

## demostración:

• sea  $p_m \in P_m$ ,  $p_m(x) = \sum_{k=0}^m a_k N_k(x)$

el polinomio interpolador por  $\{x_i, f(x_i)\}_{i=0}^m$

y, para  $l < m$ , definamos  $p_l(x) = \sum_{k=0}^l a_k N_k(x)$

$\Rightarrow p_l \in P_l$  es el pol. int. por  $\{x_i, f(x_i)\}_{i=0}^l$

┌ porque: sea  $d(x) = p_m(x) - p_l(x) = \sum_{k=l+1}^m a_k N_k(x)$

si  $i \in \{0, \dots, l\} \Rightarrow d(x_i) = 0$ , porque  $N_k(x_i) = 0 \forall k > l$

$\Rightarrow p_l(x_i) = p_m(x_i) = f(x_i) \quad : \quad p_l \in P_l$  y por lo tanto

por  $\{x_i, f(x_i)\}_{i=0}^l \Rightarrow$  es el único pol. interp

└

- $\Rightarrow a_l$ , que es el coeficiente del monomio de grado máximo de  $p_l$ , depende solo de  $f$  y de  $\{x_i\}_{i=0}^l$

└ llamémoslo  $a_l = f[x_0, \dots, x_l]$  NOTACIÓN

- para terminar la prueba, tenemos que ver que los  $a_k$  están definidos por la recursión

└ sea  $r(x) = p_{m-1}(x; \{x_i, f(x_i)\}_{i=1}^m)$

$s(x) = p_{m-1}(x; \{x_i, f(x_i)\}_{i=0}^{m-1})$

$q(x) = r(x) + \frac{x - x_m}{x_0 - x_m} (s(x) - r(x))$

afirmación:  $q = p_m$

para ver que esto es cierto procedemos por unicidad observando que  $q \in P_m$ , porque  $r, s \in P_{m-1}$ .

$q$  pasa  
 por todos  
 los  $\{x_i, f(x_i)\}_{i=0}^m$

$$\begin{cases} q(x_0) = r(x_0) + s(x_0) - t(x_0) = s(x_0) = f(x_0) \\ q(x_m) = r(x_m) = f(x_m) \\ \text{si } i \in \{1, \dots, m-1\} \quad q(x_i) = \underbrace{r(x_i)}_{f(x_i)} + \frac{x_i - x_m}{x_0 - x_m} \underbrace{(s(x_i) - t(x_i))}_0 \end{cases}$$

- ahora podemos escribir  $q$  de 2 maneras, e igualar los coeficientes del monomio de grado máximo  $x^m$ :

$$\begin{aligned} q(x) &= r(x) + \frac{x - x_m}{x_0 - x_m} (s(x) - t(x)) = \underbrace{f[x_0, \dots, x_m]}_{\text{coef. del monomio de grado max del pol. interp por } \{x_i, f(x_i)\}_{i=0}^m} x^m + \dots \quad \leftarrow P_{m-1} \\ &= x \frac{s(x) - t(x)}{x_0 - x_m} + \dots \quad \leftarrow P_{m-1} \end{aligned}$$

$$s(x) = f[x_0, \dots, x_{m-1}] x^{m-1} + \dots \quad \leftarrow P_{m-2}$$

$$t(x) = f[x_1, \dots, x_m] x^{m-1} + \dots \quad \leftarrow P_{m-2}$$

$$\Rightarrow q(x) = \frac{f[x_0, \dots, x_{m-1}] - f[x_1, \dots, x_m]}{x_0 - x_m} x^m + \dots \quad \leftarrow P_{m-1} \quad \neq$$

• ~ •

proposición: sean  $\{x_i\}_{i=0}^n$   $x_i \neq x_j$  si  $i \neq j$ , y sea  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$

$\forall \pi: \{0, \dots, n\} \xrightarrow{B1} \{0, \dots, n\}$  permutación

$$f[x_{\pi(0)}, \dots, x_{\pi(n)}] = f[x_0, \dots, x_n].$$

demostración:

• sean  $\{N_k\}_{k=0}^n$   $P \in \mathbb{N}$  por  $\{x_i\}_{i=0}^n$ , y  $N_k^\pi(x) = \prod_{j=0}^{k-1} (x - x_{\pi(j)})$

$$\begin{aligned} p_m(x) &= \sum_{k=0}^m f[x_0, \dots, x_k] N_k(x) = f[x_0, \dots, x_m] x^m + \dots \quad \leftarrow P_{m-1} \\ &= \sum_{k=0}^m f[x_{\pi(0)}, \dots, x_{\pi(k)}] N_k^\pi(x) = f[x_{\pi(0)}, \dots, x_{\pi(m)}] x^m + \dots \quad \leftarrow P_{m-1} \end{aligned}$$

≠

cómo calcular las diferencias divididas

$$\begin{array}{l}
 f(x_0) \searrow \\
 f(x_1) \searrow \\
 f(x_2) \searrow \\
 \vdots \\
 f(x_n) \searrow \\
 f(x_{n+1}) \searrow
 \end{array}
 \begin{array}{l}
 \nearrow f[x_0, x_1] \\
 \nearrow f[x_1, x_2] \\
 \vdots \\
 \nearrow f[x_{n-1}, x_n] \\
 \nearrow f[x_n, x_{n+1}]
 \end{array}
 \begin{array}{l}
 \searrow \\
 \searrow \\
 \searrow \\
 \vdots \\
 \searrow \\
 \searrow
 \end{array}
 \begin{array}{l}
 f[x_0, x_1, x_2] \\
 \vdots \\
 f[x_{n-2}, x_{n-1}, x_n] \\
 f[x_{n-1}, x_n, x_{n+1}]
 \end{array}
 \begin{array}{l}
 \vdots \\
 \vdots \\
 \vdots \\
 \vdots \\
 \vdots \\
 \vdots
 \end{array}
 \begin{array}{l}
 \searrow \\
 \searrow \\
 \searrow \\
 \vdots \\
 \searrow \\
 \searrow
 \end{array}
 \begin{array}{l}
 f[x_0, \dots, x_n] \\
 \vdots \\
 f[x_{n-1}, x_n, x_{n+1}]
 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccccccc} n+1 & 3n & 3(n-1) & \dots & 3 & & \\ n+2 & n+1 & n & & 2 & & 1 \end{array}$$

=> flop para calcular las diferencias divididas

$$= 3 \sum_{j=1}^n j = \frac{3}{2} n(n+1) = O(n^2)$$

+ costo de calcular  $f(x_0), \dots, f(x_n)$

si extrínimos 1 nodo/pt. interpolaci3n  $(x_{n+1}, f(x_{n+1}))$

 $O(n)$ 

- 3 m flop addition pour calculer les dif. div.

- $N_{m+1}(x) = N_m(x) (x - x_m)$  : 2 operaciones

$$= \prod_{j=0}^{n-1} (x - x_j) \cdot (x - x_n)$$

