

2.2 多項式の表現

2.2.1 多項式の表現と計算

• R : 可換環.

• $R[x, y, \dots, z]$ 変数 $x, y, \dots, z$ による R 上の多項式全体.

($R[x, y, \dots, z]$ 上の自然な加減乗除が定義でき、 $R[x, y, \dots, z]$ は可換環となる.)

• 通常 n 変数 x : 1 変数.
係数 $\in R$: $\mathbb{Z}[x]$.

Def (主項, 主係数, 次数, など.)

$$a(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0 \in \mathbb{Z}[x], \quad a_n \neq 0$$

$a_n x^n$: $a(x)$ の主項 (the leading term), $lt(a(x))$.

a_n : $a(x)$ の主係数 (the leading coefficient), $lc(a(x))$.

n : $a(x)$ の次数 (degree), $\deg(a(x))$.

$a(x)$ が "元二次" (monic) $\Leftrightarrow lc(a(x)) = 1$.

Def (1変数多項式の表現)

$$a(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0 \in \mathbb{Z}[x], \quad a_n \neq 0$$

と

$$(a_0, \dots, a_n) \in \mathbb{Z}^{n+1} \quad \text{と見なす.}$$

① 1変数多項式の計算

$$a(x) = \sum_{i=0}^k a_i x^i = (a_0, a_1, \dots, a_k),$$

$$b(x) = \sum_{i=0}^k b_i x^i = (b_0, b_1, \dots, b_k)$$

すると,

$$c(x) = a(x) + b(x) = \sum_{i=0}^k c_i x^i = (c_0, c_1, \dots, c_k)$$

と決まる.

Algorithm (1変数多項式の加算)

$$\text{入力: } a(x) = \sum_{i=0}^k a_i x^i, \quad b(x) = \sum_{i=0}^l b_i x^i, \quad \in \mathbb{Q}[x]$$

$$\text{出力: } c(x) = \sum_{i=0}^k c_i x^i \in \mathbb{Q}[x] \quad \text{s.t.} \quad c(x) = a(x) + b(x),$$

(1) for $i \in [0..k]$ do $c_i \leftarrow a_i + b_i$;

(2) return $(c_0, c_1, \dots, c_k)$;

④ 注意

- $\deg(a) \neq \deg(b)$ の場合、対応 (補零) が必要。
- a_i と b_i として多項長整数が用いられることもある。

④ 計算量

$$a(x) = (a_0, a_1, \dots, a_k)$$

$$b(x) = (b_0, b_1, \dots, b_l)$$

$$c(x) = (c_0, c_1, \dots, c_k)$$

$$\begin{array}{ccccccc} \uparrow & \uparrow & & & \uparrow & & \\ \Theta(\text{len}(a_0)) & \Theta(\text{len}(a_1)) & \dots & & \Theta(\text{len}(a_k)) & & \end{array} \text{ の和.}$$

各桁の多項長数の長さを $k+1$ 回 = $\Theta(k)$

$$\cdot \text{全体では } \Theta\left(\sum_{i=0}^k \text{len}(a_i)\right)$$

$$\cdot \text{係数がすべて単精度なら } \Theta(k)$$

$$\cdot \text{係数がすべて m ワードなら } \Theta(mk)$$

2.2.2 ホーナー (Horner) 法.

① 多項式の評価

$$a(x) \in R[x], \quad x_0 \in R. \quad a(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0.$$

$a(x)$ の値を求めよ : $x = x_0$ で $a(x)$ の値を評価せよ

② 具体的な方法

例 $a(x) = 5x^4 + 3x^3 - 2x^2 + 8x - 10, \quad x = 10$

$$a(10) = 5 \cdot 10^4 + 3 \cdot 10^3 - 2 \cdot 10^2 + 8 \cdot 10 - 10$$

4 3 2 1

↑
deg $a = n$ のとき $\sum_{j=1}^n j = \frac{n(n+1)}{2} = O(n^2) \dots (1)$

③ 剰余定理と組立除法 = Horner 法.

剰余定理 $a(x) \in R[x], \quad x_0 \in R$

$a(x)$ を $x - x_0$ で割ると、剰余は $a(x_0)$ に等しい.

組立除法

$a(x)$ の係数を並べた.

x_0

$$\begin{array}{r|rrrrrr} 10 & 5 & 3 & -2 & 8 & -10 \\ & 10倍 & & & & \\ \hline & 5 & 50 & 530 & 5280 & 52880 \\ & & 10倍 & & & \\ & & 5 & 53 & 528 & 5288 \\ & & & 10倍 & & \\ & & & 5 & 528 & 5288 \\ & & & & 10倍 & \\ & & & & 5 & 52870 = a(10) \end{array}$$

組立除法で

$$a(10) = ((5 \cdot 10 + 3) \cdot 10 - 2) \cdot 10 + 8) \cdot 10 - 10 \quad \text{と求めた.}$$

より一般に, $a(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$ に対し, $a(x_0)$ を求める場合

$$a(x_0) = ((\dots ((a_n x_0 + a_{n-1}) x_0 + a_{n-2}) x_0 + \dots) \cdot x_0 + a_1) x_0 + a_0.$$

と計算できる. $\rightarrow$ ホーナー 法 (Horner) と呼ばれる. $\equiv$ 組立除法

(Horner (英) 名 19世紀初頭に発表. (かゝる東洋では 8) 古くから知られていた. のこと.)

組立除法とは

⑧ Horner 法のアルゴリズムと計算量.

アルゴリズム (Horner 法)

入力 $a(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0 \in \mathbb{Z}[x], \quad x_0 \in \mathbb{Z}.$
出力 $y = a(x_0) \in \mathbb{Z}.$

(1) $y \leftarrow a_n;$
 (2) for $i \in [n-1..0]$ do $y \leftarrow y \cdot x_0 + a_i;$
 (3) return $y;$

↑ 乗算 1 回 ↑ 加算 1 回

全体の演算回数を $\Theta(n)$ (★)の $\Theta(n^2)$ 未満. 大抵の
 (現時点で 多倍長整数の 乗算の 計算量 と 評価して
 いないことに注意.)

2.2.3 非負整数の 2 進・10 進変換.

* Horner 法の アルゴリズムが 効率的 でした.

⑨ 2 進表記 $\rightarrow$ 10 進表記. (整数)

例 $m = 1011011$
 $\downarrow \quad \downarrow \downarrow \quad \downarrow \downarrow$
 $2^6 + 2^4 + 2^3 + 2^1 + 2^0$
 $64 + 16 + 8 + 2 + 1 = 91.$

これは,

$M(x) = 1 \cdot x^6 + 1 \cdot x^4 + 1 \cdot x^3 + 1 \cdot x + 1$

したがって, $M(2)$ を求める 計算 と 同値.

そこで, $M(2)$ の 計算 に Horner 法 を 用いる. 次のように
 $a_6 \quad a_5 \quad a_4 \quad a_3 \quad a_2 \quad a_1 \quad a_0$ 計算 2 回.

$M(2) = (((((1 \cdot 2 + 0) 2 + 1) 2 + 1) 2 + 0) 2 + 1) 2 + 1$
 $= (((2 \cdot 2 + 1) 2 + 1) 2 + 0) 2 + 1$
 $= (((5 \cdot 2 + 1) 2 + 0) 2 + 1) 2 + 1$
 $= (((11 \cdot 2 + 0) 2 + 1) 2 + 1$
 $= ((22 \cdot 2 + 1) 2 + 1$
 $= 45 \cdot 2 + 1 = 91.$