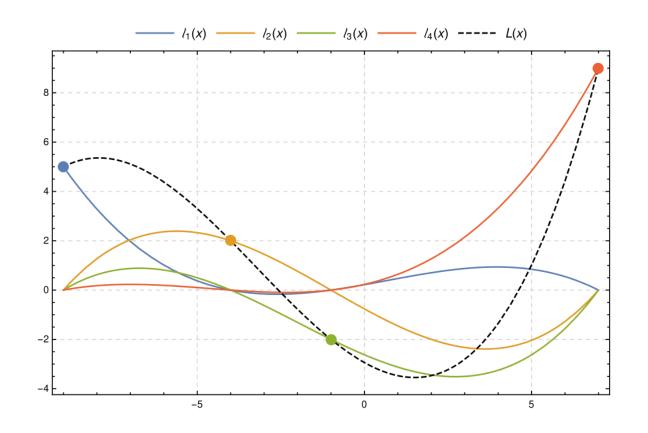
Algoritmos y complejidad



Ayudantía 3

Temario

Interpolación

- Matriz de Vandermonde.
- Método de Lagrange.
- Diferencias divididas de Newton.
- Errores de interpolación.

Interpolación

- ullet Sea $X=\{(x_1,y_1),(x_2,y_2),\ldots,(x_n,y_n)\}$ un conjunto de puntos.
- La función y=P(x) interpola los puntos X si $P(x_i)=y_i$ para cada $i\in [1,n].$
- lacktriangle Como P(x) debe ser una función, los x_i deben ser distintos.

Teorema principal de interpolación polinomial

- Sea X un conjunto de puntos con distintas x. Entonces existe uno y solo un polinomio P_{n-1} de grado a lo más n-1 que satisface $P_{n-1}(x_i)=y_i$ para cada punto.
- Permite resolver un ejercicio con distintos métodos.
 Siempre encontraremos el mismo polinomio interpolador para un mismo conjunto de puntos.

Matriz de Vandermonde

- La idea es plantear un **sistema de ecuaciones**, analizar si tiene sentido y resolverlo en caso de ser posible.
- Se busca el siguiente polinomio:

$$P_{n-1}(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + c_{n-1} x^{n-1} = \sum_{i=0}^{n-1} a_i x^i$$

- Suponga tenemos el siguiente conjunto de puntos $\{(x_0,y_0),(x_1,y_1),(x_2,y_2)\}.$
- Podemos plantear lo siguiente:

$$egin{aligned} a_0 + a_1 x_1 + a_2 x_1^2 &= y_1 \ a_0 + a_1 x_2 + a_2 x_2^2 &= y_2 \ a_0 + a_1 x_3 + a_2 x_3^2 &= y_3 \end{aligned}$$

• Lo único que no conocemos de estas ecuaciones son los coeficientes a_0 , a_1 y a_2 .

Esto lo podemos plantear matricialmente como:

$$egin{pmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 \ 1 & x_2 & x_2^2 \ 1 & x_3 & x_3^2 \end{pmatrix} egin{pmatrix} a_0 \ a_1 \ a_2 \end{pmatrix} = egin{pmatrix} y_1 \ y_2 \ y_3 \end{pmatrix}$$

• Esto tendrá solución cuando el determinante de la matriz de los x_i sea distinto de 0. Por suerte este determinante es conocido y viene dado por:

$$\prod_{1 \leq i < j \leq n} (x_j - x_i)$$

ullet En este caso sería $(x_2-x_1)(x_3-x_1)(x_3-x_2)$.

Interpolación de Lagrange

Notación

ullet Dado un conjunto de puntos X, definiremos el siguiente polinomio:

$$L_k(x) = rac{(x-x_1)\cdots(x-x_{k-1})\cdot(x-x_{k+1})\cdots(x-x_n)}{(x_k-x_1)\cdots(x_k-x_{k-1})\cdot(x_k-x_{k+1})\cdots(x_k-x_n)}$$

 $brack {\mathbb P}$ Notar que $L_k(x_k)=1$, y $L_k(x_j)=0$ para k
eq j.

Polinomio interpolador, pro y contras

• El **polinomio interpolador de Lagrange** viene dado por:

$$P_{n-1}(x) = \sum_{i=1}^n y_i \cdot L_i(x)$$

- e Sencillo de calcular, intuitivo.
- 👎 Añadir un punto nuevo implica calcular todo desde cero.
- ho Calcular $P_{n-1}(x)$ tiene complejidad temporal $O(n^2)$

Diferencias divididas de Newton

Notación

- Sea $X=\{(x_1,f(x_1)),(x_2,f(x_2)),\ldots,(x_n,(f_n))\}$ un conjunto de puntos para una función f.
- Denotaremos por $f[x_1x_2\dots x_n]$ al coeficiente del término x^{n-1} del único polinomio interpolador de los puntos en X.

Cómo calcular las diferencias divididas

• Es un proceso iterativo:

$$f[x_k] = f(x_k) \ f[x_k | x_{k+1}] = rac{f[x_{k+1}] - f[x_k]}{x_{k+1} - x_k} \ f[x_k | x_{k+1} | x_{k+2}] = rac{f[x_{k+1} | x_{k+2}] - f[x_k | x_{k+1}]}{x_{k+2} - x_k} \ f[x_k | x_{k+1} | x_{k+2} | x_{k+3}] = rac{f[x_{k+1} | x_{k+2} | x_{k+3}] - f[x_k | x_{k+1} | x_{k+2}]}{x_{k+3} - x_k}$$

Así sucesivamente.

Polinomio interpolador

$$egin{aligned} ullet P_{n-1}(x) &= f[x_1] + \ &f[x_1x_2](x-x_1) + \ &f[x_1x_2x_3](x-x_1)(x-x_2) + \ &dots \ &f[x_1x_2\dots x_n](x-x_1)\dots (x-x_{n-1}) \end{aligned}$$

Permite agregar más puntos de interpolación aprovechando el trabajo previo.

Error de interpolación

• Sea $P_{n-1}(x)$ el polinomio que interpola los puntos

$$X = \{(x_1, f(x_1)), (x_2, f(x_2)), \dots, (x_n, (f_n))\}$$

El error de interpolación es:

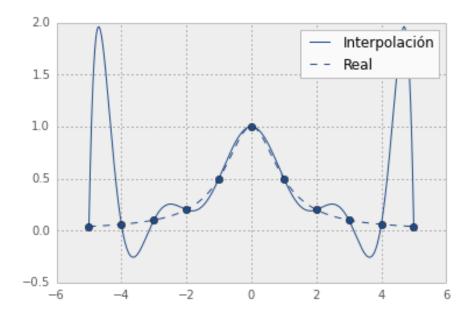
$$f(x) - P(x) = \frac{(x - x_1)(x - x_2) \cdots (x - x_n)}{n!} f^{(n)}(c)$$

🔔 Esto es independiente del método de interpolación.

- c es un valor entre min(X) y max(X).
- ullet La idea es tomar un c que maximice el error.
- Así obtendremos una cota superior para el error.

Fenomeno de Runge

 Al realizar una interpolación de grado alto sobre puntos equiespaciados se producen oscilaciones en los extremos del intervalo.



• Error de interpolación en los extremos es alto.

Interpolación de Chebyshev

- Suponga estamos interesados en interpolar una función en el intervalo $\left[-1,1\right]$.
- La idea es elegir cuidadosamente n puntos de forma que estos **minimicen** el error de interpolación.
- Buscaremos minimizar el valor máximo de:

$$(x-x_1)(x-x_2)\cdots(x-x_n)$$

Así, estamos minimizando el **peor caso** (min max) del error en la interpolación.

Teorema de Chebyshev

• La selección de valores $-1 \leq x_i, \ldots, x_n \leq 1$ que minimiza $max|(x-x_1)\cdots(x-x_n)|$ es:

$$x_i = cos rac{(2i-1)\pi}{2n}, ext{para } i=1,\ldots,n$$

• Este min-max está acotado superiormente:

$$|(x-x_1)\dots(x-x_n)|\leq rac{1}{2^{n-1}}$$

• Al interpolar estos puntos, el error se distribuirá uniformemente. Adios Runge.

Cambio de intervalo

• Para un intervalo general $\left[a,b\right]$ los puntos de Chevyshev vienen dados por:

$$x_i = rac{b+a}{2} + rac{b-a}{2} \cdot cos rac{(2i-1)\pi}{2n}, ext{para } i=1,\ldots,n$$

En este caso la cota superior será:

$$|(x-x_1)\dots(x-x_n)|\leq rac{(rac{b-a}{2})^n}{2^{n-1}}$$

Ejercicios

- 1. Interpole el siguiente conjunto de puntos mediante el Lagrange: $X = \{(1,1),(2,5),(3,4)\}$
- 2. Interpole el mismo conjunto de puntos mediante diferencias divididas.

3. Agregue los puntos (4,6) y (5,2) al conjunto X e interpole nuevamente.

Hint: La solución es:

```
def p(x):
    return (-5/2)* (x**2) + (23/2)*x - 8 + (4/3)*(x**3 - 6*(x**2) + 11*x - 6)
    - (17/24)*(x**4 - 10 * (x**3) + 35*(x**2) - 50*x + 24)
```