

Álgebra Moderna III : 18 septiembre

Clase pasada: Geometría de regla y compás.

Hoy: Números constructibles

---

¿Qué polígonos regulares de  $n$  lados son constructibles con regla y compás?

↳ ¿Qué  $n$ 's permiten esto?

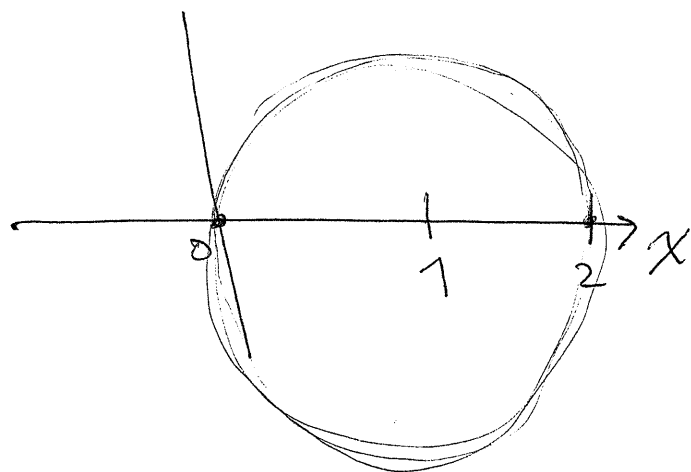
↳ Analizaremos los vértices de los polígonos constructibles.



P3:  $C \cap C'$  con dos círculos construidos como en C2.

Definición: Un  $d \in \mathbb{C}$  es construable si existe una sucesión finita de pasos con regla y compás usando  $C1, C2, P1, P2, P3$  que comienza en 0 & 1 y termina en  $d$ .

Ejemplos 1)  $\mathbb{Z}$  es construable.



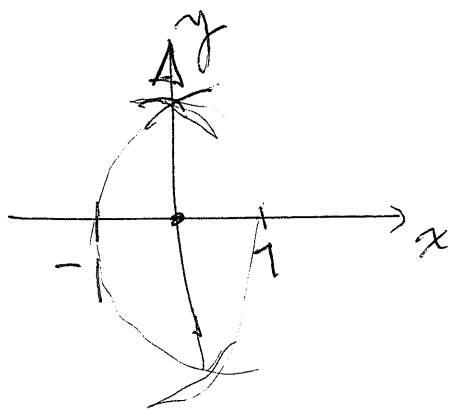
$C1$  nos da el eje  $x$   
 $C2$  nos da # 2 y 0.

$\underbrace{\hspace{10em}}_{P2}$   
↙

2 es construable

iterando esto  $\Rightarrow$  cualquier  $n \in \mathbb{Z}$  es construable

2)  $i \in \mathbb{C}$  es construible:



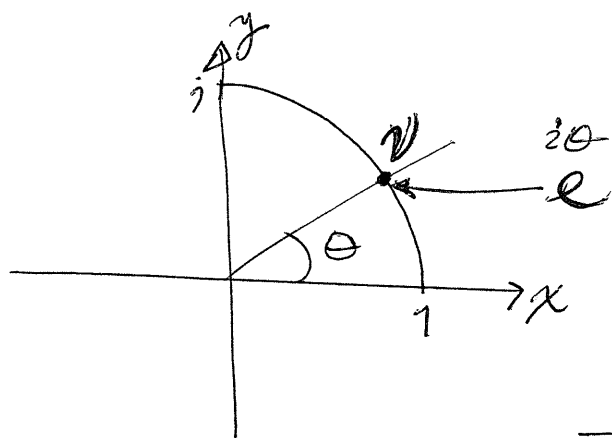
C1: da el eje  $x$

C2: da círculo con centros en  $\pm 1$  y radio 2.

P3: da el eje  $y$ .

P3 & C2: da  $\pm i \in \mathbb{C}$ .

3) Supongamos  $P =$  polígono regular de  $n$  lados es construible. Entonces,  $n$  es vértice de  $P$



$\Rightarrow$

$\theta = 2\pi/n$

$\Rightarrow n = e^{i2\pi/n}$

$\uparrow$   
 $n$ -raíz de la Unidad

$\Rightarrow \exp(2\pi i/n)$  es construible.

Teorema:  $\mathcal{C} = \{ \alpha \in \mathbb{C} \mid \alpha \text{ es constructible} \}$ .

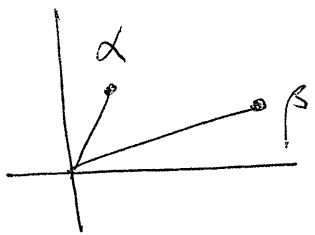
1)  $\mathcal{C} \subseteq \mathbb{C}$  subcampo

2)  $\alpha = a + bi \in \mathcal{C}$  ssi  $a, b \in \mathcal{C}$ .

3)  $\alpha \in \mathcal{C} \Rightarrow \sqrt{\alpha} \in \mathcal{C}$ .

Demostración: i)  $\alpha \in \mathcal{C} \Rightarrow -\alpha$ . ✓

ii)  $\alpha, \beta \neq 0$  no colineales. Entonces



$$C_{|\alpha|} = \{ z \in \mathbb{C} \mid |z - \alpha| = |\beta| \}$$

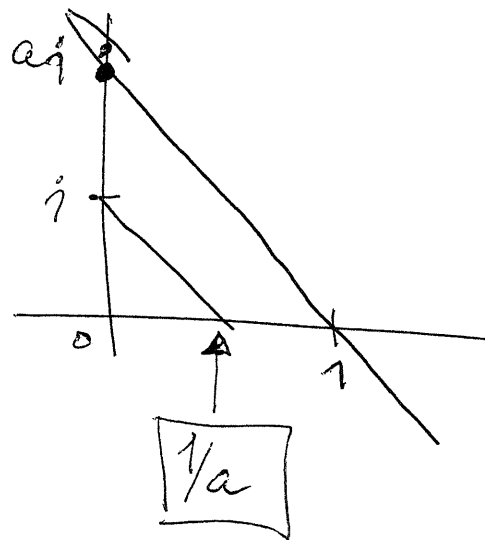
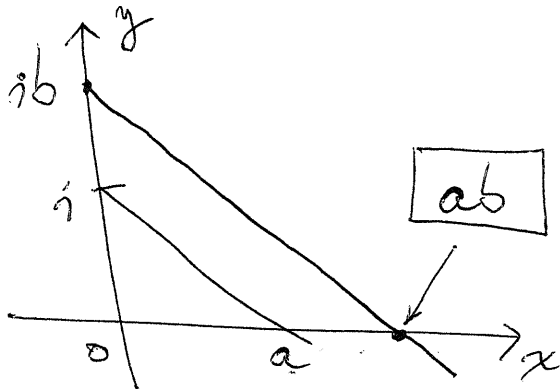
$$C_{\beta} = \{ z \in \mathbb{C} \mid |z - \beta| = |\alpha| \}$$

$$C_{\alpha} \cap C_{\beta} = \{ \alpha + \beta, \text{---} \}$$

Pendiente ver  $\mathcal{C}$  es cerrado bajo la multiplicación

pero

$$a, b \in \mathcal{L} \cap \mathbb{R}_{>0}$$

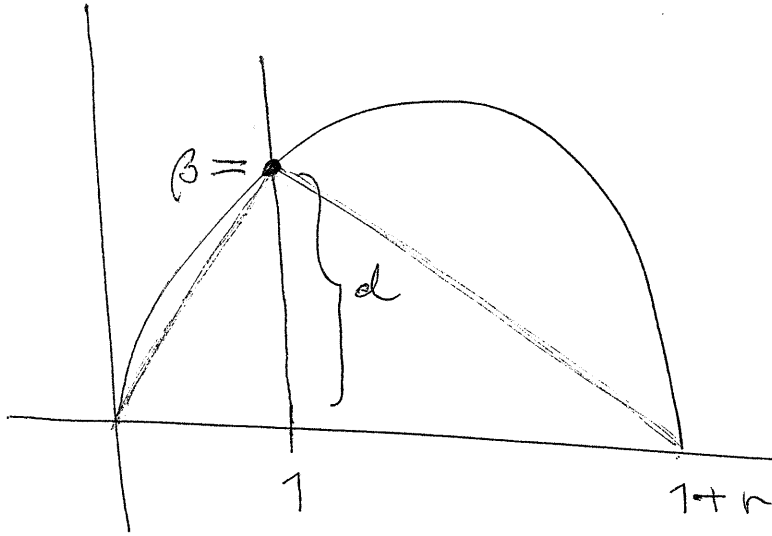


$\Rightarrow \mathcal{L} \cap \mathbb{R}_{>0}$  es cerrado bajo la mult.  $\cdot$  y tiene inversos.

$\Rightarrow \mathcal{L}$  es cerrado bajo la mult.  $\cdot$  y tiene inversos.

Finalmente, veamos  $\forall x \in \mathcal{L}$  si  $x \in \mathcal{L}$   
 suficiente haberlo en  $\mathcal{L} \cap \mathbb{R}_{>0}$ .

raíces,  $r > 0$  constructible



$$\boxed{d^2 = r} \Rightarrow \sqrt{r} \text{ es } \underline{\text{constructible}}$$

Def  $\mathcal{C}$  le llamaremos el campo de números constructibles.

Teorema:  $\alpha \in \mathcal{C}$  y  $\alpha$  es constructible

ssi

$$\begin{array}{c} \alpha \in F_n \\ | \\ F_{n-1} \\ | \\ \vdots \\ \mathbb{Q} \end{array}$$

alonde  $[F_i : F_{i-1}] = 2$

$$1 \leq i \leq n$$