

P1a R en $\mathbb{N}$

$$m R n \Leftrightarrow [(m=n) \vee (2|m \wedge 2|n)]$$

$$(m R n) \Leftrightarrow [(m=n) \vee (\underbrace{2|m}_{\text{"m es Par"}} \wedge \underbrace{2|n}_{\text{"n es Par"}})]$$

"m y n son Pares"

1) P.D.Q R es de equivalencia (reflexiva, simétrica, transitiva)

• P.D.Q R es reflexiva.

Tenemos que ver si $\forall m \in \mathbb{N} \quad m R m$

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

Pero claramente $m=m \quad \forall m \in \mathbb{N}$ y por lo tanto $m R m$

$\therefore R$ es reflexiva

• P.D.Q R es simétrica

Tenemos que ver que $\forall m, n \in \mathbb{N} \quad m R n \Rightarrow n R m$.

Tomaremos la hipótesis $(m R n)$ como V y demostraremos que $n R m$.

En efecto:

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

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

$$\Leftrightarrow n R m //$$

$$\therefore m R n \Rightarrow n R m$$

es decir,

R es simétrica.

• P.D.Q: R es transitiva

tenemos que ver que $\forall x, y, z \in \mathbb{N}$

$$xRy \wedge yRz \Rightarrow xRz$$

Nuevamente tomaremos la hipótesis como verdadera y

demostraremos que xRz ($x=z \vee x, z$ pares)

En efecto:

$$xRy \Leftrightarrow (x=y) \vee (x \text{ par} \wedge y \text{ par})$$

$$yRz \Leftrightarrow (y=z) \vee (y \text{ par} \wedge z \text{ par})$$

$$\text{caso 1: } x=y \wedge y=z$$

Es directo entonces que $x=z$ con lo que se cumple que xRz

$$\text{caso 2: } (x \text{ par} \wedge y \text{ par}) \wedge (y \text{ par} \wedge z \text{ par})$$

con lo que se cumple $(x \text{ par} \wedge z \text{ par})$

y por lo tanto xRz

$$\text{caso 3: } (x=y) \wedge (y \text{ par} \wedge z \text{ par})$$

como $x=y$ y y es par, x también es par

$$\therefore (x \text{ par} \wedge z \text{ par}) \Rightarrow xRz$$

$$\text{caso 4: } (x \text{ par} \wedge y \text{ par}) \wedge (y=z)$$

como $y=z$ y y es par, z también es par

$$\therefore (x \text{ par} \wedge z \text{ par}) \Rightarrow x R z$$

En cualquier caso, $x R y \wedge y R z \Rightarrow x R z$

$\therefore R$ es transitiva

Ya que R es simétrica, reflexiva y transitiva,

podemos concluir que R es de equivalencia. //

2) Veamos primero cual es la clase de equivalencia del 0:

$$[0]_R = \{m \in \mathbb{N} : 0 R m\}$$

¿Pero quiénes se relacionan con 0?

$$0 R m \Leftrightarrow (m=0) \vee (\underbrace{0 \text{ par}}_{\text{pero esto siempre es V}} \wedge m \text{ par})$$

pero esto
siempre es V

$$0 R m \Leftrightarrow (m=0) \vee (\text{V} \wedge m \text{ par})$$

$$0 R m \Leftrightarrow (m=0) \vee (m \text{ par})$$

Pero el 0 también es par!

$$\therefore 0 R m \Leftrightarrow m \text{ es par}$$

$$\Rightarrow [0]_R = \{m \in \mathbb{N} : m \text{ es par}\}$$

veamos ahora la del 1:

$$[1]_R = \{m \in \mathbb{N} : 1Rm\}$$

$$\text{pero } 1Rm \Leftrightarrow (m=1) \vee (\underbrace{1 \text{ Par}}_F \wedge m \text{ Par})$$

$$1Rm \Leftrightarrow (m=1) \vee (F \wedge m \text{ Par})$$

$$1Rm \Leftrightarrow (m=1) \vee F$$

$$1Rm \Leftrightarrow (m=1)$$

$$\Rightarrow [1]_R = \{1\}$$

veamos la del 2:

$$[2]_R = \{m \in \mathbb{N} : 2Rm\}$$

$$2Rm \Leftrightarrow (\underbrace{m=2}_{\text{es par}}) \vee (\underbrace{2 \text{ Par}}_V \wedge m \text{ Par})$$

$$\therefore 2Rm \Leftrightarrow (m \text{ es par})$$

$$\Rightarrow [2]_R = \{m \in \mathbb{N} : m \text{ es par}\}$$

Pero esta es la misma que la del 0 !!!

y en realidad para cualquier par que tomemos.

y Para cualquier número impar "x"

$$[x]_R = \{ m \in \mathbb{N} : x R m \}$$

$$x R m \Leftrightarrow (x=m) \vee \underbrace{(x \text{ par} \wedge m \text{ par})}_{\text{F}}$$

$$x R m \Leftrightarrow (x=m) \quad (\text{como para el } 1)$$

Entonces las clases de equivalencia que existen son:

$$[0]_R \text{ y } \underbrace{[x]_R}_{=\{x\}} \quad \forall x \in \mathbb{N} \text{ impar}$$

P1 b) $f: A \rightarrow \mathbb{R}$ inyectiva $x \preceq y \Leftrightarrow f(x) \leq f(y)$ en A

P.D.Q: $\preceq$ es de orden (reflexiva, antisimétrica y transitiva).

• P.D.Q: $\preceq$ es reflexiva

veamos si $x \preceq x \quad \forall x \in A$

$$x \preceq x \Leftrightarrow f(x) \leq f(x)$$

pero como $f(x) = f(x)$, también $f(x) \leq f(x) \quad \forall x \in A$

y por lo tanto se cumple que $x \preceq x \quad \forall x \in A$

$\therefore \preceq$ es reflexiva

• P.D.Q: $\preceq$ es antisimétrica

Tenemos que ver que $x \preceq y \wedge y \preceq x \Rightarrow x = y \quad \forall x, y \in A$

tomamos la hipótesis $(x \preceq y \wedge y \preceq x)$ como verdadera y

Tenemos que demostrar que $x = y$.

En efecto:

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

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

pero para que $f(x) \leq f(y) \wedge f(y) \leq f(x)$, la única opción es que $f(x) = f(y)$

Pero además sabemos que f es inyectiva
$$\left[(\forall x, y \in A) f(x) = f(y) \Rightarrow x = y \right]$$

y como teníamos que $f(x) = f(y)$, entonces
necesariamente $x = y$.

Entonces podemos concluir que $\forall x, y \in A \quad x \preceq y \wedge y \preceq x \Rightarrow x = y$
 $\therefore \preceq$ es antisimétrica.

• P.D.Q : $\preceq$ es transitiva

Tenemos que ver que $\forall x, y, z \in A$

$$x \preceq y \wedge y \preceq z \Rightarrow x \preceq z$$

Nuevamente tomamos la hipótesis como verdadera y
queremos demostrar que $x \preceq z$, es decir, que $f(x) \leq f(z)$.
En efecto:

$$\left. \begin{array}{l} x \preceq y \quad (\Rightarrow) \quad f(x) \leq f(y) \\ y \preceq z \quad (\Rightarrow) \quad f(y) \leq f(z) \end{array} \right\} \quad f(x) \leq f(y) \leq f(z)$$

$$\Rightarrow f(x) \leq f(z)$$

$\therefore \preceq$ es transitiva

ya que $\preceq$ es reflexiva,
antisimétrica y transitiva,
concluimos que $\preceq$ es de orden.

P2) a) P.D.Q $a_n = a \alpha^n + \alpha^{n-1} \sum_{k=0}^{n-1} \alpha^{-k} b_k$

* $a_0 = a$ $a_{n+1} = \alpha a_n + b_n$ (*)

Paso 1: caso Base

$n=1$

$a_1 = a_{0+1} = \alpha a_0 + b_0$ (por *) y

$$a \alpha^1 + \underbrace{\alpha^{1-1} \sum_{k=0}^{1-1} \alpha^{-k} b_k}_{\text{esto es sólo el término 0}} = a \alpha + \underbrace{\alpha^{1-0} b_0}_1 = \alpha a_0 + b_0$$

esto es sólo
el término 0

y $\alpha a_0 + b_0 = \alpha a_0 + b_0$

∴ Para $n=1$ $a_n = a \alpha^n + \alpha^{n-1} \sum_{k=0}^{n-1} \alpha^{-k} b_k$

Paso 2: Hipótesis de Inducción

Para algún $n \geq 1$ $a_n = a \alpha^n + \alpha^{n-1} \sum_{k=0}^{n-1} \alpha^{-k} b_k$

Paso 3: Paso Inductivo

$$P.D.Q \quad a_{n+1} = a\alpha^{n+1} + \alpha^n \sum_{k=0}^n \alpha^{-k} b_k$$

En efecto:

$$a_{n+1} = \alpha a_n + b_n \stackrel{H.I}{=} \alpha \left[a\alpha^n + \alpha^{n-1} \sum_{k=0}^{n-1} \alpha^{-k} b_k \right] + b_n$$

$$= a\alpha^{n+1} + \alpha^n \sum_{k=0}^{n-1} \alpha^{-k} b_k + b_n$$

$$= a\alpha^{n+1} + \alpha^n \sum_{k=0}^{n-1} \alpha^{-k} b_k + \underbrace{\alpha^n \cdot \alpha^{-n} \cdot b_n}_{=1}$$

Lo hacemos aparecer

para poder factorizar por α^n y juntar el b_n con la sumatoria

$$= a\alpha^{n+1} + \alpha^n \left(\sum_{k=0}^{n-1} \alpha^{-k} b_k + \underbrace{\alpha^{-n} b_n}_{\text{Término } n} \right)$$

$$= a\alpha^{n+1} + \alpha^n \sum_{k=0}^n \alpha^{-k} b_k$$

//

$$\therefore \forall n \geq 1 \quad a_n = a\alpha^n + \alpha^{n-1} \sum_{k=0}^{n-1} \alpha^{-k} b_k$$

P2)b) P.D.Q $\forall n \geq 1$

$$\sum_{k=1}^{2n} (-1)^k k^2 = \sum_{k=1}^n (4k-1)$$

Paso 1: caso Base

$$n=1$$

$$\sum_{k=1}^{2-1} (-1)^k k^2 = \sum_{k=1}^2 (-1)^k k^2 = \overbrace{(-1)^1 \cdot 1^2}^{\text{término 1}} + \overbrace{(-1)^2 \cdot 2^2}^{\text{término 2}}$$

$$= -1 \cdot 1 + 1 \cdot 4 = -1 + 4 = 3$$

$$\sum_{k=1}^1 (4k-1) = 4 \cdot 1 - 1 = 4 - 1 = 3$$

$$\therefore \text{Para } n=1 \quad \sum_{k=1}^{2n} (-1)^k k^2 = \sum_{k=1}^n (4k-1)$$

Paso 2: Hipótesis de inducción:

$$\text{Para algún } n \geq 1 \text{ se cumple que } \sum_{k=1}^{2n} (-1)^k k^2 = \sum_{k=1}^n (4k-1)$$

Paso 3: Paso Inductivo

$$\text{P.D.Q.} \quad \sum_{k=1}^{2(n+1)} (-1)^k k^2 = \sum_{k=1}^{n+1} (4k-1)$$

En efecto:

$$\sum_{k=1}^{2n+2} (-1)^k k^2 = \sum_{k=1}^{2n} (-1)^k k^2 + \overbrace{(-1)^{2n+1} (2n+1)^2}^{\text{Término } 2n+1} + \overbrace{(-1)^{2n+2} (2n+2)^2}^{\text{Término } 2n+2}$$

* $2n+1$ es impar $\therefore (-1)^{2n+1} = -1$ * $2n+2$ es Par $\therefore (-1)^{2n+2} = 1$

H.I
↓

$$= \sum_{k=1}^n (4k-1) + (-1)(2n+1)^2 + (1)(2n+2)^2$$

$$= \sum_{k=1}^n (4k-1) - (4n^2 + 4n + 1) + (4n^2 + 8n + 4)$$

$$= \sum_{k=1}^n (4k-1) - \cancel{4n^2} - 4n - 1 + \cancel{4n^2} + 8n + 4$$

$$= \sum_{k=1}^n (4k-1) + \underbrace{4n + 3}$$

queremos que esto sea

el término $n+1$ Para completar la sumatoria que buscamos.

Pero cual es el término $n+1$? ES $4(n+1)-1 = 4n+4-1 = 4n+3$

ES justo lo que Buscamos!

Entonces

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^n (4k-1) + 4n+3 &= \sum_{k=1}^n (4k-1) + \underbrace{4(n+1)-1}_{\text{término } n+1} \\ &= \sum_{k=1}^{n+1} (4k-1) \end{aligned}$$

$$\therefore \forall n \geq 1 \quad \sum_{k=1}^{2n} (-1)^k k^2 = \sum_{k=1}^n (4k-1)$$