Matemática

Polinômios

Prof. Edson Alves

Faculdade UnB Gama

Polinômios

Definição de polinômios

Definição

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.

1

Polinômios univariados

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

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

 $com \ a_0, a_1, \dots, a_N \in A$

• 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 s\u00e3o armazenados do termo constante ao termo que determina o grau do polin\u00f3mio.

```
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 multiplicações repetidas

Algoritmo de Horner

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

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

- O algoritmo inicia fazendo $y_0 \leftarrow 0$ e $i \leftarrow N$
- Para cada $i \ge 0$ 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)
2 {
      int y = 0, N = degree(p);
4
      for (int i = N; i >= \emptyset; --i)
5
6
     v *= x:
         y += p[i];
9
10
      return y;
12 }
```

Zeros de polinômios

- 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)
- O polinômio $p(x) = a_0 + a_1 x$, com $a_1 \neq 0$, tem um único zero, a saber:

$$x = -\frac{a_0}{a_1}$$

Zeros de polinômios

• O polinômio $p(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2$, com $a_2 \neq 0$, tem duas raízes complexas, que podem ser obtidas por meio da fórmula de Bhaskara:

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

- 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 as raízes de tais polinômios

Adição de polinômios

Definição

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

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

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

9

Implementação da adição de polinômios

```
polynomial operator+(const polynomial& p, const polynomial& q)
2 {
      int N = degree(p), M = degree(q);
      polynomial r(max(N, M) + 1, \emptyset);
4
5
      for (int i = \emptyset; i \le N; ++i)
6
           r[i] += p[i];
8
      for (int i = \emptyset; i \le M; ++i)
9
           r[i] += a[i]:
10
      while (not r.empty() and r.back() == 0)
           r.pop_back();
14
      if (r.empty())
           r.push_back(0);
16
18
      return r:
19 }
```

Multiplicação de polinômios

- A multiplicação de polinômios é feita por meio da aplicação da distributividade
- Se $\operatorname{grau}(p(x)) = N$, $\operatorname{grau}(q(x)) = M$ e r(x) = p(x)q(x), então $\operatorname{grau}(r(x)) = N + M$
- 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)
2 {
      int N = degree(p), M = degree(q);
      polynomial r(N + M + 1, \emptyset);
5
      for (int i = 0; i \le N; ++i)
          for (int j = 0; j \le M; ++j)
              r[i + i] += p[i]*q[i]:
9
      return r:
10
11 }
```

Divisão de polinômios

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

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

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

Divisão de polinômios e zeros

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

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

com $grau(r(x)) < grau(x - x_0) = 1$, ou seja, o resto é constante

• Daí, como x_0 é raiz de p(x), vale que

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

 $logo (x - x_0) divide p(x)$

Fatoração de polinômios

- \bullet 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)
- 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

- \bullet Considere que os coeficientes de um polinômio p(x) e os valores que a variável x pode assumir pertencem a um conjunto A
- Se i(x) não pode ser fatorado em A, isto é, não existem dois polinômios com coeficientes em A com 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
- 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:

$$x_1 x_2 \dots x_N = \frac{c_0}{a}$$

е

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

Polinômios nos inteiros

- ullet 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
- 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 à raiz inteira de p(x) tem tamanho $O(\sqrt{c_0/a})$

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.