétrica? No (Es fácil verlo, porque además la relación no es refleja)
- Transitiva? No.

b) "x es descendiente de y" (Es admisible ser descendiente de uno mismo)
Propuesto: Pruebe que es de orden

c) "x llegó en la misma posición o antes que y en una carrera"

Propuesto: Pruebe que es de orden

** Vea que es un orden total (esto no es trivial).
(en el dominio de las personas que participan en la carrera).

P2 a) Si queremos ver que algo es una relación de equivalencia, tenemos que verificar 3 condiciones.

• Reflexiva: $\exists x R x$?

$$m R n \Leftrightarrow (m=n) \vee \{2|n \wedge 2|m\}$$

$$x R x \Leftrightarrow \underline{(x=x)} \vee \{2|x \wedge 2|x\}$$

Esto es Verdadero.

$$x R x \Leftrightarrow V \vee \{2|x \wedge 2|x\}$$

$$\Leftrightarrow V.$$

R es reflexiva.

• Simétrica: $\exists x R y \Rightarrow y R x$?

$$x R y \Leftrightarrow (x=y) \vee \{2|x \wedge 2|y\}$$

$$\Leftrightarrow (y=x) \vee \{2|y \wedge 2|x\}$$

$$\Leftrightarrow y R x$$

* ¡Muchas gracias a la alumna a la que se le ocurrió esta solución!

R es simétrica.

• Transitiva: $\exists x R y \wedge y R z \Rightarrow x R z$?

(Resolveremos que esto pasa de forma distinta al aux)

$$x R y \wedge y R z$$

$$\Leftrightarrow [(x=y) \vee (2|x \wedge 2|y)] \wedge [(y=z) \vee (2|y \wedge 2|z)]$$

$$\Leftrightarrow \left[[(x=y) \vee (2|x \wedge 2|y)] \wedge (y=z) \right] \vee \left[[(x=y) \vee (2|x \wedge 2|y)] \wedge (2|y \wedge 2|z) \right]$$

$$\Leftrightarrow \left(((x=y) \wedge (y=z)) \vee ((2|x) \wedge (2|y) \wedge y=z) \right) \vee \left[(x=y) \wedge (2|y \wedge 2|z) \right] \vee \left[(2|x \wedge 2|y) \wedge 2|z \right]$$

$$\Rightarrow ((x=z) \vee ((2|x) \wedge (2|z))) \vee (2|x \wedge 2|z) \vee (2|x \wedge 2|z)$$

$$\Rightarrow (2|x \wedge 2|z) \vee x=z \Leftrightarrow x R z \text{ (esto es usar solo lógica).}$$

R es transitiva $\therefore R$ es de equivalencia !!

P2 a) 2) Veamos casos pequeños para notar qué pasa.

¿Con quién está relacionado 0?

$$0 R x \Leftrightarrow \underbrace{0 = x}_{\substack{x=0 \\ \text{nos sirve}}} \vee (\underbrace{2|0}_{\substack{\text{esto es} \\ \text{cierto}}} \wedge \underbrace{2|x}_{\substack{\text{¿cuándo} \\ \text{pasa esto?} \\ (x \text{ par!})}})$$

$\Rightarrow$ 0 está relacionado con todos los pares en $\mathbb{N}$

¿Con quién está relacionado 1?

$$1 R x \Leftrightarrow \underbrace{1 = x}_{\substack{x=1 \text{ nos} \\ \text{sirve.}}} \vee (\underbrace{2|1}_{\substack{\text{esto es} \\ \text{falso.}}} \wedge \underbrace{2|x}_{\substack{\text{luego, esto tb} \\ \text{es falso.}}})$$

$\Rightarrow$ 1 está relacionado con el 1.

Ejercicio: Miren que pasa con el 2 y el 3.

Ahora, la intuición será que todos los pares están relacionados entre ellos (usan al 0 como puente) y los impares solo están relacionados consigo mismos.

$$\text{i.e. } A/R = \{ [0]_R, [1]_R, [3]_R, \dots, [2k+1]_R, \dots \}$$

$\uparrow$
clase de los pares
(entre corchetes ponemos a alguien que esté en el conjunto)

$\uparrow$
cada una de las clases de equivalencia de los impares.

problemas:

$2k R p \quad (k, p \in \mathbb{N})$ [con quién se relacionan los pares?]

$$\Leftrightarrow \underline{2k=p} \vee (\underline{2|2k} \wedge \underline{2|p})$$

si se cumple
esto, $p=2k$, es decir
es par. (en particular, es
justamente $2k$)

si esto es verdad, p puede ser
escrito como $2q$ ($q \in \mathbb{N}$), por lo
tanto p es par.

$\therefore$ Los pares se relacionan con todos los pares.

$(2k+1) R x \quad (k, x \in \mathbb{N})$ [con quién se relacionan los impares]

$$\Leftrightarrow \underline{2k+1=x} \vee (\underline{2|2k+1} \wedge \underline{2|x})$$

$x=2k+1$
no sirve

esto es falso, por lo que no nos interesa
esta condición.

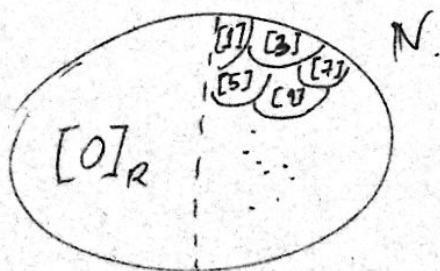
$\therefore$ Un impar se relaciona solo consigo mismo.

Luego, las clases de equivalencia son las que creíamos.

$[0]_R \leftarrow$ la de todos los pares

$[1]_R, [3]_R, \dots \leftarrow$ una por cada impar
(donde solo está él mismo).

(gráficamente)



b) Para que la relación sea de orden tenemos que satisfacer 3 condiciones.

• Ω es reflexiva?

$$x \Omega y \Leftrightarrow f(x) \leq f(y)$$

$x \Omega x \Leftrightarrow f(x) \leq f(x)$, esto es cierto, pues son iguales.

• Ω es antisimétrica?

$$\underline{x \Omega y \wedge y \Omega x} \Rightarrow x = y.?$$

$$\Leftrightarrow f(x) \leq f(y) \wedge f(y) \leq f(x) \Leftrightarrow f(x) = f(y) \Rightarrow x = y$$

↑
esto pasa pues la
función es inyectiva

• Ω es transitiva?

$$\underline{x \Omega y \wedge y \Omega z} \Rightarrow x \Omega z.?$$

$$\Leftrightarrow f(x) \leq f(y) \wedge f(y) \leq f(z) \Rightarrow f(x) \leq f(z) \Leftrightarrow x \Omega z.$$

Luego, como se satisfacen esas 3 condiciones,
la relación Ω es de orden. $\square$.

P3 Tenemos que cumplir 3 propiedades:

- $\sim_v$ es reflexiva? $x \sim_v x \Leftrightarrow \underbrace{x \sim_3 x}_V, \text{ pues } \sim_3 \text{ es de equivalencia} \vee \underbrace{x \sim_2 x}_V, \text{ pues } \sim_2 \text{ es de equivalencia}$

$\sim_v$ es reflexiva $\checkmark$.

- $\sim_v$ es simétrica? $x \sim_v y \Rightarrow y \sim_v x$.

$$\Leftrightarrow (\underbrace{x \sim_3 y}_i \vee \underbrace{x \sim_2 y}_{ii}) \Rightarrow (y \sim_3 x \vee y \sim_2 x)$$

- Si i es Verdadero y ii Falso, tenemos que como $\sim_3$ es de equiv. entonces $x \sim_3 y \Rightarrow y \sim_3 x$.

Luego, se cumple el lado derecho.

- Si i es falso y ii es verdadero, tenemos (análogamente) que como $\sim_2$ es de equivalencia $\Rightarrow y \sim_2 x$.

Luego, se cumple el lado derecho.

- Si i y ii son verdaderas, concluimos con cualquiera de las dos formas anteriores.

- Si ambas son falsas, $F \Rightarrow$ cualquier cosa es verdadera.

- $\sim_v$ es transitiva? Acá se cae el asunto, veamos por qué.

$$x \sim_v y \wedge y \sim_v z \Rightarrow x \sim_v z? \quad \underline{\underline{NO}}$$

$$\text{demostración intuitiva: } \begin{array}{ll} x \sim_3 y \Leftrightarrow V & y \sim_3 z \Leftrightarrow F \\ \underline{\underline{x \sim_2 y \Leftrightarrow F}} & y \sim_2 z \Leftrightarrow V \end{array}$$

(Al ojo, es falso).

$$x \sim_v y \Leftrightarrow V \quad y \sim_v z \Leftrightarrow V$$

~~pero~~ pero no necesariamente $x \sim_v z$ es verdadera.

Tomemos las relaciones de equivalencia más intuitivas
¡el módulo!

$$\sim_1: \equiv_5 \quad \sim_2: \equiv_7$$

* Prueben con algunos
números. No es que se
me ocurriera de la nada.

y tomemos x, y, z convenientes: (3, 8 y 15)

$$3 \equiv 8 \pmod{5} \quad 8 \equiv 15 \pmod{7}$$

$$\text{o sea } 3 \sim_1 8 \Leftrightarrow V \quad \text{y } 8 \sim_2 15 \Leftrightarrow V$$

sin embargo:

$$(3 \not\equiv_7 8) \quad 3 \sim_2 8 \Leftrightarrow F \quad \wedge \quad 8 \sim_1 15 \Leftrightarrow F. \quad (15 \not\equiv_5 8)$$

$$\text{Luego: } 3 \sim_v 8 \Leftrightarrow V \quad \wedge \quad 8 \sim_v 15 \Leftrightarrow V$$

$$\text{pero } 3 \sim_v 15 \Leftrightarrow \underbrace{3 \sim_1 15}_F \vee \underbrace{3 \sim_2 15}_F \quad (\underbrace{V \wedge V}_{\text{FALSO}} \Rightarrow F)$$

es falso.

Por contraejemplo, la proposición es falsa.

* Propuesto: ¿ $x \sim_u y \Leftrightarrow x \sim_1 y \wedge x \sim_2 y$
es rel. de equivalencia?

P4

a) $\Rightarrow$ $f R g \Leftrightarrow \exists n \geq 0, \forall k \in \{0, 1, \dots, n\} : f(k) Q g(k)$
dado $n, 0 \leq n$, luego, como $0 \in \{0, \dots, n\} : f(0) Q g(0)$

$\Leftarrow$ Si $f(0) Q g(0) \Rightarrow$ existe un $n, 0$.
(es decir $\exists n \geq 0, \forall k \in \{0\} : f(k) Q g(k)$)
por lo tanto: $f R g$.

b) Aquí, usaremos una función muy útil:

$f_a(x) : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ es decir, es una función
 $x \mapsto a$ constante, que vale $a \in \mathbb{R}$.

Si R es relación de orden, tenemos que
es reflexiva: i.e. $f R f \quad \forall f \in A$ (el conjunto de
funciones de $\mathbb{N}$ en $\mathbb{R}$).

Veamos que Q es relación de orden:

• Reflexiva: $a Q a$?, aquí usaremos que podemos
escribir a en una forma DEMASIADO CONVENIENTE
por parte a :

$$a = f_a(0)$$

$$\text{o sea } a Q a \Leftrightarrow f_a(0) Q f_a(0) \Leftrightarrow f_a R f_a$$

pero como R es de orden (en particular, reflexiva)

Q es reflexiva.

b) Antisimétrica: $\forall a, b \in \mathbb{R}$.

$$a \mathcal{Q} b \wedge b \mathcal{Q} a \Rightarrow a = b$$

por a)

$$\Leftrightarrow f_a(0) \mathcal{Q} f_b(0) \wedge f_b(0) \mathcal{Q} f_a(0)$$

$$\Leftrightarrow f_a R f_b \wedge f_b R f_a \Rightarrow f_a = f_b$$

$\uparrow$
por ser
R rel. de orden

ya que $f_a = f_b$, $f_a(0) = f_b(0) \Leftrightarrow a = b$.

Luego, $\mathcal{Q}$ es antisimétrica.

c) Transitiva: $\forall a, b, c \in \mathbb{R}$

$$a \mathcal{Q} b \wedge b \mathcal{Q} c \Rightarrow a \mathcal{Q} c.$$

$$\Leftrightarrow f_a(0) \mathcal{Q} f_b(0) \wedge f_b(0) \mathcal{Q} f_c(0)$$

$$\Leftrightarrow f_a R f_b \wedge f_b R f_c \Rightarrow f_a R f_c \Leftrightarrow f_a(0) \mathcal{Q} f_c(0)$$

$\uparrow$
por ser R
rel. de orden

$$\Leftrightarrow a \mathcal{Q} c.$$

Luego, $\mathcal{Q}$ es transitiva.

$\therefore \mathcal{Q}$ es de orden (si R lo es).

P5

Veamos que R^* es de orden:

• R^* es reflexiva? pdg:

$$(a, b) R^* (a, b) \Leftrightarrow (\underbrace{a \neq a}_F \wedge \underbrace{a R a}_V) \vee (\underbrace{a = a}_V \wedge \underbrace{b R b}_V)$$

Luego es reflexa.

Luego es reflex
(R es de orden, intentos con eso!)

- R^* es antisimétrica? pdg:

$$\begin{aligned} & (a,b) R^+(c,d) \wedge (c,d) R^+(a,b) \Rightarrow (a,b) = (c,d) \\ \Leftrightarrow & [(a \neq c \wedge a R c) \vee (a = c \wedge b R d)] \wedge [(c \neq a \wedge c R a) \vee (c = a \wedge d R b)] \\ \Leftrightarrow & [(a \neq c \wedge a R c) \wedge (c \neq a \wedge c R a)] \vee [(a \neq c \wedge a R c) \wedge (c = a \wedge d R b)] \vee \\ & \vee [(a = c \wedge b R d) \wedge (c \neq a \wedge c R a)] \vee [(a = c \wedge b R d) \wedge (c = a \wedge d R b)] \\ & \text{FALSE} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & \vee [(a=c \wedge bRd) \wedge (c \neq a \wedge cRb)] \vee \dots \\ & \quad \text{FALSE} \\ & \Leftrightarrow [(a \neq c \wedge aRc \wedge c \neq a \wedge cRa)] \vee [(a=c \wedge bRd) \wedge (c=a \wedge dRb)] \\ & \Leftrightarrow [a \neq c \wedge (aRc \wedge cRa)] \vee [a=c \wedge (bRd \wedge dRb)] \\ & \Leftrightarrow [a \neq c] \vee [a=c \wedge b=d] \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \underbrace{[a \neq c \wedge a = c]}_{\text{FALSE}} \vee [a = c \wedge b = d]$$

$\Rightarrow$ FALSE
 $\Leftrightarrow a=c \wedge b=d \Leftrightarrow (a,c)=(b,d)$
 simétrica.

Luego, R^* es antisimétrica.

R^* es transitiva.

$$(a, b) R^*(c, d) \wedge (c, d) R^*(e, f) \Rightarrow (a, b) R^*(e, f)$$

$$\Leftrightarrow \left[\overbrace{(a \neq c \wedge a R c)}^i \vee \overbrace{(a = c \wedge b R d)}^{ii} \right] \wedge \left[\overbrace{(c \neq e \wedge c R e)}^{iii} \vee \overbrace{(c = e \wedge d R f)}^{iv} \right]$$

Analizamos los distintos casos

• i y iii:

$a \neq c \wedge a R c \wedge c \neq e \wedge c R e \Rightarrow a R e$. (pero no estamos seguros de $a \neq e$)
falta ver que $a \neq e$. Supongamos que $a = e$

$\Rightarrow \underline{e R c} \wedge c R e \Rightarrow e = c$, esto contradice la hipótesis.
 $\Leftrightarrow a R c$

Luego, $a \neq e$. Tenemos entonces $(a, b) R^*(e, f)$.

• ii y iii:

$$a = c \wedge b R d \wedge c \neq e \wedge c R e.$$

$\Rightarrow a \neq e$, y como $c R e$ y $a = c$, tenemos $a R e$. $(a \neq e \wedge a R e) \vee$

luego $(a, b) R^*(e, f)$

• i y iv:

$$a \neq c \wedge a R c \wedge c = e \wedge d R f:$$

$\Rightarrow a \neq e$ y $(a R c \wedge c = e) \Rightarrow a R e$, luego, $(a, b) R^*(e, f)$.

• ii y iv:

$$a = c \wedge b R d \wedge c = e \wedge d R f$$

$\Rightarrow a = e \wedge b R d \wedge d R f \Rightarrow b R f \wedge a = e$, luego $(a, b) R^*(e, f)$.

Desde cualquier otro caso con lado izquierdo verdadero podemos hacerlo implicar alguno de los casos vistos arriba corroborando transitividad $\therefore R^*$ es de Orden