# Teórico

## Geometría I

# September 16, 2025

## 1 Parcial 1

## 1.1 Axiomas

## 1.1.1 De tipo I: Incidencia

- 1. El plano es un conjunto infinito  $\Pi$
- 2.  $\exists \mathcal{R} \subseteq \mathcal{P}(\Pi)$  tal que cada  $R \in \mathcal{R}$  es un subconjunto propio de  $\Pi$  que posee al menos dos elementos
- 3. Dados  $a, b \in \Pi$  y  $a \neq b$ , existe una única  $R \in \mathcal{R}$  tal que  $a, b \in R$

## 1.1.2 De tipo II: Orden

- 1. Toda recta en  $\Pi$  posee un orden total estricto, ( $\mathcal{R}^{-\infty}$  también lo posee), luego si en una recta A tomamos los puntos p y q con  $p \neq q$ , existe un orden total estricto en A tal que p < q
- 2. Dados dos puntos distintos en una recta A, existe al menos un punto de A entre ellos y, dado un punto cualquiera, siempre existe un punto que lo precede y otro que le sigue:
  - Si  $p, q \in A$  con p < q entonces  $\exists r \in A$  tal que p < r < q
  - Si  $x \in A$  entonces  $\exists y, z \in A$  tal que y < x < z para algún orden en A
- 3. Dada una recta A, su complemento  $A^c$  está dividido en dos subconjuntos convexos disjuntos, tales que si a pertenece a uno de ellos y b al otro, entocnes  $\overline{ab}$  corta a la recta A

## 1.1.3 De tipo III: Rígidez

- 1. La transformaciones rígidas del plano son funciones biyectivas del plano en sí mismo que mandan rectas en rectas y semirrectas en semirrectas.
- La composición de dos transformaciones rígidas es otra transformación rígida, la inversa de una transformación rígida es también una transformación rígida.
- 3. Si T es una transformación rígida entonces:

- $\overline{ab} \equiv \overline{cd}$  y sucede que  $\overline{ab} \subseteq \overline{cd}$  o viceversa, entonces  $\overline{ab} = \overline{cd}$
- $\hat{aob} \equiv \hat{cod}$  y sucede que  $sec(\hat{aob}) \subseteq sec(\hat{cod})$  o viceversa, entonces  $\hat{aob} = \hat{cod}$
- 4. Dados dos pares SR-SP  $(A, \alpha)$  y  $(B, \beta)$ , existe una única transformación rígidad tal que  $T(A, \alpha) = (B, \beta)$ , es decir T(A) = B y  $T(\alpha) = \beta$

## 1.2 Teorema 4

#### 1.2.1 Enunciado

Sea A una recta,  $a \in A$  y  $p \notin A$  entonces  $\overrightarrow{ap} \subseteq A_p$ .

#### 1.2.2 Demostración

Consideramos en  $\overrightarrow{ap}$  el orden < tal que a < p, quiero ir por el absurdo, supongo  $\overrightarrow{ap} \nsubseteq A$ , es decir, **existe**  $q \in \overrightarrow{ap}$  **tal que**  $q \notin A_p$ .

Pero como  $A \subset A_p$  entonces  $q \in \check{A}_p$ , más precisamente  $q \in \check{A}_p - A$ .

Por II.3 sabemos que  $\overline{pq} \cap A \neq \emptyset$ , pero a, p, q están alineados, entonces  $\overline{pq} \subseteq \overrightarrow{ap}$ .

- $\varnothing \neq \overline{pq} \cap A \subseteq \overleftrightarrow{ap} \cap A = \{a\} \text{ entonces } \overline{pq} \cap A = \{a\}$
- $\implies q < a < p$  por definición de segmento,
- pero  $q \in \overrightarrow{ap} \implies a < q$  lo cual resulta absurdo

 $\therefore \overrightarrow{ap} \subseteq A_p$ 

## 1.3 Teorema 10

#### 1.3.1 Enunciado

Si R es una recta que interseca al  $\triangle$  abc y no pasa por sus vértices, entonces R interseca a  $\triangle$  abc en exactamente dos puntos.

### 1.3.2 Demostración

Sea p un punto del tríangulo, supongamos R corta a  $\overline{ac}$  con  $p \neq a$  y  $p \neq c$ , R corta a  $\overline{ac}$  únicamente en p pues si lo hiciera en otro punto, R tendría dos puntos dentro del segmento y sería la recta  $\overleftarrow{ac}$ , absurdo.

Entonces a y c están en semiplanos opuestos respecto a R, es decir  $c \in \check{R_a}$ . Ahora tenemos que  $b \in R_a$  o  $b \in \check{R_a}$  y puntualmente  $b \notin R$ .

 $\implies$  Si  $b \in R_a$  entonces  $a, b \in R_a - R \implies \overline{ab} \cap R = \emptyset$  (esto es por ser  $R_a - R$  convexo). Además  $c \in \check{R_a}$  y  $b \in R_a$  por II.3  $\implies \overline{bc} \cap R = \{q\}$  con  $q \neq p$ .

Luego R corta a  $\triangle abc$  sólo en p y q.

 $\Longrightarrow$  Si  $b \in \check{R}_a$ , entonces análogamente se ve que R corta a  $\triangle$  abc en  $\overline{ac}$  y  $\overline{ab}$  en sólo dos puntos.

#### 1.4 Teorema 16

#### 1.4.1 Enunicado

Sea R una recta y  $p \notin R$ . Si T es una transformación rígida y R' = T(R), p' = T(p) entonces  $T(R_p) = R'_{n'}$ 

### 1.4.2 Demostración

Claramente  $R' \subseteq R'_{p'}$  y  $p' \in R'_{p'}$ . Sea ahora  $q \in R_p - R$  con  $q \neq p$ , entonces  $\overline{pq} \cap R = \emptyset$  aplico la transformación rígida a q, ie, q' = T(q)

$$\implies T(\overline{pq}) \cap T(R) = \emptyset$$

$$\overline{p'q'} \cap R' = \emptyset$$

Por un corolario anterior podemos deducir que  $q' \in R'_{p'}$ , luego se probó que  $T(R_p) \subseteq R'_{p'}$  esto quiere decir que  $T(R_p) \subseteq T(R)_{T(p)}$ ,  $\forall T$  transformación rígida,  $\forall R$  recta y  $\forall p \notin R$ .

Considerando III.2, T-1 es una transformación rígida, vamos a aplicar ahora esa transformación rígida al semiplano  $R'_{p'}$ :

$$T^{-1}(R'_{p'}) \subseteq T^{-1}(R')_{T^{-1}(p')} \text{ con } R' = T(R), p' = T(p)$$
 
$$T^{-1}(R'_{p'}) \subseteq R_p \to \text{ aplico T}$$
 
$$R'_{p'} \subseteq T(R_p)$$

Y por la doble contención obtenida concluimos  $R'_{p'} = T(R_p)$ 

### 1.5 Teorema 20

## 1.5.1 Enunciado

Sea  $(A, \alpha)$  un par semirrecta-semiplano con A de origen en o y sea T la transformación rígida que cumple  $T(A, \alpha) = (\check{A}, \check{\alpha})$  entonces:

- 1. T es involutiva
- 2. Si  $(B,\beta)$  es un par semirrecta-semiplano tal que B tiene origen en o entonces  $T(B,\beta)=(\check{B},\check{\beta})$

## 1.5.2 Demostración

### Para (1):

$$T^2(A,\alpha) = T(T(A,\alpha)) = T(\check{A},\check{\alpha}) = (T(\check{A}),T(\check{\alpha})) = (A,\alpha)$$

Por unicidad de **III.4**, debe ser  $T^2 = Id$ 

# Para (2):

• Si B = A o  $\check{A}$  entonces

$$(B,\beta) = \left\{ \begin{array}{ll} (A,\alpha) & \\ (A,\check{\alpha}) & \underline{\tau} \\ (\check{A},\alpha) & \xrightarrow{T} \\ (\check{A},\check{\alpha}) & \\ (A,\check{\alpha}) & \\ \end{array} \right. \left. \begin{array}{ll} (\check{A},\check{\alpha}) \\ (\check{A},\alpha) \\ (A,\alpha) \\ \end{array} \right.$$

• Si  $B \neq A$  y  $B \neq \check{A}$  entonces:

 $B \subseteq \alpha$  o  $B \subseteq \check{\alpha}$  (Considero  $B \subseteq \alpha$ , y al otro caso análogo)

- Sea  $p \in B, p \neq o \implies B = \overrightarrow{op} y p' = T(p) \in \check{\alpha} \quad (p' \neq p)$ . Por **II.3**  $\overrightarrow{pp'}$  corta a  $\overleftarrow{A}$  en un punto a, ahora puede ser  $a \in A$  o  $a \in \check{A}$ :
  - \* Si  $a \in A \implies \{a\} = \overline{pp'} \cap A$ , por ser T involutiva  $\implies T(p') = T(T(p)) = p$ , entonces aplicamos T

$$\{T(a)\} = T(\overline{pp'} \cap T(A)) = \overline{pp'} \cap \check{A}$$

Pero  $\overline{pp'}$  corta a  $\overleftrightarrow{A} = A \cup \check{A}$  en un único punto. De allí y la igualdad anterior de deduce T(a) = a y pertenecen a  $\check{A}$  y A respectivamente,  $\implies T(a) = a = o$ , es decir,  $o \in \overline{pp'}$  luego  $p' \in \check{B}$ , entonces

$$T(B) = T(\overrightarrow{op}) = \overrightarrow{op'} = \widecheck{B}$$

- \* Si  $a \in \check{A}$  es análogo.
- Sea  $q \in \beta, q \notin \overleftrightarrow{B}$ , por lo probado anteriormente se tiene que:  $T(\overrightarrow{oq}) = \overrightarrow{oq} \implies T(q) \in \check{\beta} \implies T(\beta) = \check{\beta}$

El teorema afirma que T no depende del par  $(A, \alpha)$ 

#### 1.6 Teorema 25

#### 1.6.1 Enunciado

Sea  $(A, \alpha)$  un par semirrecta-semiplano de origen o y sea T la única transformación rígida que cumple  $T(A, \alpha) = (A, \check{\alpha})$ , entonces:

- 1. T es involutiva
- 2.  $T(p) = p, \forall p \in A$
- 3. Si B es una semirrecta de  $\overleftrightarrow{A}$  entonces  $T(B, \alpha) = (B, \check{\alpha})$

## 1.6.2 Demostración

Para (a):  $T^2(A, \alpha) = T(T(A, \alpha)) = T(A, \check{\alpha}) = T(A, \alpha)$ . Por unicidad de III.4 tenemos  $T^2 = Id$ 

**Para (b):** Como T(A) = A y A tiene origen en  $o \implies T(o) = o$ . Y sea  $p' := T(p) \in A$  por T(A) = A y

$$T(\overline{op}) = \overline{op'} \implies \overline{op} \equiv \overline{op'} \implies \overline{op} \subseteq \overline{op'} \vee \overline{op'} \subseteq \overline{op}$$

Por III.3  $\implies \overline{op} = \overline{op'} \implies p = p'$ , es decir, T(p) = p

**Para (c):** Por (b), T(B) = B y por definición de  $T \implies T(\alpha) = \check{\alpha} \implies T(B,\alpha) = T(B,\check{\alpha}).$ 

Este teorema asegura que T no depende de la semirrecta A, sólo de  $\overleftrightarrow{A}$