

## Clase 0: Preliminares (recuerdos de 1<sup>er</sup> y 2<sup>do</sup> años)

§ 0. Notación: Durante todo el curso

$\mathbb{N} := \{0, 1, 2, 3, \dots\}$  naturales,  $\mathbb{N}^{\geq 1} = \{1, 2, 3, \dots\}$

Similar:  $\mathbb{R}^{>0} = \{x \in \mathbb{R} \text{ tal que } x > 0\}$ ,  $\mathbb{R}^{\geq 0}$ ,  $\mathbb{R}^{\leq 0}$ , etc.

Dado  $x \in \mathbb{C}$ , denotamos  $x\mathbb{Z} := \{nx, n \in \mathbb{Z}\}$  "múltiplos de  $x$ "

$f: A \hookrightarrow B$  (resp.  $f: A \rightarrow B$ ) indica que  $f$  es una función  
inyectiva (resp. sobreyectiva)

Abreviaciones típicas:

- 1) cf (confer): "comparar con"
- 2) eg (exempli gratia): "por ejemplo"
- 3) ie (id est): "es decir"

# § 1. Relaciones de equivalencia y cocientes

no-vacío  
✓

**Definición 1.1.1 (relación de equivalencia).** — Sea  $A$  un conjunto y sea  $\mathcal{R}$  una relación en  $A$  (es decir, un subconjunto  $\mathcal{R} \subseteq A \times A$ ). Si para todo  $(a, b) \in A \times A$  tal que  $(a, b) \in \mathcal{R}$  escribimos  $a \sim b$ , entonces decimos que  $\mathcal{R}$  es una **relación de equivalencia** si es:

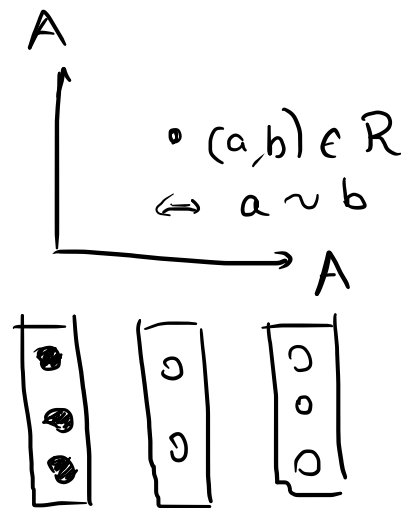
1. **reflexiva:**  $a \sim a$  para todo  $a \in A$ ,
2. **simétrica:**  $a \sim b$  si y sólo si  $b \sim a$  para todos  $a, b \in A$ ,
3. **transitiva:** si  $a \sim b$  y  $b \sim c$  entonces  $a \sim c$ , para todos  $a, b, c \in A$ .

Ej : " $=$ " es una rel. de equiv.

**Definición 1.1.2 (clase de equivalencia).** — Sea  $\mathcal{R}$  una relación de equivalencia en  $A$ . Para todo  $a \in A$  diremos que el conjunto

$$[a]_{\mathcal{R}} = \{b \in A \mid a \sim b\} = \{b \in A \mid b \sim a\}$$

es la **clase de equivalencia** de  $a \in A$  respecto a  $\mathcal{R}$ , el cual es también denotado  $a \bmod \mathcal{R}$ . En caso que la relación  $\mathcal{R}$  sea clara en el contexto, escribiremos simplemente  $[a]$  o bien  $\bar{a}$ .



Una de las nociones más relevantes del curso:

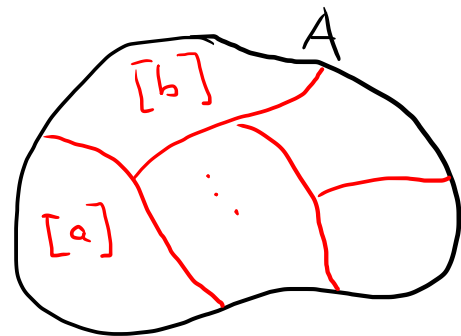
**Definición 1.1.3 (cociente).** — Sea  $\mathcal{R}$  una relación de equivalencia en  $A$ . El conjunto cuyos elementos son todas las clases de equivalencia es llamado **conjunto cociente** de  $A$  por  $\mathcal{R}$ , y será denotado  $A/\mathcal{R}$  (o simplemente  $A/\sim$  si la relación  $\mathcal{R}$  es clara en el contexto). Explícitamente,

$$A/\mathcal{R} = \{[a]_{\mathcal{R}}, a \in A\}.$$

Obs:  $\pi : A \rightarrow A/\mathcal{R}$ ,  $a \mapsto [a]$  es llamada "proyección canónica"

**Proposición 1.1.4.** — Sea  $\mathcal{R}$  una relación de equivalencia en  $A$ . Entonces:

1. Para todo  $a \in A$ ,  $a \in [a]_{\mathcal{R}}$ . En particular,  $[a]_{\mathcal{R}} \neq \emptyset$ .
2. Si  $b \in [a]_{\mathcal{R}}$  entonces  $a \in [b]_{\mathcal{R}}$ . Además, en este caso tenemos que  $[a]_{\mathcal{R}} = [b]_{\mathcal{R}}$ .
3. Para todos  $a, b \in A$  ya sea  $[a]_{\mathcal{R}} = [b]_{\mathcal{R}}$  o bien  $[a]_{\mathcal{R}} \cap [b]_{\mathcal{R}} = \emptyset$ . En particular,  $A$  es la unión disjunta de las clases  $[a]_{\mathcal{R}}$ .



Idea (Ejercicio: Completar los detalles):

$$\textcircled{1} a \sim a \iff a \in [a] \quad (\text{reflex.})$$

$$\textcircled{2} \underline{b \in [a]} \stackrel{\text{dy}}{\iff} b \sim a \stackrel{\text{sim}}{\iff} a \sim b \stackrel{\text{dy}}{\iff} a \in [b]$$

$$\text{Adem\u00e1s, } c \in [a] \iff c \sim a \stackrel{\text{b} \sim a}{\implies} c \sim b \stackrel{\text{dy}}{\iff} c \in [b]$$

i.e.,  $[a] \subseteq [b]$ . Similar:  $[b] \subseteq [a]$  ✓

$$\textcircled{3} \text{V\u00edmos: } a \sim b \stackrel{\textcircled{1} \times \textcircled{2}}{\iff} [a] = [b]$$

Por otro lado, si  $[a] \cap [b] \neq \emptyset \rightsquigarrow \exists c \in [a] \cap [b]$   
i.e.,  $c \sim a$  y  $c \sim b$

$$\stackrel{\text{trans}}{\implies} a \sim b \quad \checkmark$$



Ejemplo (muy importante): Sea  $n \in \mathbb{N}^{\geq 1}$  y definamos la rel

en  $\mathbb{Z}$  dada por:  $a \sim b \iff \begin{array}{l} \text{dy} \\ \text{dy} \end{array} \iff n \text{ divide } a-b \leftarrow \text{Notación: } n | (a-b)$   
 $\iff \exists k \in \mathbb{Z} \text{ tq } a-b = nk$

Hecho/Ejercicio:  $\sim$  es una relación de equiv. en  $\mathbb{Z}$  ✓



Notación típica:

1)  $a \sim b \rightsquigarrow a \equiv b \pmod{n}$

2)  $[a]_n := \{ b \in \mathbb{Z} \text{ tq } a \equiv b \pmod{n} \}$

3)  $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z} := \mathbb{Z}/\sim = \{ [a]_n, a \in \mathbb{Z} \}$

Eg. ( $n=2$ ):  $[0]_2 = \{ b \in \mathbb{Z} \text{ tq } 0 \equiv b \pmod{2} \}$   
 $= \{ b \in \mathbb{Z} \text{ tq } b = 2k \text{ para algún } k \in \mathbb{Z} \}$   
 $= \{ \dots, -2, 0, 2, 4, 6, \dots \}$

$[1]_2 = \{ \dots, -3, -1, 1, 3, 5, \dots \}$

Recuerdo (División Euclídeana): Para todos  $a, b \in \mathbb{Z}$  tal que  $b \neq 0$  existen únicos  $q, r \in \mathbb{Z}$  tales que

$$a = bq + r, \quad \text{con } 0 \leq r < |b|.$$

→ Muy útil! (cf. Algoritmo de Euclides)

Ejemplo: La división euclídeana implica que

$$\mathbb{Z}/m\mathbb{Z} = \{ [0]_m, [1]_m, [2]_m, \dots, [n-1]_m \}$$

$(b=m) \hookrightarrow a = qm + r, \text{ i.e., } a \equiv r \pmod{m}, \quad r \in \{0, 1, \dots, n-1\}$

Ejercicios: Probar que  $\forall a, b \in \mathbb{Z}$  si  $a \equiv a' \pmod{m}$  y  $b \equiv b' \pmod{m}$   
 $\Rightarrow a + b \equiv a' + b' \pmod{m}$  y  $ab \equiv a'b' \pmod{m}$ .

→ consecuencia:  $[a]_m + [b]_m := [a+b]_m$  bien  $\triangleright \rightsquigarrow (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}, +, \cdot)$   
 $[a]_m \cdot [b]_m := [ab]_m$  definido  $\circ$   $\hookrightarrow$  anillo

**Lema 1.1.8 (Bézout).** — Sean  $a, b \in \mathbb{Z}$  no nulos. Entonces existen  $x, y \in \mathbb{Z}$  tales que  $ax + by = \text{mcd}(a, b)$ .

Dem:

$$S := \{ ax + by, \text{ con } x, y \in \mathbb{Z} \} \rightsquigarrow S \cap \mathbb{N}^{\geq 1} \neq \emptyset$$

$$\rightsquigarrow d := \min(S \cap \mathbb{N}^{\geq 1}) \quad \text{Obs que } d \mid a : a = dq + r, \underline{0 \leq r < d}$$

$$a, d \in S \Rightarrow r = a - dq \in S \Rightarrow r = 0 \text{ pues } d \text{ minimal}$$

$$\text{Análogo: } d \mid b \quad \wedge \quad d' \text{ divide a } \quad \begin{matrix} \text{ie, } d \mid a \quad \checkmark \\ a, y \quad b \end{matrix} \Rightarrow d' \mid s \quad \forall s \in S$$

$$\text{En part, } d' \mid d \quad \Rightarrow \quad d' \leq d \quad , \text{ie, } \quad d = \text{mcd}(a, b) \quad \blacksquare$$

Muy útil!

**Corolario 1.1.9.** — Sea  $p$  un número primo. Entonces para todo  $a \in \mathbb{Z}$  tal que  $p \nmid a$ , existe  $b \in \mathbb{Z}$  tal que  $p \nmid b$  tal que  $ab \equiv 1 \pmod{p}$ .

Dem:  $p \nmid a \Rightarrow \gcd(a, p) = 1 \xrightarrow{\text{Bezout}} \exists x, y \in \mathbb{Z} \text{ tq } ax + py = 1$   
 $\Leftrightarrow ax - 1 = p(-y) \xLeftrightarrow{dy} ax \equiv 1 \pmod{p} \rightsquigarrow b := x \quad \checkmark \quad \square$

Obs:  $p \nmid a \Leftrightarrow a \not\equiv 0 \pmod{p}$

Consecuencia importante: Sea  $p$  un número primo, entonces

$\mathbb{F}_p := (\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}, +, \cdot)$  es un cuerpo. (de  $p$  elementos)

Ej ( $p=3$ ):  
 $\mathbb{F}_3$

+	0	1	2
0	0	1	2
1	1	2	0
2	2	0	1

·	0	1	2
0	0	0	0
1	0	1	2
2	0	2	1

" $2^{-1} \equiv 2$  en  $\mathbb{F}_3$ "



## § 2. Permutaciones

**Definición 1.2.1 (permutación).** — Sea  $n \in \mathbb{N}^{\geq 1}$ . Una **permutación** del conjunto  $\{1, 2, \dots, n\}$  es una función biyectiva

$$\sigma : \{1, 2, \dots, n\} \rightarrow \{1, 2, \dots, n\}$$

La denotaremos mediante

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ \sigma(1) & \sigma(2) & \dots & \sigma(n) \end{pmatrix}$$

$$\sigma : \begin{cases} 1 \mapsto \sigma(1) \\ 2 \mapsto \sigma(2) \\ \vdots \\ n \mapsto \sigma(n) \end{cases}$$

ó simplemente

$$\sigma = (\sigma(1), \sigma(2), \dots, \sigma(n)).$$

Ej ( $n = 4$ ):  $\sigma = (2, 3, 4, 1)$  es


$$\sigma : \begin{cases} 1 \mapsto 2 \\ 2 \mapsto 3 \\ 3 \mapsto 4 \\ 4 \mapsto 1 \end{cases} \quad \text{ó} \quad \sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 3 & 4 & 1 \end{pmatrix}$$

En part,  $\sigma^{-1} : \begin{cases} 1 \mapsto 4 \\ 2 \mapsto 1 \\ 3 \mapsto 2 \\ 4 \mapsto 3 \end{cases}$

es,  $\sigma^{-1} = (4, 1, 2, 3)$

**Notación 1.2.3.** — El conjunto de todas las permutaciones de  $\{1, \dots, n\}$  será denotado  $\mathfrak{S}_n$ . Además, si  $\sigma, \tau \in \mathfrak{S}_n$ , entonces denotamos  $\sigma\tau := \sigma \circ \tau$  (composición de funciones) y como  $\sigma^{-1}$  a la función inversa de  $\sigma$ .

Ej ( $n=4$ ):  $\sigma = (2, 3, 4, 1)$  y  $\tau = (1, 4, 3, 2)$  en  $S_4$   
 $1 \xrightarrow{\tau} 1 \xrightarrow{\sigma} 2$ ;  $2 \xrightarrow{\tau} 4 \xrightarrow{\sigma} 1$ ;  $3 \xrightarrow{\tau} 3 \xrightarrow{\sigma} 4$ ;  $4 \xrightarrow{\tau} 2 \xrightarrow{\sigma} 3$   
 $\sigma\tau = (2, 1, 4, 3)$  y  $\tau\sigma = (4, 3, 2, 1)$

 La notación puede variar en algunos textos! (eg.  $S_m$ )

**Proposición 1.2.5.** — El cardinal de  $\mathfrak{S}_n$  es  $n! = 1 \cdot 2 \cdots n$ .

Idea: Inducción en  $n$ : OK para  $n=1$  ✓

Idea:  $\left( \begin{array}{l} 1^\circ \rightarrow n \text{ pasajes} \\ 2^\circ \rightarrow n-1 \text{ " } \\ \vdots \\ n^\circ \rightarrow 1 \text{ " } \end{array} \right)$

Sup. que  $|S_m| = m!$  y notamos

$\left\{ \sigma = (a_1, \dots, a_{m+1}) \in S_{m+1} \mid \text{tq } a_k = m+1 \right\} \xleftrightarrow{\text{biy}} \left\{ \tau = (a_1, \dots, a_{k-1}, a_{k+1}, \dots, a_m) \in S_m \right\}$   
 $\hookrightarrow \# \{ \dots \} =: A_k \stackrel{\text{Hip}}{=} m!$

$\rightsquigarrow |S_{m+1}| = \sum_{k=1}^{m+1} A_k = m! \left( \sum_{k=1}^{m+1} 1 \right) = (m+1)! \quad \square$

**Definición 1.2.6 (transposición).** — Una permutación  $\tau \in \mathfrak{S}_n$  que sólo cambia dos elementos de  $\{1, \dots, n\}$  es llamada una **transposición**.

**Notación 1.2.7.** — Sea  $n \geq 2$ . Para todos  $i, j \in \{1, \dots, n\}$  tales que  $i \neq j$ , denotamos por  $\tau = (i, j)$  a la transposición tal que  $\tau(i) = j$ ,  $\tau(j) = i$  y  $\tau(k) = k$  para todo  $k$  distinto de  $i$  y de  $j$ .

← "Abuso de notación"

Obs : 1) Hay que tener cuidado en que  $n$  está implícito en la notación  
2) Se tiene  $\tau = (i, j) = (j, i) = (i, j)^{-1}$  y luego  $\tau^2 := \tau \circ \tau = \text{Id}$

Ejemplo :  $S_3 = \{ \text{Id}, (1, 2), (2, 3), (1, 3), (2, 3, 1), (3, 1, 2) \}$

Id fija todo ✓

Fijan 0 elementos :  $\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$

Fijan 1 elemento :  
1  $\rightsquigarrow$  (2, 3)  
2  $\rightsquigarrow$  (1, 3)  
3  $\rightsquigarrow$  (1, 2)

$\rightsquigarrow$  (3, 1, 2)  
 $\rightsquigarrow$  (2, 3, 1)

**Definición 1.2.10 (inversión).** — Sea  $\sigma \in \mathfrak{S}_n$  y sean  $i, j \in \mathbb{N}^{\geq 1}$  tales que  $1 \leq i < j \leq n$ . Decimos que  $\sigma$  **invierte**  $i$  y  $j$  si  $\sigma(i) > \sigma(j)$ .

Ejemplos : 1)  $\text{Id} = (1, 2, \dots, n) \rightsquigarrow 0$  inversiones

2)  $(1, 2) \in S_m \rightsquigarrow 1$  inversión

3)  $(1, n) \in S_m$

4)  $(2, 3, 1), (3, 1, 2) \in S_3 \rightsquigarrow 2$  invs.

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n-1 & n \\ n & 2 & \dots & n-1 & 1 \end{pmatrix} \begin{matrix} \nearrow \\ + \\ = \end{matrix} \begin{matrix} n-1 \\ + \\ n-2 \\ \dots \\ 1 \end{matrix} = 2n-3 \text{ invs.}$$

Ejercicio : Probar que la transposición  $(i, j) \in S_m$  tiene  $2|i-j| - 1$  inversiones.

**Definición 1.2.13 (signatura).** — Sea  $\sigma \in \mathfrak{S}_n$ . Llamaremos al número

$$\varepsilon(\sigma) := (-1)^{\text{número de inversiones de } \sigma}$$

la **signatura** de  $\sigma$ . Decimos que  $\sigma$  es **par** (resp. **impar**) si  $\varepsilon(\sigma) = 1$  (resp.  $\varepsilon(\sigma) = -1$ ).

$\rightsquigarrow$  Ej :

1)  $\varepsilon(\text{Id}) = (-1)^0 = 1$

2)  $\varepsilon((i, j)) \stackrel{\text{Ej}}{=} -1$

3)  $S_3 \rightsquigarrow 3$  con  $\varepsilon = +1$   
 $3$  con  $\varepsilon = -1$

Lema 1.2.15. — Sea  $\sigma \in \mathfrak{S}_n$ . Entonces,

$$\varepsilon(\sigma) = \prod_{1 \leq i < j \leq n} \frac{\sigma(j) - \sigma(i)}{j - i} =: \tilde{\varepsilon}(\sigma)$$

Dem: Notar que  $\varepsilon(\sigma)$  y  $\tilde{\varepsilon}(\sigma)$  tienen el mismo signo  $\nabla$

$$\tilde{\varepsilon}(\sigma)^2 = \prod_{i < j} \left( \frac{\sigma(j) - \sigma(i)}{j - i} \right)^2 = \prod_{i \neq j} \left( \frac{\sigma(j) - \sigma(i)}{j - i} \right) \stackrel{\uparrow \sigma \text{ biyección}}{=} 1 \Rightarrow \varepsilon(\sigma) = \tilde{\varepsilon}(\sigma) \quad \checkmark$$

Proposición 1.2.16. — La signatura  $\varepsilon : \mathfrak{S}_n \rightarrow \{-1, 1\}$  satisface

$$\varepsilon(\sigma\tau) = \varepsilon(\sigma)\varepsilon(\tau)$$


para todos  $\sigma, \tau \in \mathfrak{S}_n$ .

← los usaremos  
muchos  $\nabla$

Dem: Notar que  $\frac{\sigma(j) - \sigma(i)}{j - i} = \frac{\sigma(i) - \sigma(j)}{i - j}$  indep. del orden  $\nabla$

$$\Rightarrow \varepsilon(\sigma) = \prod_{i < j} \frac{\sigma(\tau(j)) - \sigma(\tau(i))}{\tau(j) - \tau(i)} \quad \text{y luego tenemos:}$$

$$\varepsilon(\sigma\tau) = \prod_{i < j} \frac{\sigma(\tau(j)) - \sigma(\tau(i))}{j - i} \cdot \frac{\tau(j) - \tau(i)}{\tau(j) - \tau(i)} = \varepsilon(\sigma)\varepsilon(\tau) \quad \checkmark$$


 Notar que :  $S_3 = \{ \text{Id}, (1,2), (2,3), (1,3), \underline{(2,3,1)}, \underline{(3,1,2)} \}$   
 $= (1,2)(1,2) \qquad \qquad \qquad = (1,3)(1,2) \qquad \qquad \parallel$

$(1,2)(1,3) = (1,3)(2,3)$

*Proposición 1.2.17. — Toda permutación se escribe como producto de transposiciones. Dicha escritura no es única, pero toda descomposición de una permutación par (resp. impar) tiene un número par (resp. impar) de factores.*

Dem (Sketch) : Algorítmica ! Veamos un ejemplo (eg.  $n=5$ ) :

$\sigma = (5, 4, 1, 3, 2) = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 5 & 4 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix}$  . Como  $1 \mapsto 5$ , componemos (por la izquierda) con  $(1,5)$  :

$(1,5)\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 1 & 4 & 5 & 3 & 2 \end{pmatrix}$  . Como  $2 \mapsto 4$  componemos con  $(2,4)$  :

$(2,4)(1,5)\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 1 & 2 & 5 & 3 & 4 \end{pmatrix}$  . Como  $3 \mapsto 5$  componemos con  $(3,5)$  :

$(3,5)(2,4)(1,5)\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 1 & 2 & 3 & 5 & 4 \end{pmatrix} = (4,5) \rightsquigarrow (2,4)(1,5)\sigma = (3,5)(4,5)$   
 $(3,5)^{-1} = (3,5)$

$\rightsquigarrow \sigma = (1,5)(2,4)(3,5)(4,5) \checkmark$

Finalmente :  $\sigma = \tau_1 \dots \tau_r$  <sup>transp.</sup>  
 $\Rightarrow \varepsilon(\sigma) = \varepsilon(\tau_1) \dots \varepsilon(\tau_r) = (-1)^r$   
 $\varepsilon(\sigma)$  y  $r$  tienen la misma paridad