# Interpolación Polinómica

Alejandro Zubiri

January 14, 2025

### 1 Joseph-Louis Lagrange

El físico y matemático definió que, dados n+1 puntos, y sabiendo sus imágenes, queremos un polinomio de grado  $\leq n$  que proporcione dichos valores.

Definición 1. Definimos los puntos dados como nodos de interpolación.

## 2 Método de los coeficientes indeterminados

Para ello, vamos a definir n ecuaciones:

$$a_{0} + a_{1}x_{1} + \dots + a_{n}x_{1}^{n} = f(x_{1})$$

$$a_{0} + a_{1}x_{2} + \dots + a_{n}x_{2}^{n} = f(x_{2})$$

$$\dots$$

$$a_{0} + a_{1}x_{n} + \dots + a_{n}x_{n}^{n} = f(x_{n})$$

$$(1)$$

## 3 Polinomio interpolador de Lagrange

**Definición 2.** Definimos como  $L_i(x)$  el polinomio de grado n a las bases polinómicas de Lagrange.

$$L_i(x) = \prod_{j=0, j \neq i}^{n} \frac{x - x_i}{x_i - x_j}$$
 (2)

Ahora, definimos el polinomio de Lagrange como:

$$P(x) = \sum_{i=0}^{n} f(x_i) L_i(x)$$
 (3)

#### 4 Cotas de error

Son la diferencia (error) entre f(x) (la función real) y P(x) (el polinomio).

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

$$f(x) - P(x) = \frac{(x - x_0)(x - x_1)\dots(x - x_n)}{(n+1)!} f^{n+1}(\xi)$$
 (4)

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  $x \neq x_i \forall i \in \mathbb{N} \implies M(x) = \frac{f(x) - P(x)}{(x - x_0) \dots (x - x_n)}$ 

$$\exists \xi \in [a, b]/f^{n+1}(\xi) = M(n+1)! \tag{5}$$

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

$$g^{n+1)} = f^{n+1}(t) - P^{n+1}(t) - M(n+1)!$$
(6)

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

$$= f^{n+1} - M(n+1)! (7)$$

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

$$g(t) = f(t) - P(t) - \frac{f(t) - P(t)}{(t - x_0) \dots (t - x_n)} (t - x_0) \dots (t - x_n)$$

$$= 0$$
(8)

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.

#### 5 Método de Newton

Vamos a empezar definiendo un  $P_0/\delta(P_0) \leq 0/P_0(x) = f(x_0) \forall x$ . Luego

$$P_1(x)/\delta(P_1) \le 1/P_1(x_0) = f(x_0), P_1(x_1) = f(x_1) \tag{9}$$

Y así hasta

$$P_n(x)/\delta(P_n(x)) \le n/P_n(x_0) = f(x_0), P_n(x_1) = f(x_1), \dots P_n(x_n) = f(x_n)$$
(10)

#### 5.1 Construcción

Tenemos que  $P_0(x) = f(x_0)$ . Luego:

$$P_1(x) = f(x_0) + Q_1(x) \implies Q_1(x_0) = 0$$
 (11)

Como  $\delta(Q_n) \leq n$ , será de la forma:

$$Q_n(x) = c_n(x - x_0) \dots (x - x_n)$$

$$\tag{12}$$

Para construirlo, utilizaremos el método de diferencias divididas.

#### 5.2 Método de diferencias divididas

Sean n+1 puntos  $x_0, \ldots, x_n/n > 0$  diferentes entre sí y f(x) definida en esos puntos. Vamos a llamar diferencia dividida de f en los puntos como  $f[x_0, \ldots, x_n]$  al coeficiente en el desarrollo de potencias de x en el PIN. El número n es el orden de la diferencia dividida.

$$P(x) = f[x_0] + f[x_0, x_1](x - x_0 + f[x_0, \dots x_n](x - x_0) \dots (x - x_n)$$
(13)

Tal que

$$f[x_0, \dots x_n] = \frac{f[x_1, \dots, x_n] - f[x_0, \dots, x_{n-1}]}{x_n - x_0}$$
(14)

Así hasta llegar a:

$$f[x] = f(x) \tag{15}$$