

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
ooooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooooooooooooooo

Fórmula asintótica de Szegő para matrices de Toeplitz de banda

Luis Ángel González Serrano

En base de estudios conjuntos con:

Egor Maximenko y Mario Alberto Moctezuma Salazar

Instituto Politécnico Nacional
24 de Junio del 2021

- 1 Repaso
- 2 Comportamiento de combinaciones lineales de progresiones geométricas
- 3 Demostración de la fórmula de Szegő a partir de la fórmula de Widom
- 4 Idea intuitiva de la demostración de la fórmula de Szegő a partir de la fórmula de Trench
- 5 Fórmula de Szegő en el lenguaje analítico

Plan

Fórmula bialternante para polinomios de Schur

$$s_\lambda(x_1, \dots, x_w) = \frac{\det \left[x_k^{\lambda_j + w - j} \right]_{j,k=1}^w}{\det \left[x_k^{w-j} \right]_{j,k=1}^w}.$$

Fórmula bialternante para polinomios de Schur

$$s_\lambda(x_1, \dots, x_w) = \frac{\det [x_k^{\lambda_j + w - j}]_{j,k=1}^w}{\det [x_k^{w-j}]_{j,k=1}^w}.$$

Ejemplo:

$$s_{(\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3)}(x_1, x_2, x_3) = \frac{\begin{vmatrix} x_1^{\lambda_1+2} & x_2^{\lambda_1+2} & x_3^{\lambda_1+2} \\ x_1^{\lambda_2+1} & x_2^{\lambda_2+1} & x_3^{\lambda_2+1} \\ x_1^{\lambda_3} & x_2^{\lambda_3} & x_3^{\lambda_3} \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} x_1^2 & x_2^2 & x_3^2 \\ x_1^1 & x_2^1 & x_3^1 \\ x_1^0 & x_2^0 & x_3^0 \end{vmatrix}}$$

Polinomios de Laurent

Una función $a : \mathbb{T} \rightarrow \mathbb{C}$ es un polinomio de Laurent, si se puede escribir en la forma

$$a(t) = \sum_{j=-q}^p a_j t^j \quad t \in \mathbb{T}.$$

Polinomios de Laurent

Una función $a : \mathbb{T} \rightarrow \mathbb{C}$ es un polinomio de Laurent, si se puede escribir en la forma

$$a(t) = \sum_{j=-q}^p a_j t^j \quad t \in \mathbb{T}.$$

Supongamos $a_{-q} \neq 0$ y $a_p \neq 0$, entonces

$$a(t) = \sum_{j=-q}^p a_j t^j$$

Polinomios de Laurent

Una función $a : \mathbb{T} \rightarrow \mathbb{C}$ es un polinomio de Laurent, si se puede escribir en la forma

$$a(t) = \sum_{j=-q}^p a_j t^j \quad t \in \mathbb{T}.$$

Supongamos $a_{-q} \neq 0$ y $a_p \neq 0$, entonces

$$a(t) = \sum_{j=-q}^p a_j t^j = t^{-q} \sum_{j=0}^{p+q} a_{j-q} t^j$$

Polinomios de Laurent

Una función $a : \mathbb{T} \rightarrow \mathbb{C}$ es un polinomio de Laurent, si se puede escribir en la forma

$$a(t) = \sum_{j=-q}^p a_j t^j \quad t \in \mathbb{T}.$$

Supongamos $a_{-q} \neq 0$ y $a_p \neq 0$, entonces

$$a(t) = \sum_{j=-q}^p a_j t^j = t^{-q} \sum_{j=0}^{p+q} a_{j-q} t^j = a_p t^{-q} \prod_{j=1}^{p+q} (t - x_j),$$

donde x_1, \dots, x_{p+q} son las raíces de a .

Definición

La matriz de Toeplitz de orden n asociada a un polinomio de Laurent:

$$T_n(a) = \left[a_{j-k} \right]_{j,k=1}^n.$$

Definición

La matriz de Toeplitz de orden n asociada a un polinomio de Laurent:

$$T_n(a) = \left[a_{j-k} \right]_{j,k=1}^n.$$

Ejemplo:

$$a(t) = a_{-2}t^{-2} + a_{-1}t^{-1} + a_0 + a_1t + a_2t^2 + a_3t^3,$$

Definición

La matriz de Toeplitz de orden n asociada a un polinomio de Laurent:

$$T_n(a) = \left[a_{j-k} \right]_{j,k=1}^n.$$

Ejemplo:

$$a(t) = a_{-2}t^{-2} + a_{-1}t^{-1} + a_0 + a_1t + a_2t^2 + a_3t^3,$$

$$T_6(a) = \begin{bmatrix} a_0 & a_{-1} & a_{-2} & 0 & 0 & 0 \\ a_1 & a_0 & a_{-1} & a_{-2} & 0 & 0 \\ a_2 & a_1 & a_0 & a_{-1} & a_{-2} & 0 \\ a_3 & a_2 & a_1 & a_0 & a_{-1} & a_{-2} \\ 0 & a_3 & a_2 & a_1 & a_0 & a_{-1} \\ 0 & 0 & a_3 & a_2 & a_1 & a_0 \end{bmatrix}.$$

Fórmula de Trench (fórmula bialternante)

Det. de Toeplitz en términos de los polinomios de Schur

$$\det T_n(a) = (-1)^{pn} a_p^n \ s_{(n^p)}(x_1, \dots, x_{p+q}).$$

Fórmula de Trench (fórmula bialternante)

Det. de Toeplitz en términos de los polinomios de Schur

$$\det T_n(a) = (-1)^{pn} a_p^n \operatorname{s}_{(np)}(x_1, \dots, x_{p+q}).$$

Si escribimos el polinomio de Schur en su forma bialternante, obtenemos la fórmula de Trench:

$$\det T_n(a) = (-1)^{pn} a_p^n \frac{\left| \begin{matrix} [x_k^{n+p+q-j}]_{j,k=1}^{p,p+q} \\ [x_k^{q-j}]_{j,k=1}^{q,p+q} \end{matrix} \right|}{\det [x_k^{p+q-j}]_{j,k=1}^{p+q}}.$$

Ejemplo: $p = 2$, $q = 2$.

$$\det T_n(a) = a_2^n \left| \begin{array}{cccc} x_1^{n+3} & x_2^{n+3} & x_3^{n+3} & x_4^{n+3} \\ x_1^{n+2} & x_2^{n+2} & x_3^{n+2} & x_4^{n+2} \\ \hline x_1^1 & x_2^1 & x_3^1 & x_4^1 \\ x_1^0 & x_2^0 & x_3^0 & x_4^0 \end{array} \right|.$$
$$\underbrace{\left| \begin{array}{cccc} x_1^3 & x_2^3 & x_3^3 & x_4^3 \\ x_1^2 & x_2^2 & x_3^2 & x_4^2 \\ x_1^1 & x_2^1 & x_3^1 & x_4^1 \\ x_1^0 & x_2^0 & x_3^0 & x_4^0 \end{array} \right|}_{\prod_{1 \leq j < k \leq 4} (x_j - x_k)}$$

Teorema de expansión de Laplace por un conjunto de renglones

Sea $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$, sea $r \in \{1, \dots, n\}$ y sea $J \subseteq \{1, \dots, n\}$ tal que $\# J = r$. Entonces

$$\det(A) = \sum_{\substack{K \subseteq \{1, \dots, n\} \\ \#K = r}} (-1)^{|J| + |K|} \det(A_K^J) \det(A_{K'}^{J'}).$$

Ejemplo

Pongamos $n = 4$, $r = 2$, $J = \{1, 2\}$.

$$\begin{bmatrix} A_{1,1} & A_{1,2} & A_{1,3} & A_{1,4} \\ A_{2,1} & A_{2,2} & A_{2,3} & A_{2,4} \\ A_{3,1} & A_{3,2} & A_{3,3} & A_{3,4} \\ A_{4,1} & A_{4,2} & A_{4,3} & A_{4,4} \end{bmatrix},$$

$$\begin{bmatrix} A_{1,1} & A_{1,2} & A_{1,3} & A_{1,4} \\ A_{2,1} & A_{2,2} & A_{2,3} & A_{2,4} \\ A_{3,1} & A_{3,2} & A_{3,3} & A_{3,4} \\ A_{4,1} & A_{4,2} & A_{4,3} & A_{4,4} \end{bmatrix},$$

$$\begin{bmatrix} A_{1,1} & A_{1,2} & A_{1,3} & A_{1,4} \\ A_{2,1} & A_{2,2} & A_{2,3} & A_{2,4} \\ A_{3,1} & A_{3,2} & A_{3,3} & A_{3,4} \\ A_{4,1} & A_{4,2} & A_{4,3} & A_{4,4} \end{bmatrix},$$

$$\begin{bmatrix} A_{1,1} & A_{1,2} & A_{1,3} & A_{1,4} \\ A_{2,1} & A_{2,2} & A_{2,3} & A_{2,4} \\ A_{3,1} & A_{3,2} & A_{3,3} & A_{3,4} \\ A_{4,1} & A_{4,2} & A_{4,3} & A_{4,4} \end{bmatrix},$$

$$\begin{bmatrix} A_{1,1} & A_{1,2} & A_{1,3} & A_{1,4} \\ A_{2,1} & A_{2,2} & A_{2,3} & A_{2,4} \\ A_{3,1} & A_{3,2} & A_{3,3} & A_{3,4} \\ A_{4,1} & A_{4,2} & A_{4,3} & A_{4,4} \end{bmatrix},$$

$$\begin{bmatrix} A_{1,1} & A_{1,2} & A_{1,3} & A_{1,4} \\ A_{2,1} & A_{2,2} & A_{2,3} & A_{2,4} \\ A_{3,1} & A_{3,2} & A_{3,3} & A_{3,4} \\ A_{4,1} & A_{4,2} & A_{4,3} & A_{4,4} \end{bmatrix}.$$

Fórmula de Widom

$$\det(T_n(a)) = \sum_{\substack{M \subseteq \{1, \dots, p+q\} \\ |M|=p}} C_M w_M^n,$$

con

$$C_M = \prod_{j \in M} x_j^q \prod_{\substack{j \in M \\ k \in \overline{M}}} (x_j - x_k)^{-1}, \quad w_M = a_p (-1)^p \prod_{j \in M} x_j.$$

donde $\overline{M} = \{1, 2, \dots, p+q\} \setminus M$.

Fórmula de Widom

$$\det(T_n(a)) = \sum_{\substack{M \subseteq \{1, \dots, p+q\} \\ |M|=p}} C_M w_M^n,$$

con

$$C_M = \prod_{j \in M} x_j^q \prod_{\substack{j \in M \\ k \in \overline{M}}} (x_j - x_k)^{-1}, \quad w_M = a_p (-1)^p \prod_{j \in M} x_j.$$

donde $\overline{M} = \{1, 2, \dots, p+q\} \setminus M$.

Una demostración posible:

aplicar la expansión de Laplace a la fórmula de Trench.

Plan

- 1 Repaso
- 2 Comportamiento de combinaciones lineales de progresiones geométricas
- 3 Demostración de la fórmula de Szegő a partir de la fórmula de Widom
- 4 Idea intuitiva de la demostración de la fórmula de Szegő a partir de la fórmula de Trench
- 5 Fórmula de Szegő en el lenguaje analítico

Comportamiento de comb. lin. de progr. geom.

Lema

Sean d_1, \dots, d_m y c_1, \dots, c_m algunos numeros complejos.

Consideremos la sucesión $(X_n)_{n=1}^{\infty}$ definida mediante la regla

$$X_n = \sum_{j=1}^m c_j d_j^n.$$

Supongamos que $|d_1| > |d_j|$ para j en $\{2, \dots, m\}$ y que $c_1 \neq 0$.

Entonces

$$X_n = c_1 d_1^n (1 + O(u^n)),$$

donde

$$u = \frac{1}{|d_1|} \max_{2 \leq j \leq m} |d_j|.$$

Demostración:

$$\sum_{j=1}^m c_j d_j^n = c_1 d_1^n + \sum_{j=2}^m c_j d_j^n$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo●

Widom → Szegő
oooooooo

Trench → Szegő
oooo

Lenguaje analítico
oooooooooooooooooooo

Demostración:

$$\sum_{j=1}^m c_j d_j^n = c_1 d_1^n + \sum_{j=2}^m c_j d_j^n = c_1 d_1^n \left(1 + \sum_{j=2}^m \frac{c_j}{c_1} \left(\frac{d_j}{d_1} \right)^n \right)$$

Demostración:

$$\sum_{j=1}^m c_j d_j^n = c_1 d_1^n + \sum_{j=2}^m c_j d_j^n = c_1 d_1^n \left(1 + \sum_{j=2}^m \frac{c_j}{c_1} \left(\frac{d_j}{d_1} \right)^n \right)$$

Por la hipótesis $|d_1| > |d_j|$ para cada $j \in \{2, \dots, m\}$. Luego

$$\left| \sum_{j=2}^m \frac{c_j}{c_1} \left(\frac{d_j}{d_1} \right)^n \right| \leq \frac{1}{|c_1|} \sum_{j=2}^m |c_j| \left| \frac{d_j}{d_1} \right|^n$$

Demostración:

$$\sum_{j=1}^m c_j d_j^n = c_1 d_1^n + \sum_{j=2}^m c_j d_j^n = c_1 d_1^n \left(1 + \sum_{j=2}^m \frac{c_j}{c_1} \left(\frac{d_j}{d_1} \right)^n \right)$$

Por la hipótesis $|d_1| > |d_j|$ para cada $j \in \{2, \dots, m\}$. Luego

$$\left| \sum_{j=2}^m \frac{c_j}{c_1} \left(\frac{d_j}{d_1} \right)^n \right| \leq \frac{1}{|c_1|} \sum_{j=2}^m |c_j| \left| \frac{d_j}{d_1} \right|^n$$

ya que

$$u = \frac{1}{|d_1|} \max_{2 \leq j \leq m} |d_j|.$$

Demostración:

$$\sum_{j=1}^m c_j d_j^n = c_1 d_1^n + \sum_{j=2}^m c_j d_j^n = c_1 d_1^n \left(1 + \sum_{j=2}^m \frac{c_j}{c_1} \left(\frac{d_j}{d_1} \right)^n \right)$$

Por la hipótesis $|d_1| > |d_j|$ para cada $j \in \{2, \dots, m\}$. Luego

$$\left| \sum_{j=2}^m \frac{c_j}{c_1} \left(\frac{d_j}{d_1} \right)^n \right| \leq \frac{1}{|c_1|} \sum_{j=2}^m |c_j| \left| \frac{d_j}{d_1} \right|^n \leq \frac{u^n}{|c_1|} \sum_{j=2}^m |c_j|,$$

ya que

$$u = \frac{1}{|d_1|} \max_{2 \leq j \leq m} |d_j|.$$

Demostración:

$$\sum_{j=1}^m c_j d_j^n = c_1 d_1^n + \sum_{j=2}^m c_j d_j^n = c_1 d_1^n \left(1 + \sum_{j=2}^m \frac{c_j}{c_1} \left(\frac{d_j}{d_1} \right)^n \right)$$

Por la hipótesis $|d_1| > |d_j|$ para cada $j \in \{2, \dots, m\}$. Luego

$$\left| \sum_{j=2}^m \frac{c_j}{c_1} \left(\frac{d_j}{d_1} \right)^n \right| \leq \frac{1}{|c_1|} \sum_{j=2}^m |c_j| \left| \frac{d_j}{d_1} \right|^n \leq \frac{u^n}{|c_1|} \sum_{j=2}^m |c_j|,$$

ya que

$$u = \frac{1}{|d_1|} \max_{2 \leq j \leq m} |d_j|.$$

Por lo tanto,

$$\left| \sum_{j=2}^m \frac{c_j}{c_1} \left(\frac{d_j}{d_1} \right)^n \right| = O(u^n).$$

Plan

- 1 Repaso
- 2 Comportamiento de combinaciones lineales de progresiones geométricas
- 3 Demostración de la fórmula de Szegő a partir de la fórmula de Widom
- 4 Idea intuitiva de la demostración de la fórmula de Szegő a partir de la fórmula de Trench
- 5 Fórmula de Szegő en el lenguaje analítico

Teorema fuerte de Szegő

Sea $a(t) = \sum_{j=-q}^p a_j t^j$ un polinomio de Laurent con $p + q$ raíces diferentes a pares, tales que

$$|x_1| \leq |x_2| \leq \dots \leq |x_q| < 1 < |x_{q+1}| \leq \dots \leq |x_{p+q}|.$$

Entonces existe $u \in (0, 1)$ tal que

$$\det T_n(a) = G(a)^n E(a) (1 + O(u^n)),$$

donde

$$G(a) = (-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j, \quad E(a) = \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j^q \prod_{j=q+1}^{p+q} \prod_{l=1}^q \frac{1}{x_j - x_l}.$$

Ejemplo

$$G(a) = a_p (-1)^p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j, \quad E(a) = \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j^q \prod_{j=q+1}^{p+q} \prod_{l=1}^q \frac{1}{x_j - x_l}.$$

Ejemplo

$$G(a) = a_p (-1)^p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j, \quad E(a) = \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j^q \prod_{j=q+1}^{p+q} \prod_{l=1}^q \frac{1}{x_j - x_l}.$$

Supongamos que $p = 2$, $q = 1$, entonces

$$G(a) = (-1)^2 a_2 \prod_{j=2}^3 x_j = a_2 x_2 x_3,$$

Ejemplo

$$G(a) = a_p (-1)^p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j, \quad E(a) = \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j^q \prod_{j=q+1}^{p+q} \prod_{l=1}^q \frac{1}{x_j - x_l}.$$

Supongamos que $p = 2$, $q = 1$, entonces

$$G(a) = (-1)^2 a_2 \prod_{j=2}^3 x_j = a_2 x_2 x_3,$$

$$E(a) = \prod_{j=2}^3 x_j \prod_{j=2}^3 \prod_{l=1}^1 \frac{1}{x_j - x_l} = \frac{x_2 x_3}{(x_2 - x_1)(x_3 - x_1)}.$$

Ejemplo

$$G(a) = a_p (-1)^p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j, \quad E(a) = \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j^q \prod_{j=q+1}^{p+q} \prod_{l=1}^q \frac{1}{x_j - x_l}.$$

Supongamos que $p = 2$, $q = 1$, entonces

$$G(a) = (-1)^2 a_2 \prod_{j=2}^3 x_j = a_2 x_2 x_3,$$

$$E(a) = \prod_{j=2}^3 x_j \prod_{j=2}^3 \prod_{l=1}^1 \frac{1}{x_j - x_l} = \frac{x_2 x_3}{(x_2 - x_1)(x_3 - x_1)}.$$

El teorema de Szegő afirma que

$$\det T_n(a) \approx (G(a))^n E(a)$$

Ejemplo

$$G(a) = a_p (-1)^p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j, \quad E(a) = \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j^q \prod_{j=q+1}^{p+q} \prod_{l=1}^q \frac{1}{x_j - x_l}.$$

Supongamos que $p = 2$, $q = 1$, entonces

$$G(a) = (-1)^2 a_2 \prod_{j=2}^3 x_j = a_2 x_2 x_3,$$

$$E(a) = \prod_{j=2}^3 x_j \prod_{j=2}^3 \prod_{l=1}^1 \frac{1}{x_j - x_l} = \frac{x_2 x_3}{(x_2 - x_1)(x_3 - x_1)}.$$

El teorema de Szegő afirma que

$$\det T_n(a) \approx (G(a))^n E(a) = a_2^n \frac{x_2^{n+1} x_3^{n+1}}{(x_2 - x_1)(x_3 - x_1)}.$$

Widom → Szegő

$$C_M = \prod_{j \in M} x_j^q \prod_{\substack{j \in M \\ k \in \overline{M}}} \frac{1}{x_j - x_k}, \quad w_M = a_p (-1)^p \prod_{j \in M} x_j,$$

la variable M debe cumplir que $M \subseteq \{1, \dots, p+q\}$ y $|M| = p$.

Widom → Szegő

$$C_M = \prod_{j \in M} x_j^q \prod_{\substack{j \in M \\ k \in \overline{M}}} \frac{1}{x_j - x_k}, \quad w_M = a_p (-1)^p \prod_{j \in M} x_j,$$

la variable M debe cumplir que $M \subseteq \{1, \dots, p+q\}$ y $|M| = p$.

Ejemplo: $p = 2$ y $q = 1$.

La variable M recorre los conjuntos $\{1, 2\}$, $\{1, 3\}$, $\{2, 3\}$.

Widom → Szegő

$$C_M = \prod_{j \in M} x_j^q \prod_{\substack{j \in M \\ k \in \overline{M}}} \frac{1}{x_j - x_k}, \quad w_M = a_p (-1)^p \prod_{j \in M} x_j,$$

la variable M debe cumplir que $M \subseteq \{1, \dots, p+q\}$ y $|M| = p$.

Ejemplo: $p = 2$ y $q = 1$.

La variable M recorre los conjuntos $\{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}$.

$$C_{\{1,2\}} = \frac{x_1 x_2}{(x_1 - x_3)(x_2 - x_3)}, \quad w_{\{1,2\}} = a_2 x_1 x_2,$$

Widom → Szegő

$$C_M = \prod_{j \in M} x_j^q \prod_{\substack{j \in M \\ k \in \overline{M}}} \frac{1}{x_j - x_k}, \quad w_M = a_p (-1)^p \prod_{j \in M} x_j,$$

la variable M debe cumplir que $M \subseteq \{1, \dots, p+q\}$ y $|M| = p$.

Ejemplo: $p = 2$ y $q = 1$.

La variable M recorre los conjuntos $\{1, 2\}$, $\{1, 3\}$, $\{2, 3\}$.

$$C_{\{1,2\}} = \frac{x_1 x_2}{(x_1 - x_3)(x_2 - x_3)}, \quad w_{\{1,2\}} = a_2 x_1 x_2,$$

$$C_{\{1,3\}} = \frac{x_1 x_3}{(x_1 - x_2)(x_3 - x_2)}, \quad w_{\{1,3\}} = a_2 x_1 x_3,$$

Widom → Szegő

$$C_M = \prod_{j \in M} x_j^q \prod_{\substack{j \in M \\ k \in \overline{M}}} \frac{1}{x_j - x_k}, \quad w_M = a_p (-1)^p \prod_{j \in M} x_j,$$

la variable M debe cumplir que $M \subseteq \{1, \dots, p+q\}$ y $|M| = p$.

Ejemplo: $p = 2$ y $q = 1$.

La variable M recorre los conjuntos $\{1, 2\}$, $\{1, 3\}$, $\{2, 3\}$.

$$C_{\{1,2\}} = \frac{x_1 x_2}{(x_1 - x_3)(x_2 - x_3)}, \quad w_{\{1,2\}} = a_2 x_1 x_2,$$

$$C_{\{1,3\}} = \frac{x_1 x_3}{(x_1 - x_2)(x_3 - x_2)}, \quad w_{\{1,3\}} = a_2 x_1 x_3,$$

$$C_{\{2,3\}} = \frac{x_2 x_3}{(x_2 - x_1)(x_3 - x_1)}, \quad w_{\{2,3\}} = a_2 x_2 x_3.$$

Repaso

Comportamiento de $\sum_{j=0}^n c_j d_j^n$

Widom → Szegő
00000•000

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico

$$\det T_n(a) = a_2^n \left(\frac{(x_1 x_2)^{n+1}}{(x_1 - x_3)(x_2 - x_3)} + \frac{(x_1 x_3)^{n+1}}{(x_1 - x_2)(x_3 - x_2)} + \frac{(x_2 x_3)^{n+1}}{(x_2 - x_1)(x_3 - x_1)} \right).$$

$$\det T_n(a) = a_2^n \left(\frac{(x_1 x_2)^{n+1}}{(x_1 - x_3)(x_2 - x_3)} + \frac{(x_1 x_3)^{n+1}}{(x_1 - x_2)(x_3 - x_2)} + \frac{(x_2 x_3)^{n+1}}{(x_2 - x_1)(x_3 - x_1)} \right).$$

Las normas de las raíces están ordenadas de la siguiente manera:

$$|x_1| < 1 < |x_2| \leq |x_3|.$$

$$\det T_n(a) = a_2^n \left(\frac{(x_1 x_2)^{n+1}}{(x_1 - x_3)(x_2 - x_3)} + \frac{(x_1 x_3)^{n+1}}{(x_1 - x_2)(x_3 - x_2)} + \frac{(x_2 x_3)^{n+1}}{(x_2 - x_1)(x_3 - x_1)} \right).$$

Las normas de las raíces están ordenadas de la siguiente manera:

$$|x_1| < 1 < |x_2| \leq |x_3|.$$

Cuando n es grande, de estos tres sumandos el más grande (en el sentido absoluto) es el tercero, y obtenemos la fórmula asintótica

$$\det T_n(a) \approx a_2^n \frac{(x_2 x_3)^{n+1}}{(x_2 - x_1)(x_3 - x_1)}.$$

Demostración del teorema de Szegő

Por hipótesis, tenemos que

$$a(t) = a_p t^{-q} \prod_{j=1}^{p+q} (t - x_j), \quad t \in \mathbb{T},$$

tal que

$$|x_1| \leq |x_2| \leq \dots \leq |x_q| < 1 < |x_{q+1}| \leq \dots \leq |x_{p+q}|.$$

Demostración del teorema de Szegő

Por hipótesis, tenemos que

$$a(t) = a_p t^{-q} \prod_{j=1}^{p+q} (t - x_j), \quad t \in \mathbb{T},$$

tal que

$$|x_1| \leq |x_2| \leq \dots \leq |x_q| < 1 < |x_{q+1}| \leq \dots \leq |x_{p+q}|.$$

Sean

$$u = \frac{|x_q|}{|x_{q+1}|}, \quad M_0 = \{q + 1, \dots, p + q\}.$$

Supongamos que $M \neq M_0$,

$$M = \{j_1, j_2, \dots, j_p\} \subseteq \{1, 2, \dots, p+q\}, \quad \text{tal que} \quad j_1 < \dots < j_p.$$

Supongamos que $M \neq M_0$,

$$M = \{j_1, j_2, \dots, j_p\} \subseteq \{1, 2, \dots, p+q\}, \quad \text{tal que} \quad j_1 < \dots < j_p.$$

Si $j_1 = q + 1$, entonces $M = M_0$, esto implica que

$j_1 < q + 1$, es decir, $j_1 \leq q$.

Supongamos que $M \neq M_0$,

$$M = \{j_1, j_2, \dots, j_p\} \subseteq \{1, 2, \dots, p+q\}, \quad \text{tal que} \quad j_1 < \dots < j_p.$$

Si $j_1 = q + 1$, entonces $M = M_0$, esto implica que

$j_1 < q + 1$, es decir, $j_1 \leq q$.

Entonces

$$\frac{|w_M|}{|w_{M_0}|} = \frac{|x_{j_1}| |x_{j_2}| \dots |x_{j_p}|}{|x_{q+1}| |x_{q+2}| \dots |x_{p+q}|}$$

Supongamos que $M \neq M_0$,

$M = \{j_1, j_2, \dots, j_p\} \subseteq \{1, 2, \dots, p+q\}$, tal que $j_1 < \dots < j_p$.

Si $j_1 = q + 1$, entonces $M = M_0$, esto implica que

$$j_1 < q + 1, \text{ es decir, } j_1 \leq q.$$

Entonces

$$\frac{|w_M|}{|w_{M_0}|} = \frac{|x_{j_1}| |x_{j_2}| \dots |x_{j_p}|}{|x_{q+1}| |x_{q+2}| \dots |x_{p+q}|} \leq \frac{|x_{j_1}|}{|x_{q+1}|}$$

Supongamos que $M \neq M_0$,

$M = \{j_1, j_2, \dots, j_p\} \subseteq \{1, 2, \dots, p+q\}$, tal que $j_1 < \dots < j_p$.

Si $j_1 = q + 1$, entonces $M = M_0$, esto implica que

$$j_1 < q + 1, \quad \text{es decir, } j_1 \leq q.$$

Entonces

$$\frac{|w_M|}{|w_{M_0}|} = \frac{|x_{j_1}| |x_{j_2}| \dots |x_{j_p}|}{|x_{q+1}| |x_{q+2}| \dots |x_{p+q}|} \leq \frac{|x_{j_1}|}{|x_{q+1}|} \leq \frac{|x_q|}{|x_{q+1}|}$$

Supongamos que $M \neq M_0$,

$$M = \{j_1, j_2, \dots, j_p\} \subseteq \{1, 2, \dots, p+q\}, \quad \text{tal que } j_1 < \dots < j_p.$$

Si $j_1 = q + 1$, entonces $M = M_0$, esto implica que

$$j_1 < q + 1, \quad \text{es decir, } j_1 \leq q.$$

Entonces

$$\frac{|w_M|}{|w_{M_0}|} = \frac{|x_{j_1}| |x_{j_2}| \dots |x_{j_p}|}{|x_{q+1}| |x_{q+2}| \dots |x_{p+q}|} \leq \frac{|x_{j_1}|}{|x_{q+1}|} \leq \frac{|x_q|}{|x_{q+1}|} = u.$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
oooooooo●

Trench → Szegő
oooo

Lenguaje analítico
oooooooooooooooooooo

Por Widom y por el resultado del comportamiento de combinaciones lineales de progresiones geométricas,

$$\det T_n(a) = \sum_M C_M w_M^n = w_{M_0}^n C_{M_0} (1 + O(u^n)).$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
oooooooo●

Trench → Szegő
oooo

Lenguaje analítico
oooooooooooooooooooo

Por Widom y por el resultado del comportamiento de combinaciones lineales de progresiones geométricas,

$$\det T_n(a) = \sum_M C_M w_M^n = w_{M_0}^n C_{M_0} (1 + O(u^n)).$$

Además,

$$w_{M_0} = a_p (-1)^p \prod_{j \in M_0} x_j,$$

$$C_{M_0} = \prod_{j \in M_0} x_j^q \prod_{\substack{j \in M_0 \\ k \in \overline{M_0}}} (x_j - x_k)^{-1}.$$

Plan

- 1 Repaso
- 2 Comportamiento de combinaciones lineales de progresiones geométricas
- 3 Demostración de la fórmula de Szegő a partir de la fórmula de Widom
- 4 Idea intuitiva de la demostración de la fórmula de Szegő a partir de la fórmula de Trench
- 5 Fórmula de Szegő en el lenguaje analítico

Trench → Szegő: ejemplo pentadiagonal

Explicamos la idea para $p = 2, q = 2$.

$$\det T_n(a) = \frac{a_2^n}{\prod_{1 \leq j < k \leq 4} (x_j - x_k)} \begin{vmatrix} x_1^{n+3} & x_2^{n+3} & x_3^{n+3} & x_4^{n+3} \\ x_1^{n+2} & x_2^{n+2} & x_3^{n+2} & x_4^{n+2} \\ x_1 & x_2 & x_3 & x_4 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{vmatrix}$$

Trench → Szegő: ejemplo pentadiagonal

Explicamos la idea para $p = 2, q = 2$.

$$\det T_n(a) = \frac{a_2^n}{\prod_{1 \leq j < k \leq 4} (x_j - x_k)} \begin{vmatrix} x_1^{n+3} & x_2^{n+3} & x_3^{n+3} & x_4^{n+3} \\ x_1^{n+2} & x_2^{n+2} & x_3^{n+2} & x_4^{n+2} \\ x_1 & x_2 & x_3 & x_4 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{vmatrix}$$

Trench → Szegő: ejemplo pentadiagonal

Explicamos la idea para $p = 2, q = 2$.

$$\det T_n(a) = \frac{a_2^n}{\prod_{1 \leq j < k \leq 4} (x_j - x_k)} \begin{vmatrix} x_1^{n+3} & x_2^{n+3} & x_3^{n+3} & x_4^{n+3} \\ x_1^{n+2} & x_2^{n+2} & x_3^{n+2} & x_4^{n+2} \\ x_1 & x_2 & x_3 & x_4 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{vmatrix}$$
$$\approx \frac{a_2^n}{\prod_{1 \leq j < k \leq 4} (x_j - x_k)} \begin{vmatrix} 0 & 0 & x_3^{n+3} & x_4^{n+3} \\ 0 & 0 & x_3^{n+2} & x_4^{n+2} \\ x_1 & x_2 & x_3 & x_4 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{vmatrix}$$

.

Trench → Szegő: ejemplo pentadiagonal

Explicamos la idea para $p = 2, q = 2$.

$$\det T_n(a) = \frac{a_2^n}{\prod_{1 \leq j < k \leq 4} (x_j - x_k)} \begin{vmatrix} x_1^{n+3} & x_2^{n+3} & x_3^{n+3} & x_4^{n+3} \\ x_1^{n+2} & x_2^{n+2} & x_3^{n+2} & x_4^{n+2} \\ x_1 & x_2 & x_3 & x_4 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{vmatrix}$$
$$\approx \frac{a_2^n}{\prod_{1 \leq j < k \leq 4} (x_j - x_k)} \begin{vmatrix} 0 & 0 & x_3^{n+3} & x_4^{n+3} \\ 0 & 0 & x_3^{n+2} & x_4^{n+2} \\ x_1 & x_2 & x_3 & x_4 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{vmatrix}$$
$$= \frac{a_2^n}{\prod_{1 \leq j < k \leq 4} (x_j - x_k)} \begin{vmatrix} x_1 & x_2 \\ 1 & 1 \end{vmatrix} \begin{vmatrix} x_3^{n+3} & x_4^{n+3} \\ x_3^{n+2} & x_4^{n+2} \end{vmatrix}.$$

Repaso

Comportamiento de $\sum_{j=0}^n c_j d_j^n$

Widom → Szegő

Trench → Szegő
○○●○○

Lenguaje analítico

$$\frac{a_2^n}{\prod_{1 \leq j < k \leq 4} (x_j - x_k)} \left| \begin{array}{cc} x_1 & x_2 \\ 1 & 1 \end{array} \right| \left| \begin{array}{cc} x_3^{n+3} & x_4^{n+3} \\ x_3^{n+2} & x_4^{n+2} \end{array} \right|$$

Repaso

Comportamiento de $\sum_{j=0}^n c_j d_j^n$

Widom → Szegő

Trench → Szegő
○○●○○

Lenguaje analítico

$$= \frac{a_2^n}{\prod_{1 \leq j < k \leq 4} (x_j - x_k)} (x_1 - x_2) \cdot (x_3 x_4)^{n+2} \cdot (x_3 - x_4)$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
ooooooooo

Trench → Szegő
oo•oo

Lenguaje analítico
oooooooooooooooooooo

$$\begin{aligned} & \frac{a_2^n}{\prod_{1 \leq j < k \leq 4} (x_j - x_k)} \left| \begin{array}{cc} x_1 & x_2 \\ 1 & 1 \end{array} \right| \left| \begin{array}{cc} x_3^{n+3} & x_4^{n+3} \\ x_3^{n+2} & x_4^{n+2} \end{array} \right| \\ &= \frac{a_2^n}{\prod_{1 \leq j < k \leq 4} (x_j - x_k)} (x_1 - x_2) \cdot (x_3 x_4)^{n+2} \cdot (x_3 - x_4) \\ &= a_2^n \frac{x_3^{n+2} x_4^{n+2}}{(x_1 - x_3)(x_1 - x_4)(x_2 - x_3)(x_2 - x_4)}. \end{aligned}$$

Trench → Szegő: Idea intuitiva

$$\det T_n(a) = (-1)^{pn} a_p^n \frac{\left| \begin{matrix} [x_k^{n+p+q-j}]_{j,k=1}^{p,p+q} \\ [x_k^{q-j}]_{j,k=1}^{q,p+q} \end{matrix} \right|}{\det [x_k^{p+q-j}]_{j,k=1}^{p+q}}.$$

Trench → Szegő: Idea intuitiva

$$\det T_n(a) = (-1)^{pn} a_p^n \frac{\left| \begin{matrix} [x_k^{n+p+q-j}]_{j,k=1}^{p,p+q} \\ [x_k^{q-j}]_{j,k=1}^{q,p+q} \end{matrix} \right|}{\det [x_k^{p+q-j}]_{j,k=1}^{p+q}}.$$

Separaremos por bloques la matriz del numerador y recordemos que

$$|x_1| \leq |x_2| \leq \dots \leq |x_q| < 1 < |x_{q+1}| \leq \dots \leq |x_{p+q}|.$$

Trench → Szegő: Idea intuitiva

$$\det T_n(a) = (-1)^{pn} a_p^n \frac{\left| \begin{matrix} [x_k^{n+p+q-j}]_{j,k=1}^{p,p+q} \\ [x_k^{q-j}]_{j,k=1}^{q,p+q} \end{matrix} \right|}{\det [x_k^{p+q-j}]_{j,k=1}^{p+q}}.$$

Separaremos por bloques la matriz del numerador y recordemos que

$$|x_1| \leq |x_2| \leq \dots \leq |x_q| < 1 < |x_{q+1}| \leq \dots \leq |x_{p+q}|.$$

$$\left| \begin{array}{c|c} [x_k^{n+p+q-j}]_{j,k=1}^{p,q} & [x_{q+k}^{n+p+q-j}]_{j,k=1}^{p,p} \\ \hline [x_k^{q-j}]_{j,k=1}^{q,q} & [x_{q+k}^{q-j}]_{j,k=1}^{q,p} \end{array} \right|$$

Trench → Szegő: Idea intuitiva

$$\det T_n(a) = (-1)^{pn} a_p^n \frac{\left| \begin{matrix} [x_k^{n+p+q-j}]_{j,k=1}^{p,p+q} \\ [x_k^{q-j}]_{j,k=1}^{q,p+q} \end{matrix} \right|}{\det [x_k^{p+q-j}]_{j,k=1}^{p+q}}.$$

Separaremos por bloques la matriz del numerador y recordemos que

$$|x_1| \leq |x_2| \leq \dots \leq |x_q| < 1 < |x_{q+1}| \leq \dots \leq |x_{p+q}|.$$

$$\left| \begin{array}{cc} [x_k^{n+p+q-j}]_{j,k=1}^{p,q} & [x_{q+k}^{n+p+q-j}]_{j,k=1}^{p,p} \\ [x_k^{q-j}]_{j,k=1}^{q,q} & [x_{q+k}^{q-j}]_{j,k=1}^{q,p} \end{array} \right| \approx \left| \begin{array}{cc} 0 & [x_{q+k}^{n+p+q-j}]_{j,k=1}^{p,p} \\ [x_k^{q-j}]_{j,k=1}^{q,q} & [x_{q+k}^{q-j}]_{j,k=1}^{q,p} \end{array} \right|.$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
ooooooooo

Trench → Szegő
oooo●

Lenguaje analítico
oooooooooooooooooooo

$$\det T_n(a) \approx (-1)^{pn} a_p^n \frac{\det [x_k^{q-j}]_{j,k=1}^{q,q} \det [x_{q+k}^{n+p+q-j}]_{j,k=1}^{p,p}}{\det [x_k^{p+q-j}]_{j,k=1}^{p+q}}$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
oooooooo

Trench → Szegő
oooo●

Lenguaje analítico
oooooooooooooooooooo

$$\det T_n(a) \approx (-1)^{pn} a_p^n \frac{\det [x_k^{q-j}]_{j,k=1}^{q,q} \det [x_{q+k}^{\textcolor{blue}{n+q}+p-j}]_{j,k=1}^{p,p}}{\det [x_k^{p+q-j}]_{j,k=1}^{p+q}}$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
oooooooo

Trench → Szegő
oooo●

Lenguaje analítico
oooooooooooooooooooo

$$\det T_n(a) \approx (-1)^{pn} a_p^n \frac{\det [x_k^{q-j}]_{j,k=1}^{q,q} \det [x_{q+k}^{\textcolor{blue}{n+q}+p-j}]_{j,k=1}^{p,p}}{\det [x_k^{p+q-j}]_{j,k=1}^{p+q}}$$
$$= (-1)^{pn} a_p^n \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j^{n+q} \frac{\det [x_k^{q-j}]_{j,k=1}^{q,q} \det [x_{q+k}^{p-j}]_{j,k=1}^{p,p}}{\det [x_k^{p+q-j}]_{j,k=1}^{p+q}}$$

$$\begin{aligned} \det T_n(a) &\approx (-1)^{pn} a_p^n \frac{\det [x_k^{q-j}]_{j,k=1}^{q,q} \det [x_{q+k}^{\textcolor{blue}{n+q}+p-j}]_{j,k=1}^{p,p}}{\det [x_k^{p+q-j}]_{j,k=1}^{p+q}} \\ &= (-1)^{pn} a_p^n \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j^{n+q} \frac{\det [x_k^{q-j}]_{j,k=1}^{q,q} \det [x_{q+k}^{p-j}]_{j,k=1}^{p,p}}{\det [x_k^{p+q-j}]_{j,k=1}^{p+q}} \\ &= \underbrace{\left((-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j \right)^n}_{G(a)} \underbrace{\left(\prod_{j=q+1}^{p+q} x_j^q \prod_{j=q+1}^{p+q} \prod_{l=1}^q \frac{1}{x_j - x_l} \right)}_{E(a)}. \end{aligned}$$

Plan

- 1 Repaso
- 2 Comportamiento de combinaciones lineales de progresiones geométricas
- 3 Demostración de la fórmula de Szegő a partir de la fórmula de Widom
- 4 Idea intuitiva de la demostración de la fórmula de Szegő a partir de la fórmula de Trench
- 5 Fórmula de Szegő en el lenguaje analítico

Definición (el indice o el número de vueltas de una función)

Sea $f \in C_{2\pi\text{-per}}(\mathbb{R}, \mathbb{C} \setminus \{0\})$.

$$\text{wind}(f) := \frac{g(2\pi) - g(0)}{2\pi i},$$

donde g es algún logaritmo continuo de f , es decir,

$$g \in C(\mathbb{R}, \mathbb{C}), \quad f = \exp(g).$$

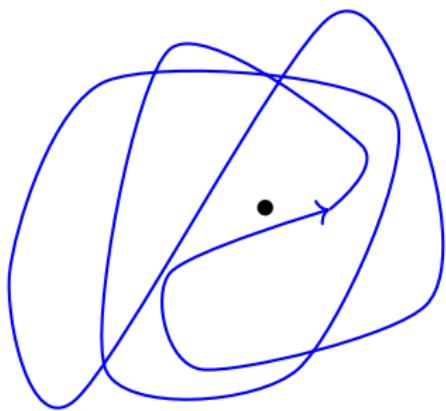
Repaso
○○○○○○○○

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
○○○

Widom → Szegő
○○○○○○○○

Trench → Szegő
○○○○

Lenguaje analítico
○○●○○○○○○○○○○○○○○○○



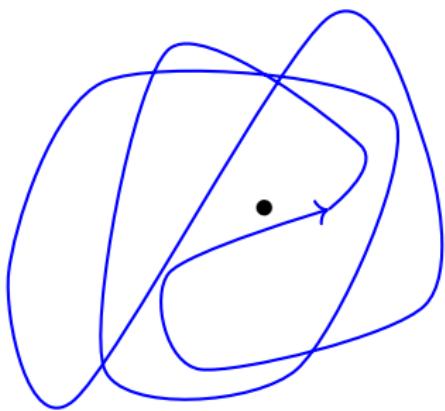
Repaso

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$

Widom → Szegő

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico



$\text{wind}(f) =$

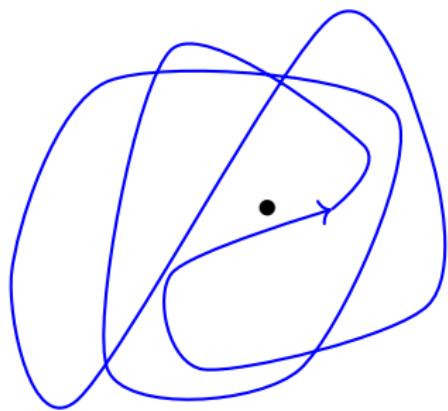
Repaso
○○○○○○○○

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
○○○

Widom → Szegő
○○○○○○○○

Trench → Szegő
○○○○

Lenguaje analítico
○○●○○○○○○○○○○○○○○○○



$$\text{wind}(f) = 1.$$

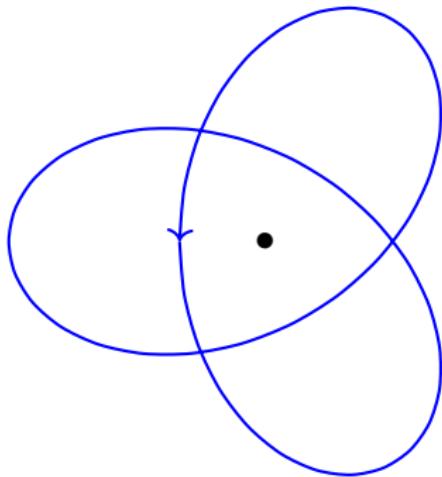
Repaso
○○○○○○○○

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
○○○

Widom → Szegő
○○○○○○○○

Trench → Szegő
○○○○○

Lenguaje analítico
○○○●○○○○○○○○○○○○○○



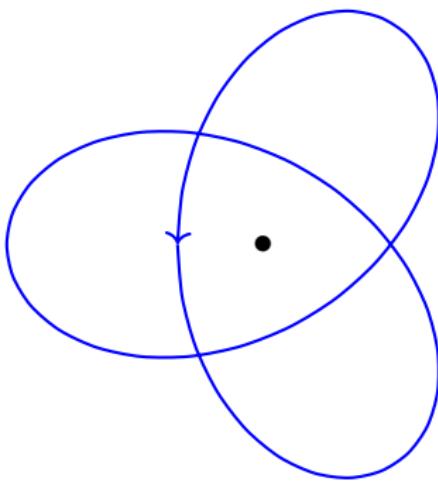
Repaso

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$

Widom → Szegő
oooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico



$\text{wind}(f) =$

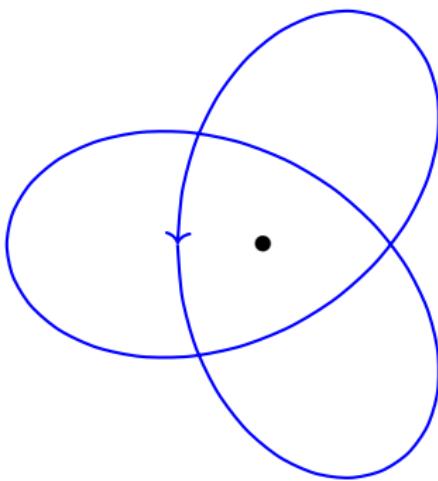
Repaso

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$

Widom → Szegő

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico



$$\text{wind}(f) = 2.$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
ooooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooo●oooooooooooo

Proposición

Sea $f \in C_{2\pi\text{-per}}(\mathbb{R}, \mathbb{C} \setminus \{0\})$ tal que $f(\mathbb{R}) \subseteq 1 + \mathbb{D}$. Entonces

$$\text{wind}(f) = 0.$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
oooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooo●oooooooooooo

Proposición

Sea $f \in C_{2\pi\text{-per}}(\mathbb{R}, \mathbb{C} \setminus \{0\})$ tal que $f(\mathbb{R}) \subseteq 1 + \mathbb{D}$. Entonces

$$\text{wind}(f) = 0.$$

Idea de demostración. Ya que f toma valores en $1 + \mathbb{D}$, construimos su logaritmo continuo mediante la serie de Mercator:

$$g(x) = \log_1(f(x))$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
oooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooo•oooooooooooo

Proposición

Sea $f \in C_{2\pi\text{-per}}(\mathbb{R}, \mathbb{C} \setminus \{0\})$ tal que $f(\mathbb{R}) \subseteq 1 + \mathbb{D}$. Entonces

$$\text{wind}(f) = 0.$$

Idea de demostración. Ya que f toma valores en $1 + \mathbb{D}$, construimos su logaritmo continuo mediante la serie de Mercator:

$$g(x) = \log_1(f(x)) = - \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(1 - f(x))^n}{n}.$$

Proposición

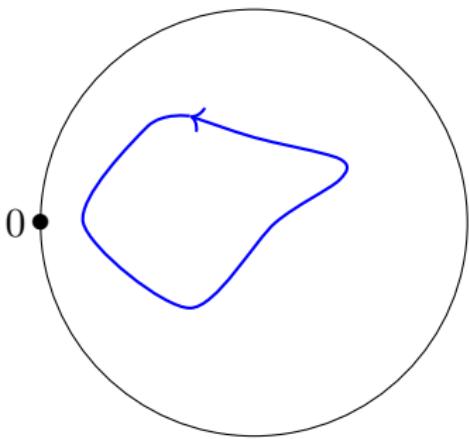
Sea $f \in C_{2\pi\text{-per}}(\mathbb{R}, \mathbb{C} \setminus \{0\})$ tal que $f(\mathbb{R}) \subseteq 1 + \mathbb{D}$. Entonces

$$\text{wind}(f) = 0.$$

Idea de demostración. Ya que f toma valores en $1 + \mathbb{D}$, construimos su logaritmo continuo mediante la serie de Mercator:

$$g(x) = \log_1(f(x)) = - \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(1 - f(x))^n}{n}.$$

Como $f(2\pi) = f(0)$, se tiene que $g(2\pi) = g(0)$.



$$\text{wind}(f) = 0.$$

Proposición

Sean $f_1, f_2 \in C_{2\pi\text{-per}}(\mathbb{R}, \mathbb{C} \setminus \{0\})$. Entonces

$$\text{wind}(f_1 f_2) = \text{wind}(f_1) + \text{wind}(f_2).$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
oooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooo●oooooooooooo

Proposición

Sean $f_1, f_2 \in C_{2\pi\text{-per}}(\mathbb{R}, \mathbb{C} \setminus \{0\})$. Entonces

$$\text{wind}(f_1 f_2) = \text{wind}(f_1) + \text{wind}(f_2).$$

Idea de la demostración.

Encontramos g_1 y g_2 , tal que

$$\exp(g_1) = f_1, \quad \exp(g_2) = f_2.$$

Rapaso
○○○○○○○○

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
○○○

Widom → Szegő
○○○○○○○○

Trench → Szegő
○○○○

Lenguaje analítico
○○○○○●○○○○○○○○○○○○

Proposición

Sean $f_1, f_2 \in C_{2\pi\text{-per}}(\mathbb{R}, \mathbb{C} \setminus \{0\})$. Entonces

$$\text{wind}(f_1 f_2) = \text{wind}(f_1) + \text{wind}(f_2).$$

Idea de la demostración.

Encontramos g_1 y g_2 , tal que

$$\exp(g_1) = f_1, \quad \exp(g_2) = f_2.$$

Entonces $g_1 + g_2$ es un logaritmo continuo de $f_1 f_2$:

$$f_1 f_2 = \exp(g_1 + g_2).$$

Rapaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
ooooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooo●oooooooooooo

Dada una función $a \in C(\mathbb{T}, \mathbb{C} \setminus \{0\})$, definimos $\text{wind}(a)$ como

$$\text{wind}(a) = \text{wind}(g),$$

donde $g : [0, 2\pi] \rightarrow \mathbb{C} \setminus \{0\}$,

$$g(x) = a(e^{ix}).$$

Rapaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
ooooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooo●oooooooooooo

Dada una función $a \in C(\mathbb{T}, \mathbb{C} \setminus \{0\})$, definimos $\text{wind}(a)$ como

$$\text{wind}(a) = \text{wind}(g),$$

donde $g : [0, 2\pi] \rightarrow \mathbb{C} \setminus \{0\}$,

$$g(x) = a(e^{ix}).$$

Corolario

Sea $f \in C(\mathbb{T}, \mathbb{C} \setminus \{0\})$ tal que $f(\mathbb{T}) \subseteq 1 + \mathbb{D}$. Entonces $\text{wind}(f) = 0$.

Dada una función $a \in C(\mathbb{T}, \mathbb{C} \setminus \{0\})$, definimos $\text{wind}(a)$ como

$$\text{wind}(a) = \text{wind}(g),$$

donde $g : [0, 2\pi] \rightarrow \mathbb{C} \setminus \{0\}$,

$$g(x) = a(e^{ix}).$$

Corolario

Sea $f \in C(\mathbb{T}, \mathbb{C} \setminus \{0\})$ tal que $f(\mathbb{T}) \subseteq 1 + \mathbb{D}$. Entonces $\text{wind}(f) = 0$.

Corolario

Sean $f_1, f_2 \in C(\mathbb{T}, \mathbb{C} \setminus \{0\})$. Entonces

$$\text{wind}(f_1 f_2) = \text{wind}(f_1) + \text{wind}(f_2).$$

Rapaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
ooooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooooooo●oooooooooooo

Ejemplo

Sea $p \in \mathbb{Z}$. Definimos $\chi_p : \mathbb{T} \rightarrow \mathbb{C}$

$$\chi_p(t) = t^p, \quad t \in \mathbb{T}.$$

Entonces $\text{wind}(\chi_p) = p$.

Ejemplo

Sea $p \in \mathbb{Z}$. Definimos $\chi_p : \mathbb{T} \rightarrow \mathbb{C}$

$$\chi_p(t) = t^p, \quad t \in \mathbb{T}.$$

Entonces $\text{wind}(\chi_p) = p$.

Demostración:

$$\chi_p(e^{ix}) = \exp(g(x)), \quad g(x) = pix.$$

$$\text{wind}(\chi_p) = \frac{g(2\pi) - g(0)}{2\pi i} = \frac{2\pi i \cdot p}{2\pi i} = p.$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
oooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooooooo•oooooooooooo

Ejemplo

Sea $c \in \mathbb{C} \setminus \{0\}$, definamos $f : \mathbb{T} \rightarrow \mathbb{C} \setminus \{0\}$ como

$$f(t) = c, \quad t \in \mathbb{T},$$

entonces $\text{wind}(f) = 0$.

Ejemplo

Sea $c \in \mathbb{C} \setminus \{0\}$, definamos $f : \mathbb{T} \rightarrow \mathbb{C} \setminus \{0\}$ como

$$f(t) = c, \quad t \in \mathbb{T},$$

entonces $\text{wind}(f) = 0$.

En efecto, como $g(x)$ sirve cualquier constante c_1 tal que $c = e^{c_1}$.

Proposición

Sea a un polinomio de Laurent

$$a(t) = \sum_{j=-q}^p a_j t^j, \quad t \in \mathbb{T},$$

con $0 \notin a(\mathbb{T})$. Entonces

$$\text{wind}(a) = r - q,$$

donde r es el número de raíces de a dentro de \mathbb{T} .

Proposición

Sea a un polinomio de Laurent

$$a(t) = \sum_{j=-q}^p a_j t^j, \quad t \in \mathbb{T},$$

con $0 \notin a(\mathbb{T})$. Entonces

$$\text{wind}(a) = r - q,$$

donde r es el número de raíces de a dentro de \mathbb{T} .

Corolario

$\text{wind}(a) = 0$ si, y solo si, a tiene q raíces dentro y p raíces fuera de \mathbb{T} .

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
oooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooooooo●oooooooo

Demostración: Supongamos r el número de raíces dentro y s el número de raíces fuera de la circunferencia unitaria:

$$|x_1| \leq |x_2| \leq \dots |x_r| < 1 < |x_{r+1}| \leq \dots \leq |x_{s+r}|.$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
oooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooooooo●oooooooo

Demostración: Supongamos r el número de raíces dentro y s el número de raíces fuera de la circunferencia unitaria:

$$|x_1| \leq |x_2| \leq \dots |x_r| < 1 < |x_{r+1}| \leq \dots \leq |x_{s+r}|.$$

Podemos escribir al polinomio a de la siguiente manera:

$$a(t) = \sum_{j=-q}^p a_j t^j$$

Rapaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
ooooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooooooo●oooooooo

Demostración: Supongamos r el número de raíces dentro y s el número de raíces fuera de la circunferencia unitaria:

$$|x_1| \leq |x_2| \leq \dots |x_r| < 1 < |x_{r+1}| \leq \dots \leq |x_{s+r}|.$$

Podemos escribir al polinomio a de la siguiente manera:

$$a(t) = \sum_{j=-q}^p a_j t^j = a_p t^{-q} \prod_{j=1}^r (t - x_j) \prod_{k=r+1}^{s+r} (t - x_k).$$

Repaso
○○○○○○○○

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
○○○

Widom → Szegő
○○○○○○○○

Trench → Szegő
○○○○

Lenguaje analítico
○○○○○○○○○○○○●○○○○

$$a(t) = a_p t^{-q} \prod_{j=1}^r (t - x_j) \prod_{k=r+1}^{s+r} (t - x_k)$$

Repaso
○○○○○○○○

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
○○○

Widom → Szegő
○○○○○○○○

Trench → Szegő
○○○○

Lenguaje analítico
○○○○○○○○○○○○●○○○○

$$\begin{aligned} a(t) &= a_p t^{-q} \prod_{j=1}^r (t - x_j) \prod_{k=r+1}^{s+r} (t - x_k) \\ &= \underbrace{(-1)^s a_p \prod_{k=r+1}^{s+r} x_k}_{\in \mathbb{C} \setminus \{0\}} t^{r-q} \underbrace{\prod_{j=1}^r \left(1 - \frac{x_j}{t}\right)}_{\in 1 + \mathbb{D}} \underbrace{\prod_{k=r+1}^{s+r} \left(1 - \frac{t}{x_k}\right)}_{\in 1 + \mathbb{D}}. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} a(t) &= a_p t^{-q} \prod_{j=1}^r (t - x_j) \prod_{k=r+1}^{s+r} (t - x_k) \\ &= \underbrace{(-1)^s a_p \prod_{k=r+1}^{s+r} x_k}_{\in \mathbb{C} \setminus \{0\}} t^{r-q} \underbrace{\prod_{j=1}^r \left(1 - \frac{x_j}{t}\right)}_{\in 1 + \mathbb{D}} \underbrace{\prod_{k=r+1}^{s+r} \left(1 - \frac{t}{x_k}\right)}_{\in 1 + \mathbb{D}}. \end{aligned}$$

Entonces

$$\text{wind}(a) = r - q.$$

$$\begin{aligned} a(t) &= a_p t^{-q} \prod_{j=1}^r (t - x_j) \prod_{k=r+1}^{s+r} (t - x_k) \\ &= \underbrace{(-1)^s a_p \prod_{k=r+1}^{s+r} x_k}_{\in \mathbb{C} \setminus \{0\}} \quad t^{r-q} \underbrace{\prod_{j=1}^r \left(1 - \frac{x_j}{t}\right)}_{\in 1 + \mathbb{D}} \underbrace{\prod_{k=r+1}^{s+r} \left(1 - \frac{t}{x_k}\right)}_{\in 1 + \mathbb{D}}. \end{aligned}$$

Entonces

$$\text{wind}(a) = r - q.$$

En particular,

$$\text{wind}(a) = 0 \iff r = q.$$

$$\begin{aligned} a(t) &= a_p t^{-q} \prod_{j=1}^r (t - x_j) \prod_{k=r+1}^{s+r} (t - x_k) \\ &= \underbrace{(-1)^s a_p \prod_{k=r+1}^{s+r} x_k}_{\in \mathbb{C} \setminus \{0\}} \quad t^{r-q} \underbrace{\prod_{j=1}^r \left(1 - \frac{x_j}{t}\right)}_{\in 1 + \mathbb{D}} \underbrace{\prod_{k=r+1}^{s+r} \left(1 - \frac{t}{x_k}\right)}_{\in 1 + \mathbb{D}}. \end{aligned}$$

Entonces

$$\text{wind}(a) = r - q.$$

En particular,

$$\text{wind}(a) = 0 \iff r = q.$$

Otra forma equivalente de la última condición:

$$|x_1| \leq |x_2| \leq \dots \leq |x_q| < 1 < |x_{q+1}| \leq \dots \leq |x_{p+q}|.$$

Funciones G y E via $\log(a)$

Sea a un polinomio de Laurent, tal que

$$0 \notin a(\mathbb{T}) \quad \text{y} \quad \text{wind}(a) = 0.$$

Funciones G y E via $\log(a)$

Sea a un polinomio de Laurent, tal que

$$0 \notin a(\mathbb{T}) \quad \text{y} \quad \text{wind}(a) = 0.$$

Por lo visto antes, a tiene q raíces dentro de \mathbb{T} ,
y podemos ordenar sus raíces de la siguiente forma:

$$|x_1| \leq |x_2| \leq \dots \leq |x_q| < 1 < |x_{q+1}| \leq \dots \leq |x_{p+q}|.$$

Funciones G y E via $\log(a)$

Sea a un polinomio de Laurent, tal que

$$0 \notin a(\mathbb{T}) \quad \text{y} \quad \text{wind}(a) = 0.$$

Por lo visto antes, a tiene q raíces dentro de \mathbb{T} ,
y podemos ordenar sus raíces de la siguiente forma:

$$|x_1| \leq |x_2| \leq \dots \leq |x_q| < 1 < |x_{q+1}| \leq \dots \leq |x_{p+q}|.$$

Por lo tanto,

$$a(t) = (-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j \prod_{j=1}^q \left(1 - \frac{x_j}{t}\right) \prod_{j=q+1}^{p+q} \left(1 - \frac{t}{x_j}\right).$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
ooooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooooooooooooooo●oooo

$$h(t) = \log(a(t))$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
ooooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooooooooooooooo●oooo

$$h(t) = \log(a(t)) = \log \left((-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j \prod_{j=1}^q \left(1 - \frac{x_j}{t}\right) \prod_{j=q+1}^{p+q} \left(1 - \frac{t}{x_j}\right) \right)$$

Repaso
○○○○○○○○○

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
○○○○○○○○

Widom → Szegő
○○○○○○○○

Trench → Szegő
○○○○○

Lenguaje analítico
○○○○○○○○○○○○○○○●○○○

$$\log_1(1+x) = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^{n+1}}{n} x^n.$$

$$\begin{aligned} h(t) &= \log(a(t)) = \log \left((-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j \prod_{j=1}^q \left(1 - \frac{x_j}{t}\right) \prod_{j=q+1}^{p+q} \left(1 - \frac{t}{x_j}\right) \right) \\ &= \log \left((-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j \right) + \sum_{j=1}^q \log_1 \left(1 - \frac{x_j}{t}\right) + \sum_{j=q+1}^{p+q} \log_1 \left(1 - \frac{t}{x_j}\right) \end{aligned}$$

$$\log_1(1+x) = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^{n+1}}{n} x^n.$$

$$\begin{aligned} h(t) &= \log(a(t)) = \log \left((-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j \prod_{j=1}^q \left(1 - \frac{x_j}{t}\right) \prod_{j=q+1}^{p+q} \left(1 - \frac{t}{x_j}\right) \right) \\ &= \log \left((-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j \right) + \sum_{j=1}^q \log_1 \left(1 - \frac{x_j}{t}\right) + \sum_{j=q+1}^{p+q} \log_1 \left(1 - \frac{t}{x_j}\right) \\ &= \log \left((-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j \right) + \sum_{k=1}^{\infty} \sum_{j=1}^q -\frac{x_j^k}{k t^k} + \sum_{k=1}^{\infty} \sum_{j=q+1}^{p+q} -\frac{t^k}{k x_j^k} \end{aligned}$$

$$\log_1(1+x) = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^{n+1}}{n} x^n.$$

$$\begin{aligned} h(t) &= \log(a(t)) = \log \left((-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j \prod_{j=1}^q \left(1 - \frac{x_j}{t}\right) \prod_{j=q+1}^{p+q} \left(1 - \frac{t}{x_j}\right) \right) \\ &= \log \left((-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j \right) + \sum_{j=1}^q \log_1 \left(1 - \frac{x_j}{t}\right) + \sum_{j=q+1}^{p+q} \log_1 \left(1 - \frac{t}{x_j}\right) \\ &= \log \left((-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j \right) + \sum_{k=1}^{\infty} \sum_{j=1}^q -\frac{x_j^k}{k t^k} + \sum_{k=1}^{\infty} \sum_{j=q+1}^{p+q} -\frac{t^k}{k x_j^k} \\ &= \underbrace{\log \left((-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j \right)}_{h_0} + \sum_{k=1}^{\infty} \underbrace{-\frac{1}{k} \sum_{j=1}^q x_j^k \frac{1}{t^k}}_{h_{-k}} + \sum_{k=1}^{\infty} \underbrace{-\frac{1}{k} \sum_{j=q+1}^{p+q} \frac{1}{x_j^k} t^k}_{h_k}. \end{aligned}$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
ooooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooooooooooooooo●oo

$$\exp(h_0)$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
oooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooooooooooooooo●oo

$$\exp(h_0) = (-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j$$

Repaso
○○○○○○○○○

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
○○○

Widom → Szegő
○○○○○○○○

Trench → Szegő
○○○○

Lenguaje analítico
○○○○○○○○○○○○○○○●○○

$$\exp(h_0) = (-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j = G(a),$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
oooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooooooooooooooo●oo

$$\exp(h_0) = (-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j = G(a),$$

$$\exp \left(\sum_{k=1}^{\infty} k h_k h_{-k} \right)$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
ooooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooooooooooooooo●ooo

$$\exp(h_0) = (-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j = G(a),$$

$$\exp\left(\sum_{k=1}^{\infty} k h_k h_{-k}\right) = \exp\left(\sum_{k=1}^{\infty} k \left(-\frac{1}{k} \sum_{j=q+1}^{p+q} \frac{1}{x_j^k}\right) \left(-\frac{1}{k} \sum_{l=1}^q x_l^k\right)\right)$$

$$\exp(h_0) = (-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j = G(a),$$

$$\begin{aligned} \exp \left(\sum_{k=1}^{\infty} k h_k h_{-k} \right) &= \exp \left(\sum_{k=1}^{\infty} k \left(-\frac{1}{k} \sum_{j=q+1}^{p+q} \frac{1}{x_j^k} \right) \left(-\frac{1}{k} \sum_{l=1}^q x_l^k \right) \right) \\ &= \exp \left(\sum_{j=q+1}^{p+q} \sum_{l=1}^q \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{k} \left(\frac{x_l}{x_j} \right) \right) \end{aligned}$$

$$\exp(h_0) = (-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j = G(a),$$

$$\begin{aligned} \exp\left(\sum_{k=1}^{\infty} k h_k h_{-k}\right) &= \exp\left(\sum_{k=1}^{\infty} k \left(-\frac{1}{k} \sum_{j=q+1}^{p+q} \frac{1}{x_j^k}\right) \left(-\frac{1}{k} \sum_{l=1}^q x_l^k\right)\right) \\ &= \exp\left(\sum_{j=q+1}^{p+q} \sum_{l=1}^q \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{k} \left(\frac{x_l}{x_j}\right)\right) \\ &= \exp\left(-\sum_{l=1}^q \sum_{j=q+1}^{p+q} \log\left(1 - \frac{x_l}{x_j}\right)\right) \end{aligned}$$

$$\exp(h_0) = (-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j = G(a),$$

$$\begin{aligned} \exp\left(\sum_{k=1}^{\infty} k h_k h_{-k}\right) &= \exp\left(\sum_{k=1}^{\infty} k \left(-\frac{1}{k} \sum_{j=q+1}^{p+q} \frac{1}{x_j^k}\right) \left(-\frac{1}{k} \sum_{l=1}^q x_l^k\right)\right) \\ &= \exp\left(\sum_{j=q+1}^{p+q} \sum_{l=1}^q \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{k} \left(\frac{x_l}{x_j}\right)\right) \\ &= \exp\left(-\sum_{l=1}^q \sum_{j=q+1}^{p+q} \log\left(1 - \frac{x_l}{x_j}\right)\right) \\ &= \prod_{j=q+1}^{p+q} \prod_{l=1}^q \frac{x_j}{x_j - x_l} = \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j^q \prod_{j=q+1}^{p+q} \prod_{l=1}^q \frac{1}{x_j - x_l} \end{aligned}$$

$$\exp(h_0) = (-1)^p a_p \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j = G(a),$$

$$\begin{aligned} \exp\left(\sum_{k=1}^{\infty} k h_k h_{-k}\right) &= \exp\left(\sum_{k=1}^{\infty} k \left(-\frac{1}{k} \sum_{j=q+1}^{p+q} \frac{1}{x_j^k}\right) \left(-\frac{1}{k} \sum_{l=1}^q x_l^k\right)\right) \\ &= \exp\left(\sum_{j=q+1}^{p+q} \sum_{l=1}^q \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{k} \left(\frac{x_l}{x_j}\right)\right) \\ &= \exp\left(-\sum_{l=1}^q \sum_{j=q+1}^{p+q} \log\left(1 - \frac{x_l}{x_j}\right)\right) \\ &= \prod_{j=q+1}^{p+q} \prod_{l=1}^q \frac{x_j}{x_j - x_l} = \prod_{j=q+1}^{p+q} x_j^q \prod_{j=q+1}^{p+q} \prod_{l=1}^q \frac{1}{x_j - x_l} \\ &= E(a). \end{aligned}$$

Repaso
oooooooooo

Comportamiento de $\sum c_j d_j^n$
ooo

Widom → Szegő
ooooooo

Trench → Szegő
ooooo

Lenguaje analítico
oooooooooooooooooooo●o

$G(a)$ es la media geométrica de a

Denotamos por h algún logaritmo continuo de a .

$G(a)$ es la media geométrica de a

Denotamos por h algún logaritmo continuo de a .

Su 0-ésimo coeficiente de Fourier es

$$h_0 = \frac{1}{2\pi} \int_0^{2\pi} h(e^{ix}) dx.$$

$G(a)$ es la media geométrica de a

Denotamos por h algún logaritmo continuo de a .

Su 0-ésimo coeficiente de Fourier es

$$h_0 = \frac{1}{2\pi} \int_0^{2\pi} h(e^{ix}) dx.$$

Luego

$$G(a) = \exp(h_0) = \exp\left(\frac{1}{2\pi} \int_0^{2\pi} h(e^{ix}) dx\right).$$

$G(a)$ es la media geométrica de a

Denotamos por h algún logaritmo continuo de a .

Su 0-ésimo coeficiente de Fourier es

$$h_0 = \frac{1}{2\pi} \int_0^{2\pi} h(e^{ix}) dx.$$

Luego

$$G(a) = \exp(h_0) = \exp\left(\frac{1}{2\pi} \int_0^{2\pi} h(e^{ix}) dx\right).$$

Esta expresión se conoce como la media geométrica de la función a .

Teorema fuerte de Szegő en términos analíticos

Sea a un polinomio de Laurent tal que a tiene $p + q$ raíces diferentes, con

$$0 \notin a(\mathbb{T}) \quad y \quad \text{wind}(a) = 0.$$

Sea h un logaritmo continuo de a y sean h_k los coeficientes de Fourier de h . Pongamos

$$G(a) = \exp(h_0), \quad E(a) = \exp\left(\sum_{k=1}^{\infty} kh_k h_{-k}\right).$$

Entonces existe un $u \in (0, 1)$ tal que

$$\det T_n(a) = (G(a))^n E(a)(1 + O(u^n)), \quad \text{cuando } n \rightarrow \infty.$$