

# Tema 2: Derivación e integración numérica

## Primera parte: derivación numérica

### Métodos Numéricos II

Departamento de Matemática Aplicada  
Universidad de Granada



Curso 2024/25

## 1 Derivación numérica

- Error en una fórmula de derivación de tipo interpolatorio clásico
- Algunas fórmulas habituales
- Error total en la derivación numérica

# Derivación numérica

Un problema clásico es el de obtener una fórmula de derivación numérica de tipo interpolatorio clásico para  $L(f) = f'(a)$ , que será de la forma

$$f'(a) = \sum_{i=0}^n \alpha_i f(x_i) + R(f)$$

o, para derivadas de orden superior,

$$f^{(k)}(a) = \sum_{i=0}^n \alpha_i f(x_i) + R(f).$$

# Derivación numérica: Métodos de obtención de los coeficientes

- ① **Derivando los polinomios fundamentales de Lagrange:**  
si

$$\ell_i(x) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j}$$

son los polinomios de Lagrange para los nodos dados  $x_0, x_1, \dots, x_n$ , entonces  $\alpha_i = \ell'_i(a)$ ,  $i = 0, \dots, n$ .

**Ejemplo:**  $f'(0) = \alpha_0 f(0) + \alpha_1 f(2) + R(f)$

los polinomios de Lagrange para los nodos  $x_0 = 0$ ,  $x_1 = 2$  son

$$\ell_0(x) = \frac{x - x_1}{x_0 - x_1} = 1 - \frac{x}{2}, \quad \ell_1(x) = \frac{x - x_0}{x_1 - x_0} = \frac{x}{2},$$

luego  $\alpha_0 = \ell'_0(0) = -\frac{1}{2}$  y  $\alpha_1 = \ell'_1(0) = \frac{1}{2}$  y la fórmula es

$$f'(0) \approx \frac{f(2) - f(0)}{2}.$$

# Derivación numérica: Métodos de obtención de los coeficientes

❷ **Imponiendo exactitud para  $\{1, x, \dots, x^n\}$ :** Para la fórmula:

$$f'(a) = \sum_{i=0}^n \alpha_i f(x_i) + R(f)$$

los coeficientes  $\alpha_i$  son la solución del sistema de ecuaciones lineales  $(n+1) \times (n+1)$

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & \cdots & 1 \\ x_0 & x_1 & \cdots & x_n \\ x_0^2 & x_1^2 & \cdots & x_n^2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ x_0^n & x_1^n & \cdots & x_n^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha_0 \\ \alpha_1 \\ \alpha_2 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 2a \\ \vdots \\ na^{n-1} \end{pmatrix}$$

cuya matriz de coeficientes es de Vandermonde.

Por tanto la solución existe y es única  $\Leftrightarrow$  los nodos usados son distintos entre sí.

### 3 Combinando desarrollos de Taylor de $f$ en cada nodo alrededor de $a$ :

$$\begin{aligned}
 \alpha_0 \times [f(x_0) &= f(a) + f'(a)h_0 + \cdots + f^{(k)}(a)\frac{h_0^k}{k!} + \cdots + f^{(m)}(\mu_0)\frac{h_0^m}{m!}] \\
 \alpha_1 \times [f(x_1) &= f(a) + f'(a)h_1 + \cdots + f^{(k)}(a)\frac{h_1^k}{k!} + \cdots + f^{(m)}(\mu_1)\frac{h_1^m}{m!}] \\
 &\vdots \\
 \alpha_i \times [f(x_i) &= f(a) + f'(a)h_i + \cdots + f^{(k)}(a)\frac{h_i^k}{k!} + \cdots + f^{(m)}(\mu_i)\frac{h_i^m}{m!}] \\
 &\vdots \\
 \alpha_n \times [f(x_n) &= f(a) + f'(a)h_n + \cdots + f^{(k)}(a)\frac{h_n^k}{k!} + \cdots + f^{(m)}(\mu_n)\frac{h_n^m}{m!}]
 \end{aligned}$$

$$\sum_{i=0}^n \alpha_i f(x_i) = 0 + 0 + \cdots + f^{(k)}(a) + \cdots - R(f)$$

donde  $h_i = x_i - a$  y  $m > n$ .

Se plantea la suma  $\sum_{i=0}^n \alpha_i f(x_i)$  y se impone que se anulen todos los términos de la derecha excepto el de la derivada objetivo y el del error, formando un SEL

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & \cdots & 1 \\ h_0 & h_1 & \cdots & h_n \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ h_0^k & h_1^k & \cdots & h_n^k \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ h_0^n & h_1^n & \cdots & h_n^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha_0 \\ \alpha_1 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ k! \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}.$$

## Error en una fórmula de derivación de tipo interp. clásico

Si  $p(x)$  es el interpolante de  $f(x)$  en  $\{x_0, \dots, x_n\}$  entonces por la fórmula de Newton para el polinomio de interpolación se tiene

$$E(x) = f(x) - p(x) = f[x_0, x_1, \dots, x_n, x]\Pi(x)$$

donde  $f[\dots]$  representa la diferencia dividida de  $f$  y  $\Pi(x) = \prod_{i=0}^n (x - x_i)$ .

Si  $f$  es suficientemente derivable, se puede obtener una expresión del error

$$f'(a) = \sum_{i=0}^n \alpha_i f(x_i) + R(f)$$

$$R(f) = E'(a) = \frac{f^{(n+2)}(\mu_1)}{(n+2)!} \Pi(a) + \frac{f^{(n+1)}(\mu_2)}{(n+1)!} \Pi'(a)$$

con  $\min\{x_0, \dots, x_n, a\} \leq \mu_i \leq \max\{x_0, \dots, x_n, a\}$ ,  $i = 1, 2$ . Esto se debe a que la derivada de  $f[x_0, x_1, \dots, x_n, x]$  es  $f[x_0, x_1, \dots, x, x]$  y a que una diferencia dividida de  $f$  con  $m+1$  nodos equivale a  $\frac{f^{(m)}(\mu)}{m!}$ .

# Error en una fórmula de derivación de tipo interp. clásico

En frecuentes ocasiones esta expresión

$$R(f) = E'(a) = \frac{f^{(n+2)}(\mu_1)}{(n+2)!} \Pi(a) + \frac{f^{(n+1)}(\mu_2)}{(n+1)!} \Pi'(a)$$

se puede simplificar.

Por ejemplo si  $a$  es uno de los nodos, entonces desaparece el primero de los dos sumandos.

Si los nodos son simétricos respecto de  $a$ , entonces son de la forma

$$x_0, \dots, x_{k-1}, x_k, \dots, x_{2k-1}, \quad x_{2k-i-1} = 2a - x_i$$

Entonces,

$$\Pi(x) = \prod_{j=0}^{2k-1} (x - x_j) = \prod_{j=0}^{k-1} (x - x_j)(x - x_{2k-j-1}) = \prod_{j=0}^{k-1} (x - x_j)(x - 2a + x_j)$$

La derivada de  $(x - x_j)(x - 2a + x_j)$  es  $(x - x_j) + (x - 2a + x_j)$  y en  $x = a$  resulta  $(a - x_j) + (-a + x_j) = 0$  y por tanto  $\Pi'(a) = 0$ .

Por tanto desaparece el segundo de los sumandos, con lo que la fórmula gana un grado de exactitud adicional



## Error en una fórmula de derivación de tipo interp. clásico

**Ejercicio:** ¿Por qué no se pueden dar ambas circunstancias a la vez, haciendo que  $R(f) = 0$ ?

**Ejercicio:** No es necesario que los nodos se distribuyan simétricamente alrededor de  $a$  para ganar un grado extra de exactitud. Busca un caso de

$$f'(a) = \sum_{i=0}^n \alpha_i f(x_i) + R(f)$$

en el que desaparezca el segundo sumando sin que los nodos sean simétricos respecto de  $a$ .

# Algunas fórmulas habituales

- Fórmula general con dos nodos

$$f'(a) \approx f[x_0, x_1] = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0} = -\frac{1}{x_1 - x_0} f(x_0) + \frac{1}{x_1 - x_0} f(x_1)$$

con error  $R(f) = \frac{f'''(\mu_1)}{3!}(a - x_0)(a - x_1) + \frac{f''(\mu_2)}{2!}(2a - x_0 - x_1)$ .

- Fórmula de **diferencia progresiva**  $(a, a + h)$  (exacta en  $\mathbb{P}_1$ )

$$f'(a) = \frac{f(a + h) - f(a)}{h} - \frac{f''(\mu)}{2}h$$

- Fórmula de **diferencia regresiva**  $(a, a - h)$  (exacta en  $\mathbb{P}_1$ )

$$f'(a) = \frac{f(a) - f(a - h)}{h} + \frac{f''(\mu)}{2}h$$

- Fórmula de **diferencia centrada**  $(a - h, a + h)$  (¡exacta en  $\mathbb{P}_2$ !)

$$f'(a) = \frac{f(a + h) - f(a - h)}{2h} - \frac{f'''(\mu)}{6}h^2$$

## Algunas fórmulas habituales

- Fórmula centrada con tres nodos  $(a - h, a, a + h)$  (¡la misma de antes!)

$$f'(a) = \frac{f(a + h) - f(a - h)}{2h} - \frac{f'''(\mu)}{6}h^2 \quad (1)$$

- Para  $f''(a)$  con tres nodos  $(a - h, a, a + h)$  (¡exacta en  $\mathbb{P}_3$ !)

$$f''(a) = \frac{f(a - h) - 2f(a) + f(a + h)}{h^2} - \frac{f^{iv}(\mu)}{12}h^2$$

**Ejercicio:** Comprobar todo.

Se observan grados de exactitud extra en los casos de nodos simétricos.

# Limitación del grado de exactitud

## Teorema (Limitación del grado de exactitud)

Ninguna fórmula

$$f^{(k)}(a) = \sum_{i=0}^n \alpha_i f(x_i) + R(f)$$

puede ser exacta en  $\mathbb{P}_{n+k+1}$ .

### **Demostración:**

Si lo fuera, lo sería para  $\Pi(x), x\Pi(x), \dots, x^k\Pi(x)$ . De aquí se deduce que  $\Pi^{(k)}(a) = \Pi^{(k-1)}(a) = \dots = \Pi(a) = 0$ , por lo que  $a$  tendría que ser raíz múltiple de  $\Pi(x)$ .

Como consecuencia, una fórmula como la anterior sólo puede aumentar  $k$  grados adicionales de exactitud. En particular una fórmula

$$f'(a) = \sum_{i=0}^n \alpha_i f(x_i) + R(f)$$

sólo puede aumentar un grado de exactitud.

## Error total en la derivación numérica

Si bien teóricamente  $R(f) \rightarrow 0$  cuando  $h \rightarrow 0$  en las fórmulas anteriores, en la práctica no sucede así. Por ejemplo, en la fórmula centrada

$$f'(a) = \frac{f(a+h) - f(a-h)}{2h} - \frac{f'''(\mu)}{6}h^2$$

supongamos que por efecto del redondeo se comete en cada evaluación de  $f(x)$  un error acotado en valor absoluto por una cierta constante  $\varepsilon$ .

En otras palabras, en lugar de trabajar con valores exactos  $f(x)$  se trabaja con valores calculados  $f_c(x)$  de forma que  $|f(x) - f_c(x)| \leq \varepsilon$ . Así,

$$f_c(a+h) = f(a+h) + \delta_h; \quad f_c(a-h) = f(a-h) + \delta_{-h} \text{ con } |\delta_h|, |\delta_{-h}| \leq \varepsilon.$$

Entonces, al evaluar la fórmula anterior y suponiendo  $f'''(x) \leq M$ , tendremos

$$\left| f'(a) - \frac{f_c(a+h) - f_c(a-h)}{2h} \right| \leq \left| \frac{f'''(\mu)}{6}h^2 \right| + \frac{2\varepsilon}{2h} \leq \frac{M}{6}h^2 + \frac{\varepsilon}{h},$$

con lo que el término de error podría aumentar significativamente cuando  $h \rightarrow 0$  por causa del segundo sumando  $\frac{\varepsilon}{h}$ .

## Error total en la derivación numérica

Nota: De lo anterior podría parecerse que si vamos computando aproximaciones de esta derivada con valores cada vez más pequeños de  $h$ , el error se irá hacia  $\infty$ . Sin embargo no va a ser así, porque entra también en juego el error de cancelación que se produce cuando se restan dos cantidades casi idénticas con precisión limitada y aquí el numerador  $f(a + h) - f(a - h)$  produce una cancelación que lleva a convertirlo en cero antes de aplicar la división por  $h$ . Con lo cual a partir de ese momento el error cometido con la fórmula es igual al valor de la derivada que se desea aproximar,  $R(f) = f'(a)$ , sin que tienda a infinito.