# Matemática

**Polinômios** 

Prof. Edson Alves Faculdade UnB Gama

## Definição de polinômios

Seja A o conjuntos dos coeficientes e V o conjuntos das variáveis. Um polinômio é definido por meio de elementos de A e de um subconjunto de variáveis de V através de adições e multiplicações.

#### Polinômios univariados

Um polinômio univariado, isto é, definido em uma única variável x, pode ser escrito como

$$a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \ldots + a_N x^N$$

Em forma de somatório,

$$\sum_{i=0}^N a_i x^i$$

O maior expoente da variável x na expressão que define o polinômio (N nas notações acima, se  $a_N \neq 0$ ) é denominado **grau** do polinômio.

#### Polinômios em C/C++

Polinômios podem ser representados em C/C++ através de *arrays* ou de vetores:

```
using polynomial = vector<int>;
```

Observe que um polinômio de grau N tem N+1 coeficientes:

```
int degree(const polynomial& p) { return p.size() - 1; }
```

Em geral, os coeficientes são armazenados do termo constante ao termo que determina o grau do polinômio.

```
polynomial p { 6, -5, 1 }; //p(x) = x^2 - 5x + 6
```

# Função polinomial

ullet Todo polinômio está associado a uma função p(x) dada por

$$p(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \ldots + a_N x^N$$

• Para computar o valor  $y_0$  associado ao valor  $x_0$  por p(x), basta substituir todas as ocorrências de x no polinômio por  $x_0$ , isto é,

$$y_0 = a_0 + a_1 x_0 + a_2 x_0^2 + \ldots + a_N x_0^N$$

ullet O cálculo de  $y_0$  tem complexidade  $O(N^2)$ , se cada termo  $x^i$  for computado por meio de somas repetidas

## Algoritmo de Horner

- ullet O algoritmo de Horner computa  $y_0=p(x_0)$  com complexidade O(N)
- Este algoritmo é baseado na regra de Horner:

$$(a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \ldots + a_N x^N = a_0 + x(a_1 + x(a_2 + \ldots + x(a_N) + \ldots)))$$

- ullet O algoritmo inicia fazendo  $y_0 \leftarrow 0$  e  $i \leftarrow N$
- Para cada i ele atualiza o valor de y por meio de duas operações:
  - 1.  $y_0 \leftarrow y_0 \times x_0$
  - 2.  $y_0 \leftarrow y_0 + a_i$
- ullet Em seguida, o valor de i é decrementado

#### Implementação do algoritmo de Horner

```
int evaluate(const polynomial& p, int x)
{
    int y = 0, N = degree(p);
    for (int i = N; i >= 0; --i)
        {
            y *= x;
            y += p[i];
        }
    return y;
}
```

## Zeros de polinômios

- ullet Se  $p(x_0)=0$ , dizemos que  $x_0$  é um **zero** (ou raiz) de p(x)
- ullet O Teorema Fundamental da Álgebra afirma que um polinômio de grau N tem N raízes complexas (não necessariamente distintas)
- ullet O polinômio  $p(x)=a_0+a_1x$ , com  $a_1
  eq 0$ , tem um único zero, a saber:

$$x=-rac{a_0}{a_1}$$

#### Zeros de polinômios

• O polinômio  $p(x)=a_0+a_1x+a_2x^2$ , com  $a_2\neq 0$ , tem duas raízes complexas, que podem ser obtidas por meio da fórmula de Bhaskara:

$$x=rac{-b\pm\sqrt{b^2-4ac}}{2a}$$

- Há expressões semelhantes para polinômios de grau 3 (Formula de Cardano/Tartaglia) e 4 (Fórmula de Ferrari), porém não são de fácil memorização
- Para polinômios de grau 5 ou maior, Galois mostrou, usando a Teoria dos Grupos, que não há expressão racional para computar suas raízes

## Adição de polinômios

A adição de dois polinômios  $p(x)=a_0+a_1x+\ldots+a_Nx^N$  e  $q(x)=b_0+b_1x+\ldots+b_Mx^M$  resulta em um polinômio

$$r(x) = p(x) + q(x) = (a_0 + b_0) + (a_1 + b_1)x + \ldots + (a_R + b_R)x^R,$$

onde  $R \leq \max\{N,M\}$  ,  $a_i = 0$  , se i > N e  $b_j = 0$  , se j > M .

## Implementação da adição de polinômios

```
polynomial operator+(const polynomial& p, const polynomial& q)
    int N = degree(p), M = degree(q);
    polynomial r(max(N, M) + 1, 0);
    for (int i = 0; i <= N; ++i)
        r[i] += p[i];
    for (int i = 0; i <= M; ++i)
        r[i] += q[i];
    while (not r.empty() and r.back() == 0)
        r.pop_back();
   if (r.empty())
        r.pop_back(0);
    return r;
```

# Multiplicação de polinômios

- A multiplicação de polinômios é feita por meio da aplicação da distributividade
- ullet Se  $\operatorname{grau}(p(x))=N$ ,  $\operatorname{grau}(q(x))=M$  e r(x)=p(x)q(x), então  $\operatorname{grau}(r(x))=NM$
- Se p(x) em coeficientes  $a_0, a_1, \ldots, a_N$  e q(x) tem coeficientes  $b_1, b_2, \ldots, b_M$ , então os coeficientes  $c_i$  de r(x) são dados por

$$c_i = \sum_{k=0}^i a_k b_{i-k}$$

## Implementação da multiplicação de polinômios

```
polynomial operator*(const polynomial& p, const polynomial& q)
    int N = degree(p), M = degree(q);
    polynomial r(N*M + 1, 0);
    for (int i = 0; i <= N; ++i)
        for (int j = 0; j <= M; ++j)
            r[i + j] += p[i]*q[i];
    while (not r.empty() and r.back() == 0)
        r.pop_back();
    if (r.empty())
        r.pop_back(0);
    return r;
```

#### Divisão de polinômios

- A divisão de polinômios é idêntica à divisão de Euclides nos inteiros
- ullet Dados dois polinômios a(x) e b(x), onde b(x) 
  eq 0, existem dois polinômios q(x) e r(x) tais que

$$a(x) = b(x)q(x) + r(x),$$

tais que  $0 \leq \operatorname{grau}(r(x)) < \operatorname{grau}(b(x))$ 

#### Divisão de polinômios e zeros

- ullet Observe que, se  $x_0$  é uma raiz de p(x), então  $(x-x_0)$  divide p(x)
- ullet De fato, pela divisão de polinômios existem q(x) e r(x) tais que

$$p(x)=(x-x_0)q(x)+r(x)$$

• Assim, como  $x_0$  é raiz, vale que

$$0=p(x_0)=(x_0-x_0)q(x_0)+r(x_0)=r(x_0)$$

# Fatoração de polinômios

- ullet Pelo Teorema Fundamental da Álgebra, um polinômio p(x) de grau N tem N raízes complexas
- ullet Para cada raiz  $x_i$ , o polinômio  $(x-x_i)$  divide p(x)
- ullet Portanto, p(x) pode ser escrito na forma

$$p(x)=a(x-x_1)(x-x_2)\dots(x-x_N)$$

 Esta fatoração remete à ideia de decomposição de um inteiro em fatores primos

#### Polinômios irredutíveis

- ullet Considere que os coeficientes de um polinômio p(x) e os valores que a variável x pode assumir pertencem a um conjunto A
- ullet Se i(x) não pode ser fatorado em A, isto é, não existem dois polinômios com coeficientes em A de grau maior do que zero tais que i(x)=a(x)b(x), ele é denominado polinômio **irredutível** em A
- ullet Não ter zeros em A é necessário, mas não suficiente, para que p(x) seja irredutível
- ullet Por exemplo,  $p(x)=(x^2+1)(x^2+1)$  é redutível mas não tem zeros nos inteiros

# Relações de Girard

 As relações de Girard são consequentes da igualdade entre a representação de um polinômio e sua fatoração, isto é

$$c_0 + c_1 x + c_2 x^2 + \ldots + a_N x^N = a(x-x_1)(x-x_2)\ldots(x-x_N)$$

As duas relações mais importantes são:

$$x_1x_2\dots x_N=rac{c_0}{a}$$

e

$$x_1+x_2+\ldots+x_N=rac{c_{N-1}}{a}$$

#### Polinômios nos inteiros

- Se p(x) é um polinômio definido no conjunto dos números inteiros, suas raízes tem relações de divisibilidade com o coeficiente constante, de acordo com as relações de Girard
- ullet Se  $x_0$  é uma raiz inteira de p(x), então  $x_0$  é um divisor de  $c_0/a$
- ullet Assim, o conjunto de candidatos a raiz inteira de p(x) tem tamanho  $O(\sqrt{c_0/a})$
- ullet Uma vez encontrada uma raiz inteira  $x_0$  de p(x), ele pode ser dividido por  $(x-x_0)$  para obter um novo polinômio q(x) de grau N-1
- ullet Como cada raiz de q(x) será também raiz de p(x), o processo pode ser repetido para determinar todas as raízes inteiras de p(x)

#### **Problemas**

- Codeforces
  - 1. <u>20B Equation</u>
- OJ
  - 1. 498 Polly the Polynomial
  - 2. <u>10268 498-bits</u>
  - 3. 10302 Summation of Polynomials
  - 4. <u>10586 Polynomial Remains</u>

#### Referências

- 1. Wikipédia. Horner's method. Acesso em 10/02/2021.
- 2. Wikipédia. Newton's Identities. Acesso em 11/02/2021.
- 3. Wikipédia. Polynomial. Acesso em 10/02/2021.
- 4. WolframMathWorld. Cubic Formula. Acesso em 10/02/2021.
- 5. WolframMathWorld. Polynomial. Acesso em 10/02/2021.
- 6. WolframMathWorld. Quartic Equation. Acesso em 10/02/2021.