

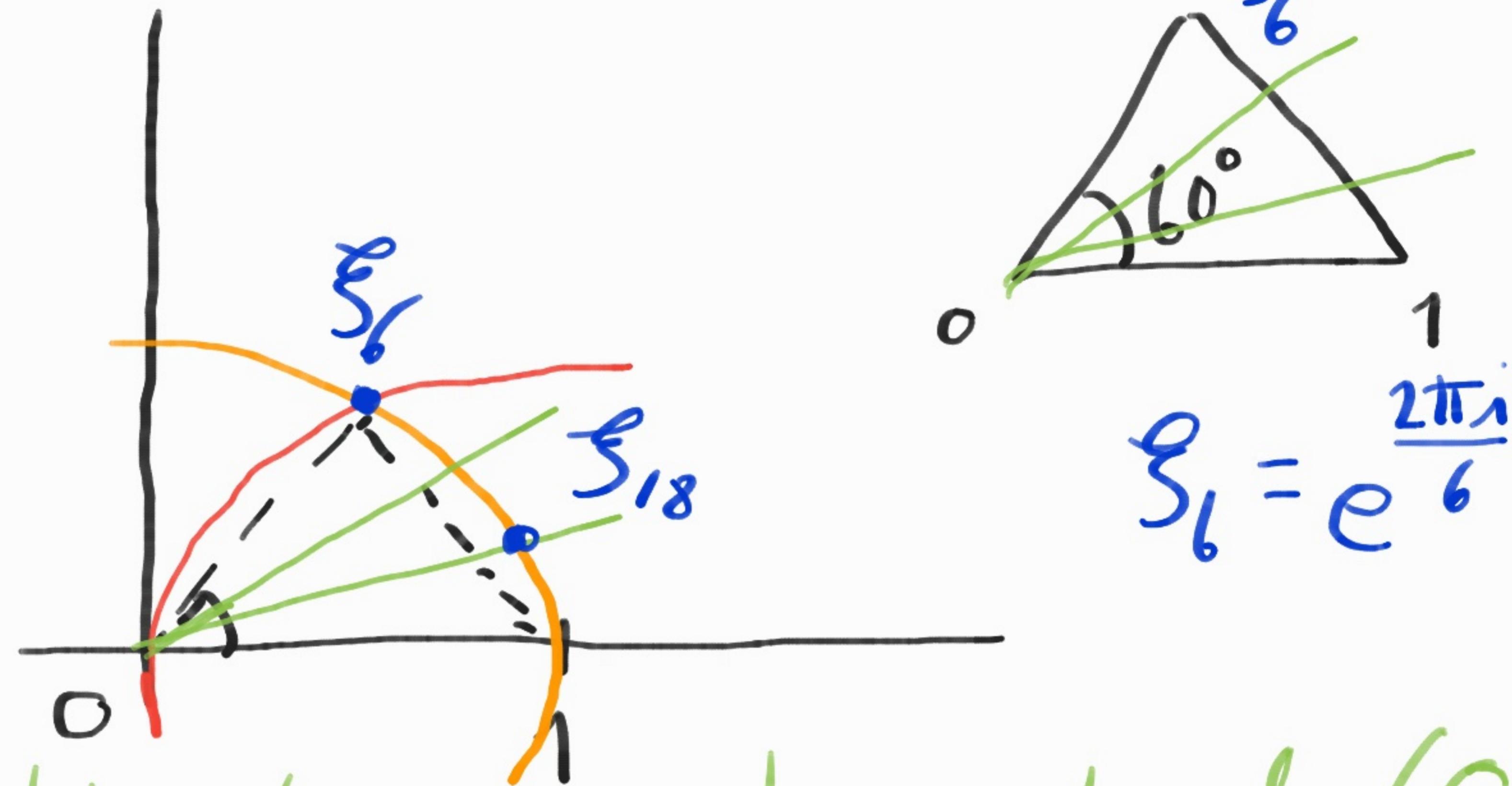
Cor. Si $\alpha \in \mathbb{C}$ es construible, entonces α es algebraico sobre \mathbb{Q} y $[\mathbb{Q}(\alpha) : \mathbb{Q}]$ es una potencia de 2.

Cor. Usando regla y compas no se puede cuadrar el circulo.

Si fuera posible cuadrar un circulo de radio 1, como el area de este circulo es π , entonces tendríamos un cuadrado de lado $\sqrt{\pi}$. Esto implica el numero real $\sqrt{\pi}$ es construible y por lo tanto $(\sqrt{\pi})^2 = \pi$ es construible \forall

ya que esto implicaría que π es algebraico. (π es trascendente es un teorema de Lindemann)

Cor. Usando regla y compas no se puede trisecar un angulo de 60° .



$$\xi_6 = e^{\frac{2\pi i}{6}}$$

Si fuerz possible trisecar el angulo de 60° , entonces ξ_{18} seria construible. Pero

$[\mathbb{Q}[\xi_{18}] : \mathbb{Q}] = \varphi(18) = 6$ que no es una potencia de 2 \triangleright

Cor. Usando regla y compas no se puede duplicar un cubo.

Dem:

Consideremos el cubo unitario \Leftrightarrow decir, un cubo de lado 1. Supongamos que podemos duplicar este cubo. Entonces la longitud del lado de este nuevo cubo debe de ser $\sqrt[3]{2}$. Por lo tanto el número real $\sqrt[3]{2}$ es constructible.

pero sabemos que el polinomio minimo de $\sqrt[3]{2}$ sobre \mathbb{Q} , es $x^3 - 2$. Lo que implica que $[\mathbb{Q}[\sqrt[3]{2}]:\mathbb{Q}] = 3$ que no es una potencia de 2.

¿Cuándo es posible construir un n -ágono regular con regla y compás?

Si queremos construir un n -ágono tenemos que poder construir ξ_n una raíz n -ésima primitiva de la unidad. Por otro lado $n = 2^l m$ con m impar. Como $\text{mcd}(2^l, m) = 1$, ξ_n se puede obtener a partir de ξ_{2^l} y ξ_m . Notemos que ξ_{2^l} siempre es construible para cualquier l . Así que la pregunta de arriba nos interesa para n impar. Los antiguos griegos solo tenían una respuesta afirmativa para 3, 5 y 15.

Def: Un número primo p es de Fermat si $p = 2^a + 1$ para algún $a \geq 1$.

Por ejemplo, los valores $a = 1, 2, 4, 8, 16$ dan los primos de Fermat 3, 5, 17, 257 y 65,537.

Lema: Si $2^a + 1$ es primo con $a \geq 1$, entonces $a = 2^n$ p.a. n

Esto sugiere que el siguiente primo de Fermat es $2^{32} + 1$. Pero $2^{32} + 1$ no es primo ya que es divisible por 641.

Teorema (Gauss). Sea $n \geq 3$. Entonces es posible construir un n -ágono regular con regla y compás exactamente cuando $\varphi(n)$ es una potencia de 2. Esto pasa si y solo si $n = 2^e p_1 \cdots p_r$ donde $e \geq 0$ y los p_i 's son primos de Fermat distintos.

Dem:

Como las n -ésimas raíces de la unidad

forman los vértices de un n -ágono regular inscrito en un círculo de radio 1, entonces el n -ágono regular es constructible con regla y compás si y solo si ξ_n es constructible si y solo si $[\mathbb{Q}(\xi_n) : \mathbb{Q}] = \underline{\varphi(n)}$ es una potencia de 2.

Escribimos $n = q_1^{e_1} \cdots q_k^{e_k}$ con q_i primos y $e_i \geq 1$. Entonces $\varphi(n)$ es el producto

d $\ell(q_i^{e_i}) \neq 1 \leq i \leq k$. Así que $\ell(n)$ es una potencia de 2 si y solo si $\ell(q_i^{e_i})$ es una potencia de 2 para cada $1 \leq i \leq k$.

¿Para qué exponentes e , $\ell(p^e)$ es una potencia de 2 con p primo?

$$\text{Si } p \text{ es primo, } \ell(p^e) = p^e - p^{e-1} = p^{e-1}(p-1)$$

Se sigue que $\ell(2^e)$ siempre es

una potencia de 2.

Para un primo impar p , $\ell(p^e)$ es una potencia de 2 si y solo si $e=1$ y p es un primo de Fermat.

Por el Teorema de Gauss es posible construir un n -ágono regular con regla y compas para $n=3, 5, 17$ pero no para cualquier número intermedio.