

Teoremas Final

Alejandro Zubiri

January 11, 2025

1 Teorema Fundamental del Cálculo Integral

Sea f una función continua en $[a, b]$, y sea $F(x) = \int_a^x f(t) dt / x \in [a, b] \implies F$ es derivable y

$$F'(x) = f(x) \forall x \in [a, b] \quad (1)$$

Demostración.

$$F'(x) = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{F(x+h) - F(x)}{h} = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{\int_x^{x+h} f(t) dt}{h} \quad (2)$$

Ahora podemos aplicar el teorema del valor medio para integrales:

$$\exists c \in [x, x+h] / f(c) \cdot h = \int_x^{x+h} f(t) dt \quad (3)$$

Por tanto

$$F'(x) = \frac{1}{h} \int_x^{x+h} f(t) dt = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(c) \cdot h}{h} = \lim_{h \rightarrow 0} f(c) = f(x) \quad (4)$$

Para memorizar:

- Definir $F(x) = \int_a^x f(t) dt$.
- Aplicar derivada por definición.
- Usar el TVM para integrales.

□

2 Teorema del valor medio

Sean dos funciones $f, g : f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \wedge g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, continuas y derivables en $[a, b]$.

$$\exists c \in (a, b) : (f(b) - f(a))g'(c) = (g(b) - g(a))f'(c) \quad (5)$$

Demostración. Sea una función real y continua en $[a, b]$

$$h(x) = (f(b) - f(a))g(x) - (g(b) - g(a))f(x) \quad (6)$$

Si evaluamos $h(a)$ tenemos que

$$h(a) = f(b)g(a) - g(b)f(a) \quad (7)$$

Y $h(b)$ es

$$h(b) = f(b)g(a) - g(b)f(a) \quad (8)$$

Por tanto,

$$h(a) = h(b) \Rightarrow \exists c \in [a, b] : h'(c) = 0 \quad (9)$$

Es decir

$$h'(c) = (f(b) - f(a))g'(c) - (g(b) - g(a))f'(c) = 0 \quad (10)$$

Que implica que

$$(f(b) - f(a))g'(c) = (g(b) - g(a))f'(c) \quad (11)$$

QED

Para memorizar:

- La función $h(x) = [f(b) - f(a)]g(x) - [g(b) - g(a)]f(x)$
- Aplicar teorema de Rolle.

□

3 Teorema de Rolle

Sea una función $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ continua en $[a, b]$ y derivable en (a, b) , si $f(a) = f(b) \Rightarrow \exists c \in (a, b) : f'(c) = 0$.

Demostración. Para demostrarlo, vamos a partir de que toda función continua en un intervalo cerrado y acotado alcanza un valor máximo y un valor mínimo absolutos en dicho intervalo.

Como el máximo y el mínimo son análogos, vamos a demostrar para el máximo.

Caso 1: el máximo no pertenece a (a, b) , que implica que $Max = f(a)$ o $Max = f(b)$. Si $f(a) = f(b) \Rightarrow Max = Min \Rightarrow f(x) = cte \Rightarrow f'(x) = 0$.

Caso 2: Supongamos que $m \in (a, b)$ es el máximo. Como $f(x)$ es derivable $\Rightarrow \exists f'(m)$. Como m es un punto máximo, $f(x)$ es creciente en $a < x < m$:

$$\begin{aligned} \lim_{x \rightarrow m^-} \frac{f(x) - f(m)}{x - m} &\geq 0 \\ \lim_{x \rightarrow m^+} \frac{f(x) - f(m)}{x - m} &\leq 0 \end{aligned} \quad (12)$$

Al ser derivable, ambos límites deben coincidir, por lo que si se debe cumplir que

$$\begin{aligned} f'(m) &\geq 0 \\ f'(m) &\leq 0 \end{aligned} \quad (13)$$

Entonces

$$f'(m) = 0 \quad (14)$$

Para memorizar demostración:

- Hacer casos para los cuales $Max \in (a, b)$ y los que no.
- Hacer derivada por definición de $f'(max)$ y hacer \leq y \geq .

□

4 Teorema del error del método de iteración de punto fijo

Sea la iteración definida para el método de iteración de punto fijo donde $g(x)$ cumple las hipótesis del teorema del punto fijo para un intervalo $[a, b]$.

Sea un $x_0 \in [a, b]$, sea $\varepsilon > 0$ la tolerancia y sea $k_0(\varepsilon)$ el entero positivo más pequeño tal que $|x_k - \xi| < \varepsilon \forall k \geq k_0(\varepsilon)$:

$$K_0(\varepsilon) \leq \left\lceil \frac{\ln(x_1 - x_0) - \ln(\varepsilon(1 - L))}{\ln(\frac{1}{L})} \right\rceil + 1 \quad (15)$$

Demostración. Primero, demostramos por inducción que:

$$|x_k - \xi| \leq L^k |x_0 - \xi| \forall k \geq 1 \quad (16)$$

Empezamos por el caso base:

$$|x_1 - \xi| \leq L|x_0 - \xi| \quad (17)$$

Tal que:

$$x_1 = g(x_0) \quad \xi = g(\xi) \quad (18)$$

$$|g(x_0) - g(\xi)| \leq L|x_0 - \xi| \quad (19)$$

Que se cumple $\forall x_0 \in [a, b]$, $L \in (0, 1)$ ya que es contractiva.
Asumimos para $n = p$:

$$|x_p - \xi| \leq L^p |x_0 - \xi| \quad (20)$$

Deberá cumplirse para $n = p + 1$:

$$|x_{p+1} - \xi| = |g(x_p) - g(\xi)| \leq L|x_p - \xi| \leq L^p L|x_0 - \xi| \leq L^{p+1}|x_0 - \xi| \quad (21)$$

Volvemos para el caso $n = 1$:

$$\begin{aligned} |x_0 - \xi| &= |x_0 - \xi + x_1 - x_1| \\ &\leq |x_0 - x_1| + |x_1 - \xi| \\ &\leq |x_0 - x_1| + L|x_0 - \xi| \end{aligned} \quad (22)$$

$$\begin{aligned} |x_0 - \xi| &\leq |x_0 - x_1| + L|x_0 - \xi| \\ |x_0 - \xi|(1 - L) &\leq |x_0 - x_1| \\ |x_0 - \xi| &\leq \frac{|x_0 - x_1|}{1 - L} \\ |x_k - \xi| &\leq L^k |x_0 - \xi| \leq L^k \frac{1}{1 - L} |x_1 - x_0| \end{aligned} \quad (23)$$

Tenemos que:

$$\begin{aligned} |x_k - \xi| &< \varepsilon \forall k \geq k_0 \\ |x_k - \xi| &\leq \frac{L^k}{1 - L} |x_1 - x_0| < \varepsilon \\ L^k |x_1 - x_0| &\leq \varepsilon(1 - L) \end{aligned} \quad (24)$$

Luego despejamos para k :

$$\begin{aligned} k \ln L + \ln|x_1 - x_0| &\leq \ln(\varepsilon(1 - L)) \\ \ln|x_1 - x_0| - \ln(\varepsilon(1 - L)) &\leq -k \ln L = k \ln\left(\frac{1}{L}\right) \\ k &> \frac{\ln(x_1 - x_0) - \ln(\varepsilon(1 - L))}{\ln\left(\frac{1}{L}\right)} \end{aligned} \quad (25)$$

Para que obtengamos los mismos valores y sea una cota superior:

$$K_0(\varepsilon) \leq \left\lceil \frac{\ln(x_1 - x_0) - \ln(\varepsilon(1 - L))}{\ln\left(\frac{1}{L}\right)} \right\rceil + 1 \quad (26)$$

□

Para memorizar:

- Demostrar por inducción que $|x_k - \xi| \leq L^k |x_0 - \xi| \forall k \geq 1$
- Reordenar hasta obtener $|x_0 - \xi|(1 - L) \leq |x_0 - x_1|$
- Utilizar lo demostrado por inducción y sustituir $|x_0 - \xi|$
- Aplicar desigualdad para $|x_k - \xi| < \varepsilon$ y despejar para K .
- Aplicar función suelo y +1.

5 Teorema del error del método de interpolación polinómica

Sea f con $n > 0$ derivadas continuas en $[a, b]/\exists f^{(n+1)}(x)$ en (a, b) y sean $x_0, x_1, \dots, x_n \in [a, b]$ y $x_i \neq x_j$ y $P(x)$ el polinomio interpolador de esos puntos. Para cada $x \in [a, b]$ $\exists \xi / \min(x_0, \dots, x_n) < \xi < \max(x_0, \dots, x_n)/$

$$f(x) - P(x) = \frac{(x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_n)}{(n + 1)!} f^{(n+1)}(\xi) \quad (27)$$

Demostración. $x \in [a, b]$ si $\exists n \geq i \geq 0, x_i = x \implies$ se cumple siempre (ya que hemos definido el polinomio como tal). Si $x \neq x_i \forall i \in \mathbb{N} \implies M(x) = \frac{f(x) - P(x)}{(x - x_0) \dots (x - x_n)}$
Queremos saber si

$$\exists \xi \in [a, b] / f^{(n+1)}(\xi) = M(n + 1)! \quad (28)$$

Ya que entonces se cumplirá que:

$$f^{(n+1)}(\xi) = (n + 1)! \frac{f(x) - P(x)}{(x - x_0) \dots (x - x_n)} \quad (29)$$

Que implica la proposición inicial.

Sea $g(t) = f(t) - P(t) - M(t - x_0) \dots (t - x_n)$

$$g^{(n+1)} = f^{(n+1)}(t) - P^{(n+1)}(t) - M(n + 1)! \quad (30)$$

Como el grado de $P(t)$ es $\leq n$, esta derivada es 0.

$$= f^{(n+1)} - M(n + 1)! \quad (31)$$

Ahora queremos saber si $\exists t \in [a, b] / g^{(n+1)}(t) = 0$

Si $x = t$:

$$\begin{aligned} g(t) &= f(t) - P(t) - \frac{f(t) - P(t)}{(t - x_0) \dots (t - x_n)} (t - x_0) \dots (t - x_n) \\ &= 0 \end{aligned} \quad (32)$$

Por otro lado, $g(t) = 0 \implies x = x_0, x_n$, es decir, los nodos.

Por tanto, $g(t)$ tiene $n + 2$ raíces distintas, y $g'(t)$ tiene $n + 1$ raíces, así que $g^{(n+1)}(t)$ tiene una raíz. Hemos llegado a la conclusión deseada. \square

Para memorizar:

- Definir $M(x) = \frac{f(x) - P(x)}{(x - x_1) \dots (x - x_n)}$
- Plantear $\exists \xi \in [a, b] / f^{(n+1)}(\xi) = M(n + 1)!$

- Definit $g(t) = f(t) - P(t) - M(t - x_0) \dots (t - x_n)$ y sacar derivada $n + 1$.
- Intentar igualar la derivada anterior a 0, y hacerlo mediante $t = x$ o $x = x_0, \dots, x_n$ (nodos)
- Hacer lo de las raíces en función del número de la derivada, hasta llegar a la derivada $n + 1$ y decir que tiene una raíz.