Interpolação

Cálculo Numérico

Bóris Marin

UFABC



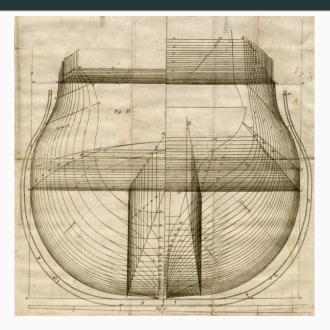
Interpolação e dados tabulados



Interpolação e dados tabulados



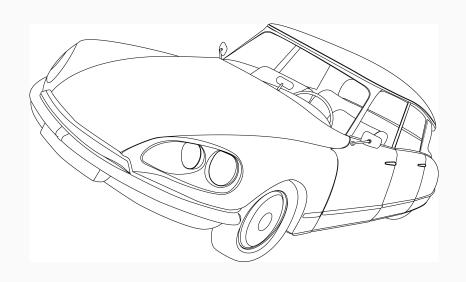
Interpolação e Construção



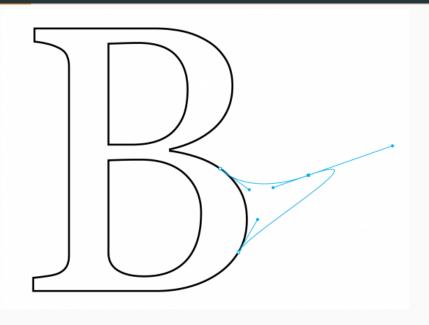
Interpolação e Construção



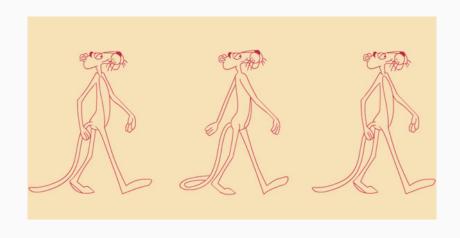
Interpolação e Engenharia



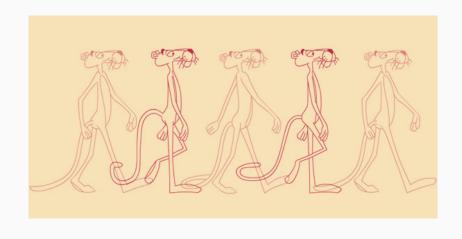
Interpolação e Tipografia



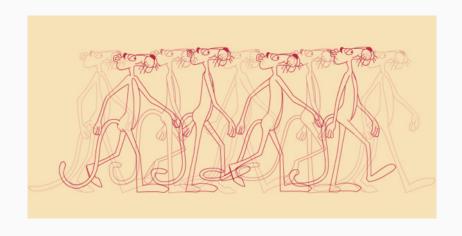
Interpolação e Animação



Interpolação e Animação



Interpolação e Animação



• Suponha um conjunto discreto de pontos (x_i, y_i)

- Suponha um conjunto discreto de pontos (x_i, y_i)
- Por exemplo,dados obtidos num experimento: Taxa de reação (química) em função da temperatura

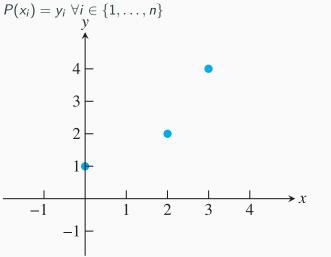
- Suponha um conjunto discreto de pontos (x_i, y_i)
- Por exemplo,dados obtidos num experimento: Taxa de reação (química) em função da temperatura
- Para representar todos os possíveis pares, necessitaríamos de uma quantidade infinita de informação

- Suponha um conjunto discreto de pontos (x_i, y_i)
- Por exemplo,dados obtidos num experimento: Taxa de reação (química) em função da temperatura
- Para representar todos os possíveis pares, necessitaríamos de uma quantidade infinita de informação
- Encontrar uma função (eg polinômio) que passe pelos pontos: "compressão", através de uma regra calculável num número finito de passos

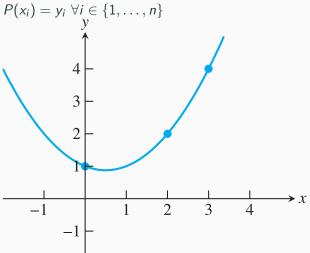
- Suponha um conjunto discreto de pontos (x_i, y_i)
- Por exemplo,dados obtidos num experimento: Taxa de reação (química) em função da temperatura
- Para representar todos os possíveis pares, necessitaríamos de uma quantidade infinita de informação
- Encontrar uma função (eg polinômio) que passe pelos pontos:
 "compressão", através de uma regra calculável num número finito de passos
- Sempre haverá algum erro. Será que é aceitável para nosso problema?

■ A função y = P(x) interpola os pontos $(x_1, y_1), \dots, (x_n, y_n)$ se $P(x_i) = y_i \ \forall i \in \{1, \dots, n\}$

• A função y = P(x) interpola os pontos $(x_1, y_1), \dots, (x_n, y_n)$ se



• A função y = P(x) interpola os pontos $(x_1, y_1), \dots, (x_n, y_n)$ se $P(x_i) = y_i \ \forall i \in \{1, \dots, n\}$



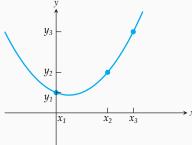
• Focaremos em *polinômios* para interpolação.

- Focaremos em *polinômios* para interpolação.
 - propriedades matemáticas simples

- Focaremos em *polinômios* para interpolação.
 - propriedades matemáticas simples
 - convenientes para computadores (somam e multiplicam floats)

- Focaremos em *polinômios* para interpolação.
 - propriedades matemáticas simples
 - convenientes para computadores (somam e multiplicam floats)
- Podemos tratar interpolação polinomial de uma forma direta:

- Focaremos em polinômios para interpolação.
 - propriedades matemáticas simples
 - convenientes para computadores (somam e multiplicam floats)
- Podemos tratar interpolação polinomial de uma forma direta:
- Vamos determinar, por exemplo, a parábola que passa pelos pontos $(x_1, y_1), (x_2, y_2), (x_3, y_3)$:



Um polinômio quadrático geral tem a forma

$$p(x) = ax^2 + bx + c$$

Um polinômio quadrático geral tem a forma

$$p(x) = ax^2 + bx + c$$

 Queremos determinar a, b, c para que P₂ interpole os pontos dados. Ou seja, queremos que

$$p(x_1) = y_1, p(x_2) = y_2, p(x_2) = y_2:$$

$$ax_1^2 + bx_1 + c = y_1$$

$$ax_2^2 + bx_2 + c = y_2$$

$$ax_2^2 + bx_3 + c = y_3$$

Um polinômio quadrático geral tem a forma

$$p(x) = ax^2 + bx + c$$

 Queremos determinar a, b, c para que P₂ interpole os pontos dados. Ou seja, queremos que

$$p(x_1) = y_1, p(x_2) = y_2, p(x_2) = y_2:$$

$$ax_1^2 + bx_1 + c = y_1$$

$$ax_2^2 + bx_2 + c = y_2$$

$$ax_3^2 + bx_3 + c = y_3$$

Note que isto é nada mais do que um sistema linear!

• Em geral, para n pontos $(x_1, y_1), \ldots, (x_n, y_n)$

- Em geral, para n pontos $(x_1, y_1), \ldots, (x_n, y_n)$
- Para um polinômio de grau k, há k+1 coeficientes a determinar

- Em geral, para n pontos $(x_1, y_1), \ldots, (x_n, y_n)$
- Para um polinômio de grau k, há k+1 coeficientes a determinar
- Isto nos sugere tomar k = n 1, já que temos n equações

$$a_{0} + x_{1} \cdot a_{1} + x_{1}^{2} \cdot a_{2} + \dots + x_{1}^{n-1} \cdot a_{n-1} = y_{1}$$

$$a_{0} + x_{2} \cdot a_{1} + x_{2}^{2} \cdot a_{2} + \dots + x_{2}^{n-1} \cdot a_{n-1} = y_{2}$$

$$\vdots \qquad \vdots \qquad \vdots \qquad \vdots \qquad \vdots \qquad \vdots \qquad \vdots$$

$$a_{0} + x_{n} \cdot a_{1} + x_{n}^{2} \cdot a_{2} + \dots + x_{n}^{n-1} \cdot a_{n-1} = y_{n}$$

Ou seja, temos um sistema linear! Em forma matricial:

$$\begin{bmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 & \dots & x_1^{n-1} \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \dots & x_2^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 1 & x_n & x_n^2 & \dots & x_n^{n-1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_{n-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}$$

• Ou seja, temos um sistema linear! Em forma matricial:

$$\begin{bmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 & \dots & x_1^{n-1} \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \dots & x_2^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 1 & x_n & x_n^2 & \dots & x_n^{n-1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_{n-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}$$

A matriz se chama Matriz de Vandermonde.

• Ou seja, temos um sistema linear! Em forma matricial:

$$\begin{bmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 & \dots & x_1^{n-1} \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \dots & x_2^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 1 & x_n & x_n^2 & \dots & x_n^{n-1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_{n-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}$$

- A matriz se chama Matriz de Vandermonde.
- Sabemos resolver sistemas!

Ou seja, temos um sistema linear! Em forma matricial:

$$\begin{bmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 & \dots & x_1^{n-1} \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \dots & x_2^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 1 & x_n & x_n^2 & \dots & x_n^{n-1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_{n-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}$$

- A matriz se chama Matriz de Vandermonde.
- Sabemos resolver sistemas!
- Veremos que este métodos só é satisfatório para problemas pequenos, com pontos bem espaçados e com escalas similares.

Parênteses — Calculando Polinômios

• Qual é a melhor maneira de calcular, por exemplo em $x = \frac{1}{2}$

$$P(x) = 2x^4 + 3x^3 - 3x^2 + 5x - 1$$

Parênteses — Calculando Polinômios

• Qual é a melhor maneira de calcular, por exemplo em $x = \frac{1}{2}$

$$P(x) = 2x^4 + 3x^3 - 3x^2 + 5x - 1$$

Maneira 'óbvia':

$$P\left(\frac{1}{2}\right) = 2 \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} + 3 \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} - 3 \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} + 5 \cdot \frac{1}{2} - 1 = \frac{5}{4}$$

Parênteses — Calculando Polinômios

• Qual é a melhor maneira de calcular, por exemplo em $x = \frac{1}{2}$

$$P(x) = 2x^4 + 3x^3 - 3x^2 + 5x - 1$$

Maneira 'óbvia':

$$P\left(\frac{1}{2}\right) = 2 \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} + 3 \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} - 3 \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} + 5 \cdot \frac{1}{2} - 1 = \frac{5}{4}$$

Temos um total de 10 multiplicações e 4 adições.

Parênteses — Calculando Polinômios

• Qual é a melhor maneira de calcular, por exemplo em $x = \frac{1}{2}$

$$P(x) = 2x^4 + 3x^3 - 3x^2 + 5x - 1$$

Maneira 'óbvia':

$$P\left(\frac{1}{2}\right) = 2 \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} + 3 \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} - 3 \cdot \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} + 5 \cdot \frac{1}{2} - 1 = \frac{5}{4}$$

- Temos um total de 10 multiplicações e 4 adições.
- Evidentemente, há estratégias melhores. Podemos armazenar os produtos parciais ao calcular potências de $\frac{1}{2}$.

• Vamos armazenar produtos parciais ao calcular potências de $\frac{1}{2}$.

$$\frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} = \left(\frac{1}{2}\right)^2$$
$$\left(\frac{1}{2}\right)^2 \cdot \frac{1}{2} = \left(\frac{1}{2}\right)^3$$
$$\left(\frac{1}{2}\right)^3 \cdot \frac{1}{2} = \left(\frac{1}{2}\right)^4$$

• Vamos armazenar produtos parciais ao calcular potências de $\frac{1}{2}$.

$$\frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} = \left(\frac{1}{2}\right)^2$$
$$\left(\frac{1}{2}\right)^2 \cdot \frac{1}{2} = \left(\frac{1}{2}\right)^3$$
$$\left(\frac{1}{2}\right)^3 \cdot \frac{1}{2} = \left(\frac{1}{2}\right)^4$$

Podemos agora somar os termos

$$P\left(\frac{1}{2}\right) = 2 \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^4 + 3 \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^3 - 3 \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^2 + 5 \cdot \frac{1}{2} - 1 = \frac{5}{4}$$

• Vamos armazenar produtos parciais ao calcular potências de $\frac{1}{2}$.

$$\frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} = \left(\frac{1}{2}\right)^2$$
$$\left(\frac{1}{2}\right)^2 \cdot \frac{1}{2} = \left(\frac{1}{2}\right)^3$$
$$\left(\frac{1}{2}\right)^3 \cdot \frac{1}{2} = \left(\frac{1}{2}\right)^4$$

Podemos agora somar os termos

$$P\left(\frac{1}{2}\right) = 2 \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^4 + 3 \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^3 - 3 \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^2 + 5 \cdot \frac{1}{2} - 1 = \frac{5}{4}$$

 Agora, temos 3 multiplicações por ¹/₂, mais 4 outras multiplicações. Ou seja, baixamos para 7 multiplicações e as mesmas 4 adições.

• Vamos armazenar produtos parciais ao calcular potências de $\frac{1}{2}$.

$$\frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} = \left(\frac{1}{2}\right)^2$$
$$\left(\frac{1}{2}\right)^2 \cdot \frac{1}{2} = \left(\frac{1}{2}\right)^3$$
$$\left(\frac{1}{2}\right)^3 \cdot \frac{1}{2} = \left(\frac{1}{2}\right)^4$$

Podemos agora somar os termos

$$P\left(\frac{1}{2}\right) = 2 \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^4 + 3 \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^3 - 3 \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^2 + 5 \cdot \frac{1}{2} - 1 = \frac{5}{4}$$

- Agora, temos 3 multiplicações por ¹/₂, mais 4 outras multiplicações. Ou seja, baixamos para 7 multiplicações e as mesmas 4 adições.
- Dá para fazer melhor?

Vamos escrever o polinômio "do avesso":

$$P(x) = -1 + x(5 - 3x + 3x^{2} + 2x^{3})$$

$$= -1 + x(5 + x(-3 + 3x + 2x^{2}))$$

$$= -1 + x(5 + x(-3 + x(3 + 2x)))$$

$$= -1 + x \cdot (5 + x \cdot (-3 + x \cdot (3 + 2 \cdot x)))$$

Vamos escrever o polinômio "do avesso":

$$P(x) = -1 + x(5 - 3x + 3x^{2} + 2x^{3})$$

$$= -1 + x(5 + x(-3 + 3x + 2x^{2}))$$

$$= -1 + x(5 + x(-3 + x(3 + 2x)))$$

$$= -1 + x \cdot (5 + x \cdot (-3 + x \cdot (3 + 2 \cdot x)))$$

Basta agora calcular de dentro para fora:

$$\begin{array}{ll} \text{multiplicar } \frac{1}{2} \cdot 2, & \text{somar} + 3 \rightarrow 4 \\ \\ \text{multiplicar } \frac{1}{2} \cdot 4, & \text{somar} - 3 \rightarrow -1 \\ \\ \text{multiplicar } \frac{1}{2} \cdot -1, & \text{somar} + 5 \rightarrow \frac{9}{2} \\ \\ \text{multiplicar } \frac{1}{2} \cdot \frac{9}{2}, & \text{somar} - 1 \rightarrow \frac{5}{4} \end{array}$$

Vamos escrever o polinômio "do avesso":

$$P(x) = -1 + x(5 - 3x + 3x^{2} + 2x^{3})$$

$$= -1 + x(5 + x(-3 + 3x + 2x^{2}))$$

$$= -1 + x(5 + x(-3 + x(3 + 2x)))$$

$$= -1 + x \cdot (5 + x \cdot (-3 + x \cdot (3 + 2 \cdot x)))$$

Basta agora calcular de dentro para fora:

multiplicar
$$\frac{1}{2} \cdot 2$$
, somar $+ 3 \rightarrow 4$ multiplicar $\frac{1}{2} \cdot 4$, somar $- 3 \rightarrow -1$ multiplicar $\frac{1}{2} \cdot -1$, somar $+ 5 \rightarrow \frac{9}{2}$ multiplicar $\frac{1}{2} \cdot \frac{9}{2}$, somar $- 1 \rightarrow \frac{5}{4}$

Chegamos a 4 multiplicações e 4 adições.

 Em geral, o Método de Horner aplicado a um polinômio de grau n requer n multiplicações e n adições.

- Em geral, o Método de Horner aplicado a um polinômio de grau n requer n multiplicações e n adições.
- Apesar de um polinômio na forma padrão $a_0 + a_1x + a_2x^2 + a_3x^3 + a_4x^4$ poder ser escrito como

$$a_0 + x(a_1 + x(a_2 + x(a_3 + x(a_4))))$$

- Em geral, o Método de Horner aplicado a um polinômio de grau n requer n multiplicações e n adições.
- Apesar de um polinômio na forma padrão $a_0 + a_1x + a_2x^2 + a_3x^3 + a_4x^4$ poder ser escrito como

$$a_0 + x(a_1 + x(a_2 + x(a_3 + x(a_4))))$$

Problemas de interpolação utilizam uma forma mais geral:

$$a_0 + (x - r_0)(a_1 + (x - r_1)(a_2 + (x - r_2)(a_3 + (x - r_3)(a_4))))$$

- Em geral, o Método de Horner aplicado a um polinômio de grau n requer n multiplicações e n adições.
- Apesar de um polinômio na forma padrão $a_0 + a_1x + a_2x^2 + a_3x^3 + a_4x^4$ poder ser escrito como

$$a_0 + x(a_1 + x(a_2 + x(a_3 + x(a_4))))$$

Problemas de interpolação utilizam uma forma mais geral:

$$a_0 + (x - r_0)(a_1 + (x - r_1)(a_2 + (x - r_2)(a_3 + (x - r_3)(a_4))))$$

 Os valores r_i são chamados de pontos base (se forem nulos, recuperamos a primeira forma).

• Custo para determinar o polinômio P(x): caro.

- Custo para determinar o polinômio P(x): caro.
 - resolução de um sistema linear $(n+1) \times (n+1)$ denso p. ex. Eliminação Gaussiana: $\mathcal{O}(n^3)$

- Custo para determinar o polinômio P(x): caro.
 - resolução de um sistema linear $(n+1) \times (n+1)$ denso p. ex. Eliminação Gaussiana: $\mathcal{O}(n^3)$
 - A Matriz de Vandermonde é mal-comportada numericamente (problemas de condicionamento, espec. para n grande e $x_i \approx x_j$)

- Custo para determinar o polinômio P(x): caro.
 - resolução de um sistema linear $(n+1) \times (n+1)$ denso p. ex. Eliminação Gaussiana: $\mathcal{O}(n^3)$
 - A Matriz de Vandermonde é mal-comportada numericamente (problemas de condicionamento, espec. para n grande e $x_i \approx x_j$)
- Custo para calcular P(x) (x qqer): uma vez conhecidos os coeficientes, *barato*, usando o método de Horner.

- Custo para determinar o polinômio P(x): *caro*.
 - resolução de um sistema linear $(n+1) \times (n+1)$ denso p. ex. Eliminação Gaussiana: $\mathcal{O}(n^3)$
 - A Matriz de Vandermonde é mal-comportada numericamente (problemas de condicionamento, espec. para n grande e $x_i \approx x_j$)
- Custo para calcular P(x) (x qqer): uma vez conhecidos os coeficientes, *barato*, usando o método de Horner.
- Cálculo das derivadas de P(x): *imediato*:

$$P'_n(x) = a_1 + 2a_2x + 3a_3x^2 + \ldots + (n-1)a_{n-1}x^{n-2} + na_nx^{n-1}$$

- Custo para determinar o polinômio P(x): caro.
 - resolução de um sistema linear $(n+1) \times (n+1)$ denso p. ex. Eliminação Gaussiana: $\mathcal{O}(n^3)$
 - A Matriz de Vandermonde é mal-comportada numericamente (problemas de condicionamento, espec. para n grande e $x_i \approx x_j$)
- Custo para calcular P(x) (x qqer): uma vez conhecidos os coeficientes, *barato*, usando o método de Horner.
- Cálculo das derivadas de P(x): imediato:

$$P'_n(x) = a_1 + 2a_2x + 3a_3x^2 + \ldots + (n-1)a_{n-1}x^{n-2} + na_nx^{n-1}$$

Interpolação incremental: interpolar por $(x_1, y_1), \ldots, (x_{n+1}, y_{n+1})$ é mais fácil se já sabemos $P_{n-1}(x)$ que interpola $(x_1, y_1), \ldots, (x_n, y_n)$?

- Custo para determinar o polinômio P(x): caro.
 - resolução de um sistema linear $(n+1) \times (n+1)$ denso p. ex. Eliminação Gaussiana: $\mathcal{O}(n^3)$
 - A Matriz de Vandermonde é mal-comportada numericamente (problemas de condicionamento, espec. para n grande e $x_i \approx x_j$)
- Custo para calcular P(x) (x qqer): uma vez conhecidos os coeficientes, *barato*, usando o método de Horner.
- Cálculo das derivadas de P(x): imediato:

$$P'_n(x) = a_1 + 2a_2x + 3a_3x^2 + \ldots + (n-1)a_{n-1}x^{n-2} + na_nx^{n-1}$$

- Interpolação incremental: interpolar por $(x_1, y_1), \ldots, (x_{n+1}, y_{n+1})$ é mais fácil se já sabemos $P_{n-1}(x)$ que interpola $(x_1, y_1), \ldots, (x_n, y_n)$?
 - Não. A cada novo ponto, precisamos calcular um novo sistema do zero.

 A interpolação de Lagrange envolve uma representação para polinômios diferente de uma combinação linear de monômios.

- A interpolação de Lagrange envolve uma representação para polinômios diferente de uma combinação linear de monômios.
- Dados $(x_1, y_1), \dots, (x_n, y_n)$, podemos encontrar um polinômio de grau d = n 1 que interpola os pontos.

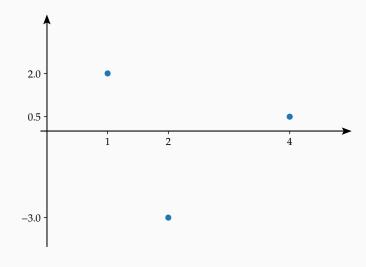
- A interpolação de Lagrange envolve uma representação para polinômios diferente de uma combinação linear de monômios.
- Dados $(x_1, y_1), \dots, (x_n, y_n)$, podemos encontrar um polinômio de grau d = n 1 que interpola os pontos.
- Por examplo, dados (x₁, y₁), (x₂, y₂), (x₃, y₃), o Polinômio Interpolador de Lagrange é

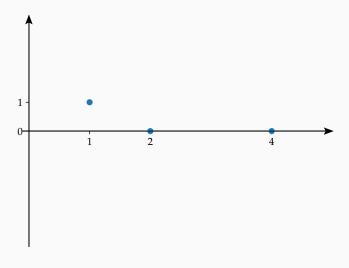
$$P_2(x) = y_1 \frac{(x - x_2)(x - x_3)}{(x_1 - x_2)(x_1 - x_3)} + y_2 \frac{(x - x_1)(x - x_3)}{(x_2 - x_1)(x_2 - x_3)} + y_3 \frac{(x - x_1)(x - x_2)}{(x_3 - x_1)(x_3 - x_2)}$$

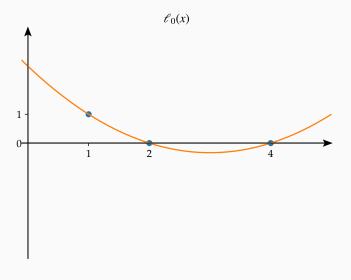
- A interpolação de Lagrange envolve uma representação para polinômios diferente de uma combinação linear de monômios.
- Dados $(x_1, y_1), \dots, (x_n, y_n)$, podemos encontrar um polinômio de grau d = n 1 que interpola os pontos.
- Por examplo, dados (x₁, y₁), (x₂, y₂), (x₃, y₃), o Polinômio Interpolador de Lagrange é

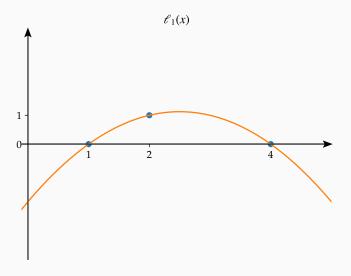
$$P_2(x) = y_1 \frac{(x - x_2)(x - x_3)}{(x_1 - x_2)(x_1 - x_3)} + y_2 \frac{(x - x_1)(x - x_3)}{(x_2 - x_1)(x_2 - x_3)} + y_3 \frac{(x - x_1)(x - x_2)}{(x_3 - x_1)(x_3 - x_2)}$$

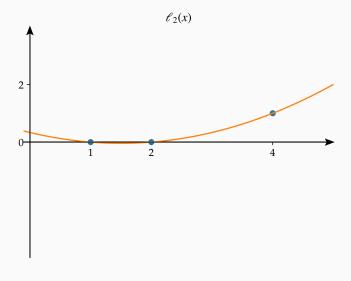
• Verifique que ele de fato interpola os $(x_i, y_i)!$











 Exemplo: Encontre o polinômio de Lagrange de grau 2 que interpola (0,1), (2,2), (3,4)

- Exemplo: Encontre o polinômio de Lagrange de grau 2 que interpola (0,1), (2,2), (3,4)
- Forma de Lagrange:

$$P_2(x) = 1 \frac{(x-2)(x-3)}{(0-2)(0-3)} + 2 \frac{(x-0)(x-3)}{(2-0)(2-3)} + 4 \frac{(x-0)(x-2)}{(3-0)(3-2)}$$

$$= \frac{1}{6}(x^2 - 5x + 6) + 2\left(-\frac{1}{2}\right)(x^2 - 3x) - 4\frac{1}{3}(x^2 - 2x)$$

$$= \frac{1}{2}x^2 - \frac{1}{2}x + 1$$

■ Caso geral: dados n pontos $(x_1, y_1), \ldots, (x_n, y_n)$, definimos para todos k entre 1 e n um polinômio de grau n-1

$$\ell_{k}(x) = \frac{(x - x_{1}) \dots (x - x_{k-1})(x - x_{k+1}) \dots (x - x_{n})}{(x_{k} - x_{1}) \dots (x_{k} - x_{k-1})(x_{k} - x_{k+1}) \dots (x_{k} - x_{n})}$$

$$\equiv \frac{\prod_{j \neq k} (x - x_{j})}{\prod_{j \neq k} (x_{k} - x_{j})} \quad Polinômios \ de \ Lagrange.$$

• Caso geral: dados n pontos $(x_1, y_1), \ldots, (x_n, y_n)$, definimos para todos k entre 1 e n um polinômio de grau n-1

$$\ell_{k}(x) = \frac{(x - x_{1}) \dots (x - x_{k-1})(x - x_{k+1}) \dots (x - x_{n})}{(x_{k} - x_{1}) \dots (x_{k} - x_{k-1})(x_{k} - x_{k+1}) \dots (x_{k} - x_{n})}$$

$$\equiv \frac{\prod_{j \neq k} (x - x_{j})}{\prod_{j \neq k} (x_{k} - x_{j})} \quad Polinômios \ de \ Lagrange.$$

• Ou seja: $\ell_k(x_k) = 1$ e $\ell_k(x_j) = 0$

■ Caso geral: dados n pontos $(x_1, y_1), \ldots, (x_n, y_n)$, definimos para todos k entre 1 e n um polinômio de grau n-1

$$\ell_{k}(x) = \frac{(x - x_{1}) \dots (x - x_{k-1})(x - x_{k+1}) \dots (x - x_{n})}{(x_{k} - x_{1}) \dots (x_{k} - x_{k-1})(x_{k} - x_{k+1}) \dots (x_{k} - x_{n})}$$

$$\equiv \frac{\prod_{j \neq k} (x - x_{j})}{\prod_{j \neq k} (x_{k} - x_{j})} \quad Polinômios \ de \ Lagrange.$$

- Ou seja: $\ell_k(x_k) = 1$ e $\ell_k(x_j) = 0$
- Para a achar o polinômio completo, basta somar os ℓ_k , com um fator de escala para levar os pontos de 1 ao y correspondente:

$$P_{n-1}(x) = y_1 \ell_1(x) + \ldots + y_n \ell_n(x) \equiv \sum_{i=0}^n y_i \ell_i(x)$$

■ Importante: dados n pontos com x_i distintos, $h\acute{a}$ um \acute{u} nico polinômio de grau n-1 ou menor que passa por todos (x_i, y_i) .

- Importante: dados n pontos com x_i distintos, $h\acute{a}$ um único polinômio de grau n-1 ou menor que passa por todos (x_i, y_i) .
- Prova: Suponha que existam P(x) e Q(x), de grau máximo n-1, que interpolam os n pontos.

- Importante: dados n pontos com x_i distintos, $h\acute{a}$ um único polinômio de grau n-1 ou menor que passa por todos (x_i, y_i) .
- Prova: Suponha que existam P(x) e Q(x), de grau máximo n-1, que interpolam os n pontos.
- $P(x_1) = Q(x_1) = y_1, P(x_2) = Q(x_2) = y_2, \dots P(x_n) = Q(x_n) = y_n$

- Importante: dados n pontos com x_i distintos, $h\acute{a}$ um único polinômio de grau n-1 ou menor que passa por todos (x_i, y_i) .
- Prova: Suponha que existam P(x) e Q(x), de grau máximo n-1, que interpolam os n pontos.
- $P(x_1) = Q(x_1) = y_1, P(x_2) = Q(x_2) = y_2, \dots P(x_n) = Q(x_n) = y_n$
- Seja H(x) = P(x) Q(x)

- Importante: dados n pontos com x_i distintos, $h\acute{a}$ um único polinômio de grau n-1 ou menor que passa por todos (x_i, y_i) .
- Prova: Suponha que existam P(x) e Q(x), de grau máximo n-1, que interpolam os n pontos.
- $P(x_1) = Q(x_1) = y_1, P(x_2) = Q(x_2) = y_2, \dots P(x_n) = Q(x_n) = y_n$
- Seja H(x) = P(x) Q(x)
- Então $0 = H(x_1) = H(x_2) = ... = H(x_n)$ (*H* tem *n* zeros)

- Importante: dados n pontos com x_i distintos, $h\acute{a}$ um único polinômio de grau n-1 ou menor que passa por todos (x_i, y_i) .
- Prova: Suponha que existam P(x) e Q(x), de grau máximo n-1, que interpolam os n pontos.
- $P(x_1) = Q(x_1) = y_1, P(x_2) = Q(x_2) = y_2, \dots P(x_n) = Q(x_n) = y_n$
- Seja H(x) = P(x) Q(x)
- Então $0 = H(x_1) = H(x_2) = ... = H(x_n)$ (*H* tem *n* zeros)
- Pelo Teorema Fundamental da Álgebra, um polinômio de grau d tem no máximo d zeros (a não ser que seja nulo).

- Importante: dados n pontos com x_i distintos, $h\acute{a}$ um único polinômio de grau n-1 ou menor que passa por todos (x_i, y_i) .
- Prova: Suponha que existam P(x) e Q(x), de grau máximo n-1, que interpolam os n pontos.
- $P(x_1) = Q(x_1) = y_1, P(x_2) = Q(x_2) = y_2, \dots P(x_n) = Q(x_n) = y_n$
- Seja H(x) = P(x) Q(x)
- Então $0 = H(x_1) = H(x_2) = ... = H(x_n)$ (*H* tem *n* zeros)
- Pelo Teorema Fundamental da Álgebra, um polinômio de grau d tem no máximo d zeros (a não ser que seja nulo).
- Então, H é nulo, e $P(x) \equiv Q(x)$

■ Exemplo: Encontre o polinômio de grau 3 ou menor que interpola os pontos (0,2), (1,1), (2,0), (3,-1)

- Exemplo: Encontre o polinômio de grau 3 ou menor que interpola os pontos (0,2), (1,1), (2,0), (3,-1)
- Forma de Lagrange:

$$P(x) = 2\frac{(x-1)(x-2)(x-3)}{(0-1)(0-2)(0-3)} + 1\frac{(x-0)(x-2)(x-3)}{(1-0)(1-2)(1-3)} + 0\frac{(x-0)(x-1)(x-3)}{(2-0)(2-1)(2-3)} - 1\frac{(x-0)(x-1)(x-2)}{(3-0)(3-1)(3-2)} = \frac{1}{3}(x^3 - 6x^2 + 11x - 6) + \frac{1}{2}(x^3 - 5x^2 + 6x) - \frac{1}{6}(x^3 + x^2 + 2x) = -x + 2$$

- Exemplo: Encontre o polinômio de grau 3 ou menor que interpola os pontos (0,2), (1,1), (2,0), (3,-1)
- Forma de Lagrange:

$$P(x) = 2\frac{(x-1)(x-2)(x-3)}{(0-1)(0-2)(0-3)} + 1\frac{(x-0)(x-2)(x-3)}{(1-0)(1-2)(1-3)} + 0\frac{(x-0)(x-1)(x-3)}{(2-0)(2-1)(2-3)} - 1\frac{(x-0)(x-1)(x-2)}{(3-0)(3-1)(3-2)} = \frac{1}{3}(x^3 - 6x^2 + 11x - 6) + \frac{1}{2}(x^3 - 5x^2 + 6x) - \frac{1}{6}(x^3 + x^2 + 2x) = -x + 2$$

O teorema anterior garante que há um único polinômio de grau
 3 ou menor passando pelos 4 pontos.

- Exemplo: Encontre o polinômio de grau 3 ou menor que interpola os pontos (0,2), (1,1), (2,0), (3,-1)
- Forma de Lagrange:

$$P(x) = 2\frac{(x-1)(x-2)(x-3)}{(0-1)(0-2)(0-3)} + 1\frac{(x-0)(x-2)(x-3)}{(1-0)(1-2)(1-3)} + 0\frac{(x-0)(x-1)(x-3)}{(2-0)(2-1)(2-3)} - 1\frac{(x-0)(x-1)(x-2)}{(3-0)(3-1)(3-2)} = \frac{1}{3}(x^3 - 6x^2 + 11x - 6) + \frac{1}{2}(x^3 - 5x^2 + 6x) - \frac{1}{6}(x^3 + x^2 + 2x) = -x + 2$$

- O teorema anterior garante que há um único polinômio de grau
 3 ou menor passando pelos 4 pontos.
- Isso não significa que ele precise ser de grau 3!

• Custo para determinar o polinômio P(x): barato.

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - Escrevemos P(x) diretamente, sem ter de resolver sistema algum.

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - Escrevemos P(x) diretamente, sem ter de resolver sistema algum.
 - Entretanto, obter a forma $P_n(x) = a_0 + a_1x + ... + a_nx^n$ é caro $(\mathcal{O}(n^2)$ operações para cada ℓ_i , $\mathcal{O}(n^3)$ para $P_n(x)$)

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - Escrevemos P(x) diretamente, sem ter de resolver sistema algum.
 - Entretanto, obter a forma $P_n(x) = a_0 + a_1x + ... + a_nx^n$ é caro $(\mathcal{O}(n^2))$ operações para cada ℓ_i , $\mathcal{O}(n^3)$ para $P_n(x)$
- Custo para calcular P(x), x qqer: significativo.

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - Escrevemos P(x) diretamente, sem ter de resolver sistema algum.
 - Entretanto, obter a forma $P_n(x) = a_0 + a_1x + ... + a_nx^n$ é caro $(\mathcal{O}(n^2))$ operações para cada ℓ_i , $\mathcal{O}(n^3)$ para $P_n(x)$
- Custo para calcular P(x), x qqer: significativo.
 - não precisamos dos a_n para calcular somente alguns pontos.

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - Escrevemos P(x) diretamente, sem ter de resolver sistema algum.
 - Entretanto, obter a forma $P_n(x) = a_0 + a_1x + ... + a_nx^n$ é caro $(\mathcal{O}(n^2))$ operações para cada ℓ_i , $\mathcal{O}(n^3)$ para $P_n(x)$
- Custo para calcular P(x), x qqer: significativo.
 - não precisamos dos a_n para calcular somente alguns pontos.
 - para cada $\ell_i(x)$, n subtrações e n multiplicações

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - Escrevemos P(x) diretamente, sem ter de resolver sistema algum.
 - Entretanto, obter a forma $P_n(x) = a_0 + a_1x + ... + a_nx^n$ é caro $(\mathcal{O}(n^2))$ operações para cada ℓ_i , $\mathcal{O}(n^3)$ para $P_n(x)$
- Custo para calcular P(x), x qqer: significativo.
 - não precisamos dos a_n para calcular somente alguns pontos.
 - para cada $\ell_i(x)$, n subtrações e n multiplicações
 - n^2 é melhor do que n^3 para os a_n

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - Escrevemos P(x) diretamente, sem ter de resolver sistema algum.
 - Entretanto, obter a forma $P_n(x) = a_0 + a_1x + ... + a_nx^n$ é caro $(\mathcal{O}(n^2))$ operações para cada ℓ_i , $\mathcal{O}(n^3)$ para $P_n(x)$
- Custo para calcular P(x), x qqer: significativo.
 - não precisamos dos a_n para calcular somente alguns pontos.
 - para cada $\ell_i(x)$, n subtrações e n multiplicações
 - n^2 é melhor do que n^3 para os a_n
- Cálculo das derivadas de P(x): não imediato.

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - Escrevemos P(x) diretamente, sem ter de resolver sistema algum.
 - Entretanto, obter a forma $P_n(x) = a_0 + a_1x + ... + a_nx^n$ é caro $(\mathcal{O}(n^2))$ operações para cada ℓ_i , $\mathcal{O}(n^3)$ para $P_n(x)$
- Custo para calcular P(x), x qqer: significativo.
 - não precisamos dos a_n para calcular somente alguns pontos.
 - para cada $\ell_i(x)$, n subtrações e n multiplicações
 - n^2 é melhor do que n^3 para os a_n
- Cálculo das derivadas de P(x): não imediato.
 - A derivada de cada ℓ_i gera N termos, com (N-1) produtos cada

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - Escrevemos P(x) diretamente, sem ter de resolver sistema algum.
 - Entretanto, obter a forma $P_n(x) = a_0 + a_1x + ... + a_nx^n$ é caro $(\mathcal{O}(n^2)$ operações para cada ℓ_i , $\mathcal{O}(n^3)$ para $P_n(x)$)
- Custo para calcular P(x), x qqer: significativo.
 - não precisamos dos a_n para calcular somente alguns pontos.
 - para cada $\ell_i(x)$, n subtrações e n multiplicações
 - n^2 é melhor do que n^3 para os a_n
- Cálculo das derivadas de P(x): não imediato.
 - A derivada de cada ℓ_i gera N termos, com (N-1) produtos cada
- Interpolação incremental: Não. A cada novo ponto, precisamos reconstruir o polinômio completo (o que é barato, entretanto).

 Os polinômos de Newton são outra forma de construir polinômios interpoladores.

- Os polinômos de Newton são outra forma de construir polinômios interpoladores.
- Duas vantagens principais:

- Os polinômos de Newton são outra forma de construir polinômios interpoladores.
- Duas vantagens principais:
 - Cálcular P(x) para x qualquer é barato

- Os polinômos de Newton são outra forma de construir polinômios interpoladores.
- Duas vantagens principais:
 - Cálcular P(x) para x qualquer é barato
 - Possibilitam interpolação incremental (adicionar um novo ponto (x_{n+1}, y_{n+1}) dado um polinômio que interpola outros (x_n, y_n)).

• Queremos interpolar $(x_0, y_0), (x_1, y_1), \dots, (x_n, y_n)$

- Queremos interpolar $(x_0, y_0), (x_1, y_1), \dots, (x_n, y_n)$
- **passo 0**: Polinômio de grau 0 que interpola (x_0, y_0) :

$$P_0(x) = y_0$$

• passo 1: Polinômio de grau 1 que interpola (x_0, y_0) e (x_1, y_1) :

- passo 1: Polinômio de grau 1 que interpola (x_0, y_0) e (x_1, y_1) :
- Aproveitamos $P_0(x)$, que já interpola (x_0, y_0) :

$$P_1(x) = P_0(x) + M_1(x)$$

- **passo 1**: Polinômio de grau 1 que interpola (x_0, y_0) **e** (x_1, y_1) :
- Aproveitamos $P_0(x)$, que já interpola (x_0, y_0) :

$$P_1(x) = P_0(x) + M_1(x)$$

• $M_1(x)$ tem grau 1, e satisfaz

$$\underbrace{P_1(x_0)}_{y_0} = \underbrace{P_0(x_0)}_{y_0} + M_1(x_0) \implies M_1(x_0) = 0$$

- **passo 1**: Polinômio de grau 1 que interpola (x_0, y_0) **e** (x_1, y_1) :
- Aproveitamos $P_0(x)$, que já interpola (x_0, y_0) :

$$P_1(x) = P_0(x) + M_1(x)$$

• $M_1(x)$ tem grau 1, e satisfaz

$$\underbrace{P_1(x_0)}_{y_0} = \underbrace{P_0(x_0)}_{y_0} + M_1(x_0) \implies M_1(x_0) = 0$$

• Então, x_0 é raiz de $M_1(x)$, logo $M_1(x) = c_1(x - x_0)$.

$$P_1(x_1) = P_0(x_1) + \underbrace{c_1(x_1 - x_0)}_{M_1(x_1)} \Longrightarrow$$

$$c_1 = \frac{P_1(x_1) - P_0(x_1)}{x_1 - x_0} = \frac{y_1 - P_0(x_1)}{x_1 - x_0}$$

■ **passo 2**: Polinômio de grau 2 que interpola (x_0, y_0) , (x_1, y_1) e (x_2, y_2) :

$$P_2(x) = P_1(x) + M_2(x)$$

■ passo 2: Polinômio de grau 2 que interpola (x_0, y_0) , (x_1, y_1) e (x_2, y_2) :

$$P_2(x) = P_1(x) + M_2(x)$$

• $M_2(x)$ tem grau 2, e satisfaz

$$\underbrace{\frac{P_2(x_0)}{y_0}}_{y_0} = \underbrace{\frac{P_1(x_0)}{y_0}}_{y_0} + M_2(x_0) \\
\underbrace{P_2(x_1)}_{y_1} = \underbrace{\frac{P_1(x_1)}{y_1}}_{y_1} + M_2(x_1)$$

$$\implies M_2(x_0) = M_2(x_1) = 0$$

■ passo 2: Polinômio de grau 2 que interpola (x_0, y_0) , (x_1, y_1) e (x_2, y_2) :

$$P_2(x) = P_1(x) + M_2(x)$$

• $M_2(x)$ tem grau 2, e satisfaz

$$\frac{P_2(x_0)}{y_0} = \underbrace{P_1(x_0)}_{y_0} + M_2(x_0) \\
\underbrace{P_2(x_1)}_{y_1} = \underbrace{P_1(x_1)}_{y_1} + M_2(x_1)$$

$$\implies M_2(x_0) = M_2(x_1) = 0$$

■ Então, $M_2(x) = c_2(x - x_0)(x - x_1)$. Substituindo $x \leftarrow x_2$

$$y_2 = P_2(x_2) = P_1(x_2) + \underbrace{c_2(x_2 - x_0)(x_2 - x_1)}_{M_2(x_2)} \Longrightarrow$$

$$c_2 = \frac{y_2 - P_1(x_2)}{(x_2 - x_0)(x_2 - x_1)}$$

■ **passo k**: Polinômio de grau k que interpola $(x_0, y_0), \ldots, (x_k, y_k)$

- **passo k**: Polinômio de grau k que interpola $(x_0, y_0), \ldots, (x_k, y_k)$
- no passo anterior, chegamos a P_{k-1} que interpola $(x_0, y_0), \dots, (x_{k-1}, y_{k-1}).$

$$P_k(x) = P_{k-1}(x) + M_k(x)$$
 $M_k(x)$ tem grau k.

- **passo k**: Polinômio de grau k que interpola $(x_0, y_0), \ldots, (x_k, y_k)$
- no passo anterior, chegamos a P_{k-1} que interpola $(x_0, y_0), \dots, (x_{k-1}, y_{k-1}).$

$$P_k(x) = P_{k-1}(x) + M_k(x)$$
 $M_k(x)$ tem grau k.

■ Para qualqer $i \in \{0, 1, \dots, k-1\}$, temos

$$\underbrace{P_k(x_i)}_{y_i} = \underbrace{P_{k-1}(x_i)}_{y_i} + M_k(x_i) \implies M_k(x_i) = 0$$

- **passo k**: Polinômio de grau k que interpola $(x_0, y_0), \dots, (x_k, y_k)$
- no passo anterior, chegamos a P_{k-1} que interpola $(x_0, y_0), \dots, (x_{k-1}, y_{k-1}).$

$$P_k(x) = P_{k-1}(x) + M_k(x)$$
 $M_k(x)$ tem grau k.

■ Para qualqer $i \in \{0, 1, ..., k-1\}$, temos

$$\underbrace{P_k(x_i)}_{y_i} = \underbrace{P_{k-1}(x_i)}_{y_i} + M_k(x_i) \implies M_k(x_i) = 0$$

■ Então, $M_k(x) = c_k(x - x_0) \dots (x - x_{k-1})$. Subst. $x \leftarrow x_k$ $y_k = P_k(x_k) = P_{k-1}(x_k) + \underbrace{c_k(x_k - x_0) \dots (x_k - x_{k-1})}_{M_k(x_k)} \Longrightarrow$

$$c_k = \frac{y_k - P_{k-1}(x_k)}{(x_k - x_0) \dots (x_k - x_{k-1})} \equiv \frac{y_k - P_{k-1}(x_k)}{\prod_{j=0}^{k-1} (x_k - x_j)}$$

• Geramos $P_k(x)$ incrementalmente, somando $M_k(x)$ ao $P_{n-1}(x)$. Após N passos:

$$P_N(x) = M_0(x) + M_1(x) + \ldots + M_N(x)$$

• Geramos $P_k(x)$ incrementalmente, somando $M_k(x)$ ao $P_{n-1}(x)$. Após N passos:

$$P_N(x) = M_0(x) + M_1(x) + \ldots + M_N(x)$$

• Sendo que cada $M_i(x)$ pode ser escrito como

$$M_i(x) = c_i n_i(x)$$
 onde $n_i(x) = \prod_{j=0}^{i-1} (x - x_j)$

• Geramos $P_k(x)$ incrementalmente, somando $M_k(x)$ ao $P_{n-1}(x)$. Após N passos:

$$P_N(x) = M_0(x) + M_1(x) + \ldots + M_N(x)$$

• Sendo que cada $M_i(x)$ pode ser escrito como

$$M_i(x) = c_i n_i(x)$$
 onde $n_i(x) = \prod_{j=0}^{i-1} (x - x_j)$

Ou seja

$$P_N(x) = c_0 n_0(x) + c_1 n_1(x) + \ldots + c_n n_N(x) \equiv \sum_{i=0}^{N} c_i n_i(x)$$

$$P_N(x) = \sum_{i=0}^N c_i n_i(x)$$

 Os n_i(x) são os Polinômios de Newton (compare com os Polinômios de Lagrange acima)

$$n_0(x) = 1$$

$$n_1(x) = x - x_0$$

$$n_2(x) = (x - x_0)(x - x_1)$$

$$\vdots$$

$$n_k(x) = (x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_{k-1})$$

$$P_N(x) = \sum_{i=0}^N c_i n_i(x)$$

 Os n_i(x) são os Polinômios de Newton (compare com os Polinômios de Lagrange acima)

$$n_0(x) = 1$$

$$n_1(x) = x - x_0$$

$$n_2(x) = (x - x_0)(x - x_1)$$

$$\vdots$$

$$n_k(x) = (x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_{k-1})$$

 Já vimos como determinar os c_i diretamente. Mas há uma maneira mais eficiente e sistemática.

■ Vamos supor que estamos interpolando n pontos advindos de uma função, $(x_1, f(x_1)), \ldots, (x_n, f(x_n))$

- Vamos supor que estamos interpolando n pontos advindos de uma função, $(x_1, f(x_1)), \ldots, (x_n, f(x_n))$
- Seja $f[x_1 ... x_n]$ o coeficiente do termo em x^{n-1} no polinômio (único!) que interpola $(x_1, f(x_1)), ..., (x_n, f(x_n))$.

- Vamos supor que estamos interpolando n pontos advindos de uma função, $(x_1, f(x_1)), \ldots, (x_n, f(x_n))$
- Seja $f[x_1 ... x_n]$ o coeficiente do termo em x^{n-1} no polinômio (único!) que interpola $(x_1, f(x_1)), ..., (x_n, f(x_n))$.
- Por exemplo, vimos que $P(x) = \frac{1}{2}x^2 \frac{1}{2}x + 1$ interpola os pontos (0,1),(2,2),(3,4)

- Vamos supor que estamos interpolando n pontos advindos de uma função, $(x_1, f(x_1)), \ldots, (x_n, f(x_n))$
- Seja $f[x_1 ... x_n]$ o coeficiente do termo em x^{n-1} no polinômio (único!) que interpola $(x_1, f(x_1)), ..., (x_n, f(x_n))$.
- Por exemplo, vimos que $P(x) = \frac{1}{2}x^2 \frac{1}{2}x + 1$ interpola os pontos (0,1),(2,2),(3,4)
- Então, $f[0\ 2\ 3] = \frac{1}{2}$

• Seja $f[x_0...x_{n-1}]$ o coeficiente do termo em x^{n-1} no polinômio (único!) que interpola $(x_0, f(x_0)), ..., (x_n, f(x_n))$.

- Seja $f[x_0...x_{n-1}]$ o coeficiente do termo em x^{n-1} no polinômio (único!) que interpola $(x_0, f(x_0)), ..., (x_n, f(x_n))$.
- Segundo esta notação, temos a fórmula de diferenças divididas de Newton

$$P(x) = f[x_1] + f[x_1 \ x_2](x - x_1)$$

$$+ f[x_1 \ x_2 \ x_3](x - x_1)(x - x_2)$$

$$+ f[x_1 \ x_2 \ x_3 \ x_4](x - x_1)(x - x_2)(x - x_3)$$

$$+ \dots$$

$$+ f[x_1 \dots x_n](x - x_1) \dots (x - x_{n-1})$$

• Os coeficientes $f[x_1 ... x_k]$ podem ser calculados recursivamente. Começamos listando os pontos:

$$\begin{array}{c|c} x_1 & f(x_1) \\ x_2 & f(x_2) \\ \vdots & \vdots \\ x_n & f(x_n) \end{array}$$

• Os coeficientes $f[x_1 ... x_k]$ podem ser calculados recursivamente. Começamos listando os pontos:

$$\begin{array}{c|cc} x_1 & f(x_1) \\ x_2 & f(x_2) \\ \vdots & \vdots \\ x_n & f(x_n) \end{array}$$

As diferenças divididas são os números reais

$$f[x_k] = f(x_k)$$

$$f[x_k | x_{k+1}] = \frac{f[x_{k+1}] - f[x_k]}{x_{k+1} - x_k}$$

$$f[x_k | x_{k+1} | x_{k+2}] = \frac{f[x_{k+1} | x_{k+2}] - f[x_k | x_{k+1}]}{x_{k+2} - x_k}$$

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

As diferenças divididas são os números reais

$$f[x_k] = f(x_k)$$

$$f[x_k x_{k+1}] = \frac{f[x_{k+1}] - f[x_k]}{x_{k+1} - x_k}$$

$$f[x_k x_{k+1} x_{k+2}] = \frac{f[x_{k+1} x_{k+2}] - f[x_k x_{k+1}]}{x_{k+2} - x_k}$$

$$f[x_k x_{k+1} x_{k+2} x_{k+3}] = \frac{f[x_{k+1} x_{k+2} x_{k+3}] - f[x_k x_{k+1} x_{k+2}]}{x_{k+3} - x_k}$$

As diferenças divididas são os números reais

$$f[x_{k}] = f(x_{k})$$

$$f[x_{k} x_{k+1}] = \frac{f[x_{k+1}] - f[x_{k}]}{x_{k+1} - x_{k}}$$

$$f[x_{k} x_{k+1} x_{k+2}] = \frac{f[x_{k+1} x_{k+2}] - f[x_{k} x_{k+1}]}{x_{k+2} - x_{k}}$$

$$f[x_{k} x_{k+1} x_{k+2} x_{k+3}] = \frac{f[x_{k+1} x_{k+2} x_{k+3}] - f[x_{k} x_{k+1} x_{k+2}]}{x_{k+3} - x_{k}}$$

O polinômio interpolador é

$$P(x) = \sum_{i=1}^{n} f[x_1 \dots x_i](x - x_1) \dots (x - x_{i-1})$$

Os cálculos podem ser arranjados em uma tabela:

$$x_1 \mid f[x_1]$$
 $f[x_1 \mid x_2]$
 $x_2 \mid f[x_2] \qquad f[x_1 \mid x_2 \mid x_3]$
 $f[x_2 \mid x_3] \qquad f[x_3]$

Os cálculos podem ser arranjados em uma tabela:

$$x_1 \mid f[x_1]$$
 $f[x_1 \mid x_2]$
 $x_2 \mid f[x_2] \qquad f[x_1 \mid x_2 \mid x_3]$
 $f[x_2 \mid x_3] \qquad f[x_3]$

 Os coeficientes do polinômio interpolador podem ser lidos no lado superior do triângulo

$$\begin{array}{c|cccc}
0 & 1 & & & \\
& & \frac{1}{2} & & \\
2 & 2 & & \frac{2-\frac{1}{2}}{3-0} & = \frac{1}{2} \\
3 & 4 & & & & \\
\end{array}$$

$$\begin{array}{c|cccc}
0 & 1 & & & \\
& & \frac{1}{2} & & \\
2 & 2 & & \frac{1}{2} & \\
& & 2 & & \\
3 & 4 & & & \\
\end{array}$$

 Exemplo: Encontre o polinômio de grau 2 que interpola (0,1),(2,2),(3,4)

$$\begin{array}{c|cccc}
0 & 1 & & \\
 & \frac{1}{2} & \\
2 & 2 & \frac{1}{2} \\
 & & 2 & \\
3 & 4 & & \\
\end{array}$$

Lendo os coeficientes no topo do triângulo, temos

$$P(x) = 1 + \frac{1}{2}(x - 0) + \frac{1}{2}(x - 0)(x - 2)$$

 Exemplo: Encontre o polinômio de grau 2 que interpola (0,1),(2,2),(3,4)

$$\begin{array}{c|cccc}
0 & 1 & & \\
 & \frac{1}{2} & \\
2 & 2 & \frac{1}{2} \\
 & 2 & 3 & 4 &
\end{array}$$

Lendo os coeficientes no topo do triângulo, temos

$$P(x) = \frac{1}{2}(x-0) + \frac{1}{2}(x-0)(x-2)$$

Ou, na forma aninhada (Horner):

$$P(x) = 1 + (x - 0) \left(\frac{1}{2} + (x - 2) \cdot \frac{1}{2} \right)$$
 (pontos base $r_1 = 0, r_2 = 2$)

Diferenças Divididas: Interpolação Incremental

• O que acontece se obtemos mais dados?

Diferenças Divididas: Interpolação Incremental

- O que acontece se obtemos mais dados?
- Vamos tentar adicionar o ponto (1,0) ao exemplo anterior:



Diferenças Divididas: Interpolação Incremental

- O que acontece se obtemos mais dados?
- Vamos tentar adicionar o ponto (1,0) ao exemplo anterior:

Lendo os coeficientes no topo do triângulo, temos

$$P(x) = 1 + \frac{1}{2}(x-0) + \frac{1}{2}(x-0)(x-2) - \frac{1}{2}(x-0)(x-2)(x-3)$$

• Custo para determinar o polinômio P(x): barato.

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - feito recursivamente via diferenças divididas

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - feito recursivamente via diferenças divididas
- Custo para calcular P(x), x qqer: barato.

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - feito recursivamente via diferenças divididas
- Custo para calcular P(x), x qqer: barato.
 - Método de Horner com pontos base: *n* pontos, 3*n* operações

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - feito recursivamente via diferenças divididas
- Custo para calcular P(x), x qqer: barato.
 - Método de Horner com pontos base: *n* pontos, 3*n* operações
- Cálculo das derivadas de P(x): imediato.

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - feito recursivamente via diferenças divididas
- Custo para calcular P(x), x qqer: barato.
 - Método de Horner com pontos base: n pontos, 3n operações
- Cálculo das derivadas de P(x): imediato.
 - Podemos obter derivadas iterativamente, assim como calculamos o valor de P(x) para um dado x

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - feito recursivamente via diferenças divididas
- Custo para calcular P(x), x qqer: barato.
 - Método de Horner com pontos base: n pontos, 3n operações
- Cálculo das derivadas de P(x): imediato.
 - Podemos obter derivadas iterativamente, assim como calculamos o valor de P(x) para um dado x
- Interpolação incremental: Sim!

- Custo para determinar o polinômio P(x): barato.
 - feito recursivamente via diferenças divididas
- Custo para calcular P(x), x qqer: barato.
 - Método de Horner com pontos base: n pontos, 3n operações
- Cálculo das derivadas de P(x): imediato.
 - Podemos obter derivadas iterativamente, assim como calculamos o valor de P(x) para um dado x
- Interpolação incremental: Sim!
 - nova linha na tabela (ver acima)