

II. § 5. Differenziazione di serie di potenze

Sia f una funzione analitica in $D(a, R)$ e sia $R > 0$

$$f(z) = \sum_{n \geq 0} a_n (z-a)^n \quad \text{lo sviluppo di } f \text{ in } D(a, R).$$

Vedremo che f è anche olomorfa in $D(a, R)$ e che

$$f'(z) = \sum_{n \geq 1} n a_n (z-a)^{n-1} \quad \text{in } D(a, R)$$

Teorema (5.1 di Lang) Sia $f(z) = \sum_{n \geq 0} a_n (z-a)^n$, con raggio di conv. $R > 0$. Allora:

i) La serie $\sum_{n \geq 1} n a_n (z-a)^{n-1}$ ha raggio di conv. R ;

ii) La funzione f è olomorfa in $D(a, R)$ e

$$f'(z) = \sum_{n \geq 1} n a_n (z-a)^{n-1}.$$

dim Supponiamo per semplicità che $a \neq 0$.

i) Per ipotesi, $\sum_{n \geq 0} a_n z^n$ ha raggio di convergenza $R > 0$

$$\text{quindi } \limsup |a_n|^{\frac{1}{n}} = \frac{1}{R}.$$

Ma, siccome $\lim n^{\frac{1}{n}} = 1$, abbiamo che

$$\begin{aligned} \limsup |a_n|^{\frac{1}{n}} &= \limsup n^{\frac{1}{n}} |a_n|^{\frac{1}{n}} \\ &= \limsup |n a_n|^{\frac{1}{n}} = \frac{1}{R}. \end{aligned}$$

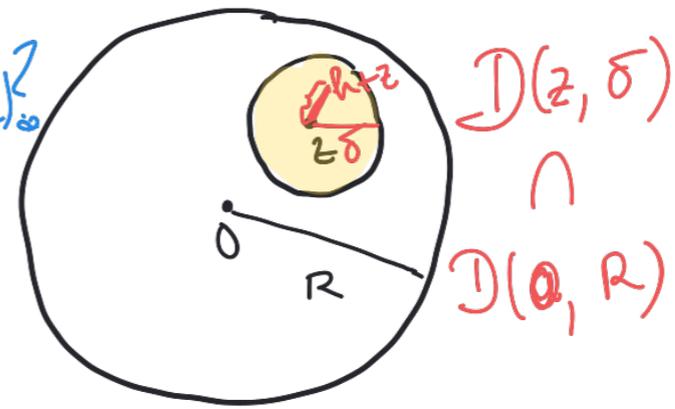
$\Rightarrow \sum_{n \geq 0} a_n z^n$ e $\sum_{n \geq 1} n a_n z^{n-1}$ hanno lo stesso raggio di convergenza

dim (ii) Sia $z: |z| < R$ e $\delta > 0$:

$|z| + \delta < R$. $\leadsto f$ o olomorfa in $z \in D(0, R)$?

Considereremo numeri complessi h t.c.

$|h| < \delta$. Abbiamo:



$$f(z+h) = \sum a_n (z+h)^n$$

$$= \sum a_n (z^n + n z^{n-1} h + h^2 P_n(z, h)), \text{ con}$$

$$P_n(z, h) = \sum_{k=2}^n \binom{n}{k} h^{k-2} z^{n-k}, \text{ polinomio a coefficienti}$$

interi positivi.

Inoltre,

$$|P_n(z, h)| \leq \sum_{k=2}^n \binom{n}{k} |h|^{k-2} |z|^{n-k} \leq \underbrace{\sum_{k=2}^n \binom{n}{k} \delta^{k-2} |z|^{n-k}}_{\text{non dipende da } h}$$

$$= P_n(|z|, \delta).$$

$$\Rightarrow f(z+h) - \underbrace{f(z)}_{\sum a_n z^n} - \sum_{n \geq 1} n a_n z^{n-1} h = h^2 \underbrace{\sum_{n \geq 2} a_n P_n(z, h)}_{\text{che e' convergente}}$$

$$\Rightarrow \frac{f(z+h) - f(z)}{h} - \sum_{n \geq 1} n a_n z^{n-1} = h \sum_{n \geq 2} a_n P_n(z, h)$$

lim

$$= P_n(|z|, \delta).$$

non dipende da n

$$\Rightarrow f(z+h) - f(z) - \underbrace{\sum_{n \geq 1} n a_n z^{n-1} h}_{\text{convergente}} = h^2 \underbrace{\sum_{n \geq 2} a_n P_n(z, h)}_{\text{che è convergente}}$$

$$\Rightarrow \frac{f(z+h) - f(z)}{h} - \sum_{n \geq 1} n a_n z^{n-1} = h \sum_{n \geq 2} a_n P_n(z, h)$$

lim
 $h \rightarrow 0$

$$\text{Per } |h| < \delta, \quad \left| \sum_{n \geq 2} a_n P_n(z, h) \right| \leq \sum_{n \geq 2} |a_n| P_n(|z|, \delta)$$

non dipende da h

$$\Rightarrow \lim_{h \rightarrow 0} h \sum_{n \geq 2} a_n P_n(z, h) = 0$$

$$\left(\text{infatti } 0 \leq |h| \left| \sum_{n \geq 2} a_n P_n(z, h) \right| \leq |h| \underbrace{\sum_{n \geq 2} P_n(|z|, \delta)}_{\downarrow 0} \right)$$

Concludiamo quindi che f è differenziabile e che

$$f'(z) = \sum_{n \geq 1} n a_n z^{n-1}$$

in $D(0, r)$.



OSS Dal teorema otteniamo anche che se f è analitica in un aperto U qualsiasi, allora f è olomorfa in U e f' è analitica in U .

OSS. Il teorema integrale di Cauchy, che mostriamo tra qualche settimana, avrà come conseguenza che vale anche il vice-versa, i.e. che ogni funzione olomorfa è anche analitica.

Corollario Se f è analitica in un aperto $U \subset \mathbb{C}$, allora f possiede derivate di ogni ordine, e queste sono funzioni analitiche (e quindi olomorfe) in U .

Inoltre, se $f(z) = \sum_{n \geq 0} a_n (z-a)^n$ in $D(a, R)$,

allora $f^{(k)}(z) = \sum_{n \geq k} n(n-1) \dots (n-k+1) a_n (z-a)^{n-k}$ in $D(a, R)$

e $f^{(k)}(a) = k! a_k \Rightarrow a_k = \frac{f^{(k)}(a)}{k!}$.

è il coeff. costante di

Def Sia $f: U \rightarrow \mathbb{C}$ funzione con $U \subset \mathbb{C}$ aperto.

Una primitiva per f è una funzione olomorfa in U t.c.

$$\boxed{g'(z) = f(z), \quad \forall z \in U.}$$

→ una primitiva sarà determinata a meno di costante additive.

Prop. Sia $f(z) = \sum_{n \geq 0} a_n (z-a)^n$ in $D(a, r)$. Allora f possiede una primitiva g in $D(a, r)$, che è analitica.

dim La serie $g(z) = \sum_{n \geq 0} \frac{a_n}{n+1} (z-a)^{n+1}$, se convergente,

è tale che $g'(z) = f(z)$.

Ma infatti g è convergente perché $\left| \frac{a_n}{n+1} \right| \leq |a_n|$, quindi

la conv. assoluta di f implica la conv. assoluta di g in $D(a, r)$

Concludiamo quindi che g è una primitiva per f in $D(a, r)$. \blacksquare

OSS. (Importante) La prop. implica che una funzione analitica ammette sempre una primitiva locale intorno a quel punto

Non vuol dire però che una funzione analitica su un aperto U ammetta primitive locali che si uniscono in modo da definire un'unica funzione olografa in U .

Esempio Sia $f(z) = \frac{1}{z}$, olografa in $\mathbb{C}^* = \mathbb{C} \setminus \{0\}$.

$$\forall z_0 \in \mathbb{C}^*, \quad \frac{1}{z} = \frac{1}{z_0 + z - z_0} = \frac{1}{z_0} \frac{1}{1 + \frac{z - z_0}{z_0}} =$$

$$= \frac{1}{z_0} \sum_{n \geq 0} \frac{(-1)^n}{(z_0)^n} (z - z_0)^n, \quad \text{che è conv. in } D(z_0, R),$$

$$\text{con } \frac{1}{R} = \limsup \sqrt[n]{\frac{1}{|z_0|^n}} = \frac{1}{|z_0|} \Rightarrow R = |z_0|$$

Questa funzione, quindi, ammette una primitiva su $D(z_0, |z_0|)$ si chiamerà un logaritmo in $D(z_0, |z_0|)$

Vedremo che: Non esiste un logaritmo su \mathbb{C}^* .

Funzioni esponenziale e logaritmo

1) La funzione esponenziale

$$e^z \stackrel{\uparrow}{=} e^{x+iy} = e^x \cdot e^{iy} \quad \text{è } \text{periodica},$$

i.e., $\exists p \in \mathbb{C}: \forall z \in \mathbb{C}, e^{z+p} = e^z \Leftrightarrow e^z \cdot e^p = e^z$
Tale p deve essere tale che $e^p = 1 \Leftrightarrow p = it, t = 2k\pi, k \in \mathbb{Z}$

\therefore I periodi di e^z sono i multipli interi di $2\pi i$.

2) Sia $w \in \mathbb{C}$. Un logaritmo di w è un numero complesso z t.c. $e^z = w$.

Siccome $\exp: \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}^*$, $w=0$ non ha logaritmo.

Se $w \neq 0$, $e^z = w \Rightarrow e^x \cdot e^{iy} = |w| e^{i \arg w}$

$$\Rightarrow \begin{cases} e^x = |w| \\ e^{iy} = \frac{w}{|w|} \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x = \log |w| \\ y = \arg w + 2k\pi, k \in \mathbb{Z} \end{cases}$$

\downarrow
in finite soluzioni

complesso $z = x + iy$.
Siccome $\exp: \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}^*$, $w = 0$ non ha logaritmo.

Se $w \neq 0$, $e^z = w \Rightarrow e^x \cdot e^{iy} = |w| e^{i \arg w}$

$z = x + iy$

$\Rightarrow \begin{cases} e^x = |w| \\ e^{iy} = \frac{w}{|w|} \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x = \log |w| \\ y = \arg w + 2k\pi, k \in \mathbb{Z} \end{cases}$
in finite soluzioni

• Ogni tale soluzione è detta

determinazione dell'argomento di w

• La determinazione che soddisfa $0 \leq \theta < 2\pi$ si dice

determinazione principale dell'argomento di w

e si denota con $\text{Arg}(w)$

$\leadsto \log(w) = \log |w| + i (\text{Arg}(w) + 2k\pi), k \in \mathbb{Z}$

$\text{Log}(w) = \log |w| + i \text{Arg}(w)$ è detta

determinazione principale del logaritmo

o solo logaritmo principale.