

Lezione 12

1°

Approssimazione locale di funzioni

Siano $c \in \mathbb{R}$, $I(c)$ un suo intorno
ed $f: I(c) \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ derivabile in $x=c$ e continua su $I(c)$.

Allora abbiamo visto che se $f'(c) \neq 0$ si ha

$$\lim_{x \rightarrow c} \frac{f(x) - f(c)}{(x - c) f'(c)} = 1 \text{ ovvero : } f(x) \sim f(c) + f'(c)(x - c) \text{ per } x \rightarrow c.$$

DEF. $T_{1,c}(x) := f(c) + f'(c)(x - c)$ è il polinomio di TAYLOR di ORDINE 1 di f CENTRATO in c
 è la tangente al grafico di f in $(c, f(c))$

ES. $f(x) = e^x$ $c=0$, $f(0) = 1$
 $f'(x) = e^x$, $f'(0) = 1$ $\rightarrow e^x \sim 1+x$ per $x \rightarrow 0$
 $T_{1,0}(x)$

errore

Che errore commetto prendendo il valore di $T_{1,c}(x)$ al posto di $f(x)$?

- in $x=c$ $T_{1,c}(c) = f(c) \rightarrow$ non commetto alcun errore
- $E_1(x) = |f(x) - T_{1,c}(x)|$ è l'errore.
 f e $T_{1,c}$ sono continue } $\Rightarrow E_1(x)$ è una fine continua
 $| \cdot |$ è continuo }

Allora: $\lim_{x \rightarrow c} E_1(x) = E_1(c) = 0$
 quindi (def. di limite):

$$\forall \epsilon \exists \delta: 0 < |x - c| < \delta \Rightarrow E_1(x) < \epsilon$$

Conclusione: l'errore è piccolo a piacere, pur di prendere x sufficientemente vicino a c .

parabola

Riusciamo a migliorare l'approssimazione del valore di $f(x)$ in prossimità di $x=c$ prendendo, invece di una retta, un polinomio di ordine 2, o magari di ordine n ?

Per capire come fare notiamo che $T_{1,c}(x)$ ha queste caratteristiche:

$$(1) \begin{cases} T_{1,c}(c) = f(c) \\ T'_{1,c}(c) = f'(c) \end{cases}$$

pare quindi naturale cercare $T_{2,c}(x)$ tale che:

$$(2) \begin{cases} (1) \\ T''_{2,c}(c) = f''(c) \end{cases}$$

- Esiste un polinomio di II^o ordine che soddisfa (2)?
- Se esiste, è unico?

Polinomio di II^o ordine che in $x=c$ vale $f(c)$:

trovo
polinomi

$$T_{2,c}(x) = a(x-c)^2 + b(x-c) + d$$

$$T_{2,c}(c) = d \Leftrightarrow d = f(c)$$

$$T'_{2,c}(x) = 2ax + b$$

$$T'_{2,c}(c) = f'(c) \Leftrightarrow b = f'(c)$$

$$T''_{2,c}(x) = 2a$$

$$T''_{2,c}(c) = f''(c) \Leftrightarrow a = \frac{f''(c)}{2}$$

a, b, d sono determinate in modo univoco

⇒ l'unico polinomio di II° ordine che soddisfa (2) è:

$$T_{2,c}(x) = f(c) + f'(c)(x-c) + \frac{1}{2} f''(c)(x-c)^2.$$

**POLINOMIO di TAYLOR di II° ORDINE
di f in $x=c$**

Taylor
Generico

Iterando questo ragionamento si arriva al seguente risultato:

Teorema. Date $f: I(c) \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$

derivabile n volte in $x=c$,
esiste un unico polinomio di ordine n ,

$T_{n,c}(x)$ tale che :

$$\left\{ \begin{array}{l} T_{n,c}^{(k)}(c) = f^{(k)}(c) \\ \text{per ogni } k=0 \dots n \end{array} \right.$$

Tale polinomio si chiama **POLINOMIO di TAYLOR di ORDINE n per f CENTRATO in $x=c$.**
ed è :

$$T_{n,c}(x) = f(c) + f'(c)(x-c) + \dots + \frac{f^{(n)}(c)}{n!}(x-c)^n$$

$$n! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \dots \cdot n$$

Notazione • $f^{(k)}(c)$ è il derivato di ordine k
di f in $x=c$

$$\rightsquigarrow f^{(0)}(c) = f(c)$$

$$\bullet \quad T_{n,c}(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(c)}{k!} (x-c)^k$$

dove ricordiamo che $0! = 1$

DEF. Quando $c=0$, il Polinomio di Taylor viene chiamato **POLINOMIO di McLaurin**.

ES. $f(x) = e^x$

$$f^{(k)}(x) = e^x \quad \text{per ogni } k \geq 0$$

$$f^{(k)}(0) = 1 \quad \text{per ogni } k \geq 0$$

$$\Rightarrow T_{n,0}(x) = 1 + x + \frac{1}{2}x^2 + \dots + \frac{1}{n!}x^n \quad \underbrace{\frac{f^{(n)}(0)(x-0)^n}{n!}}$$

- Cosa possiamo dire dell'errore commesso prendendo $T_{n,c}(x)$ al posto di $f(x)$?
- ~ mi aspetto che $E_2(x) \leq E_1(x) \dots$ e anche

$$E_n(x) \leq E_{n-1}(x), \forall n \geq 1$$

dove: $E_k(x) = |f(x) - T_{k,c}(x)|.$

Possiamo anche scrivere:

$$f(x) \text{ da approssimare} = T_{n,c}(x) + \text{"RESTO"} \quad E_n(x) = |\text{"RESTO"}|$$

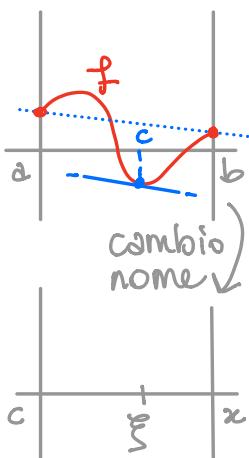
quale comportamento mi aspetto dal "RESTO"?

- $\lim_{x \rightarrow c} \text{"RESTO"} = 0$
- fissato x , "RESTO" decresce al crescere di n

Rileggiamo il **Teorema di Lagrange** in questi termini:

sotto opportune ipotesi su $f : [a,b] \rightarrow \mathbb{R}$
 si ha che $\exists c \in (a,b) : f'(c) = \frac{f(b) - f(a)}{b-a}$

ovvero: $\exists c \in (a,b) : f(b) = f(a) + f'(c)(b-a)$



Cambiiamo nome ai punti:

$$b \approx x \quad a \approx c \quad c \approx \xi$$

e leggiamo il Teorema di Lagrange:

$$\exists \xi \in [c, x] : f(x) = f(c) + f'(\xi)(x - c)$$

$\hat{e} T_{0,c}(x) !!$

\Rightarrow RESTO = $f'(\xi)(x - c)$ è il resto di "ordine 0"

Formule di Taylor con il resto di Lagrange

Sia $f: [a,b] \rightarrow \mathbb{R}$ derivabile ($n+1$) volte

Allora: $\forall c, x \in (a,b), \exists \xi \in (c,x) \text{ (o in } (x,c))$

$$f(x) = T_{n,c}(x) + \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} (x - c)^{n+1}$$

Possiamo stimare l'errore complessivo approssimando $f(x)$ con $T_{n,c}(x)$, infatti:

$$E_n(x) = |f(x) - T_{n,c}(x)| = \left| \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} (x - c)^{n+1} \right|$$

$$= \frac{|f^{(n+1)}(\xi)|}{(n+1)!} |x - c|^{n+1}$$

$$\Rightarrow E_n(x) \leq \frac{M}{(n+1)!} |x - c|^{n+1}$$

dove

$$M = \max_{\begin{array}{l} \xi \in [c,x] \\ (\xi \in [x,c]) \end{array}} |f^{(n+1)}(\xi)|$$

Assumesso che $f^{(n+1)}$ si continue
(si usa il Teorema di Weierstrass)

Esercizio. Che errore commetto approssimando

$$\sqrt{e}$$

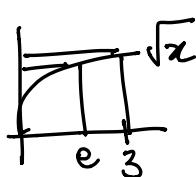
con il polinomio di McLaurin di e^x di ordine 3? E con quello di ordine 5? E di ordine 6?

McLaurin ma $c=0$

$$x = \frac{1}{2} (\sqrt{e} = e^{1/2})$$

$$n = 3$$

$$e^{1/2} - T_{3,0}(1/2) = \frac{f^{(4)}(\xi)}{4!} \left(\frac{1}{2} - 0\right)^4 \quad \text{per qualche } \xi \in (0, 1/2)$$



$$f^{(4)}(\xi) = e^\xi$$

$$e \max_{\xi \in [0, 1/2]} e^\xi = e^{1/2} < 3^{1/2}$$

la funzione $\sqrt{\cdot}$ è monotona ↑ ed $e < 3$

quindi:

$$|\sqrt{e} - T_{3,0}(1/2)| \leq \frac{\sqrt{3}}{4!} \frac{1}{2^4}$$

stima
errore

Approssimazione con $T_{5,0}(1/2)$:

- la stima di $f^{(6)}(\xi)$ è lo stesso

$$\Rightarrow E_5(1/2) \leq \frac{\sqrt{3}}{6! 2^6}$$

Approssimazione con $T_{n,0}(1/2)$:

$$E_n(1/2) \leq \frac{\sqrt{3}}{n! 2^n}$$

al crescere di n il valore con cui si stima l'errore diminuisce.