

2.4 剰余と除算.

① 整数の剰余と除算

Thm. 1 (整数の剰余と除算の性質.)

$a, b \in \mathbb{Z}$, $b > 0$ のとき, $\exists q, r \in \mathbb{Z}$ s.t. $a = bq + r$ かつ $0 \leq r < b$.

(Proof) \rightarrow 問題 2.13. □

Def. 2 (整数の剰余と除算)

a, b, q, r as in Thm. 1.

◦ a, b に対し, 上の q, r を求める計算を a の b による除算 といい, $a \div b$ で表す.

◦ a : 被除数 (dividend)

◦ b : 除数 (divisor)

◦ q : 商 (quotient) = $quo(a, b)$

◦ r : 剰余 (remainder) = $a \bmod b$.

◦ $a \div b$ に対し, q と r の組を同時に求めることを $(q, r) \leftarrow a \div b$ で表す. □

2.4.1 多項式の剰余と除算

$a(x), b(x) \in \mathbb{Z}[x]$, $b(x)$: monic

$\deg(a) = k \geq m = \deg(b)$.

に対し, 多項式の剰余と除算を Def. 2 と同様に定義する.

例) $a(x) = a_3 x^3 + a_2 x^2 + a_1 x + a_0$, $b(x) = 1 \cdot x + b_0$.

$$\begin{array}{r}
 a_3 \quad a_2 - a_3 b_0 \quad a_1 - a_2 b_0 + a_3 b_0^2 \\
 1 \quad b_0 \overline{) a_3 \quad a_2 \quad a_1 \quad a_0} \\
 \underline{a_3 \quad a_3 b_0} \\
 a_2 - a_3 b_0 \quad a_1 \\
 \underline{a_2 - a_3 b_0 \quad a_2 b_0 - a_3 b_0^2} \\
 a_1 - a_2 b_0 + a_3 b_0^2 \quad a_0 \\
 \underline{a_1 - a_2 b_0 + a_3 b_0^2 \quad a_1 b_0 - a_2 b_0^2 + a_3 b_0^3} \\
 a_0 - a_1 b_0 + a_2 b_0^2 - a_3 b_0^3
 \end{array}$$

Algorithm (多項式の剰余と除算)

入力: $a(x) = \sum_{i=0}^k a_i x^i \in \mathbb{Z}[x]$,
 $b(x) = x^m + \sum_{i=0}^{m-1} b_i x^i \in \mathbb{Z}[x]$ with $m \leq k$;

出力: $q(x) = \sum_{i=0}^{k-m} q_i x^i \in \mathbb{Z}[x]$ (quotient),
 $r(x) = \sum_{i=0}^{m-1} r_i x^i \in \mathbb{Z}[x]$ (remainder).

s.t. $a(x) = q(x) b(x) + r(x)$;

(1) for $i \in [k..0]$ do $r_i \leftarrow a_i$;
 $(r_{i+1} \leftarrow a_{i+1})$

(2) for $i \in [k-m..0]$ do // \rightarrow $(k-m+1)$ 回

$q_i \leftarrow r_{i+m}$; $r_{i+m} \leftarrow 0$;
for $j \in [m-1..0]$ do // \rightarrow m 回
 $r_{i+j} \leftarrow r_{i+j} - q_i b_j$;

乗算 1回
加算 1回

(3) return [(q_{k-m}, \dots, q_0) ,
 (r_{m-1}, \dots, r_0)] ;

・係数、演算回数 : $O((k-m+1)m) = O(km)$.

2.4.2 多倍長整数と単精度整数の剰余と除算

$[a_0 \ a_1]$: 倍精度整数 : $a_1 \cdot 2^n + a_0$.
(長22)

b : 単精度整数 : $0 \leq a_1 < b$.

このとき、計算機は $(q, r) \leftarrow [a_0 \ a_1] \div b$
(ただし、 q, r は 22 進単精度変数) の除算の結果を
返す (273)。

4. 2-1) -1) 互除法 (The Euclidean Algorithm)

① 復習 (主に2年次の「代数入門」から)

- R : 可換環 (commutative ring)
- R の イデアール (ideal)
 - 生成元 (generator(s))
 - 有限生成 (finitely generated)
 - 単項イデアール (principal ideal)
- 剰余類 (residue class), 剰余環 (residue class ring)

Def 4.3 (p. 49)

- 約元 (divisor), 倍数元 (multiple)
 - 最大公約元 (the greatest common divisor, GCD)
 - 最小公倍数元 (the least common multiple)
- 一般 n - 意 n の 定まる n か? $R = \mathbb{Z}$ の場合, 正数 n と n の n - 意 n 定まる.

4.2 Euclid 整域と互除法

Def 4.11 (Euclid 整域)

R : 整域, $d: R \rightarrow \mathbb{N} \cup \{-\infty\}$
 の d により (R, d) が "Euclid 整域" (Euclidean Domain)

def $\Leftrightarrow \forall a, b \in R (b \neq 0 \Rightarrow \exists q, r \in R \text{ s.t. } a = bq + r, d(r) < d(b))$

- d : Euclid 関数 (Euclidean function)
- q : (a を b で 割ったときの) 商 (quotient)
- r : 剰余 (remainder) □

a と b に対し q と r が n - 意 n 定まることは限らない.

Def. 4.14 (互いに素)

def $\Leftrightarrow a_1, \dots, a_n \in R$ が 互いに素 (mutually prime)
 a_1, \dots, a_n の GCD が 単元.

特 $n = 2$ のとき $a, b \in R$ が 互いに素のとき, $a \perp b$ と表す □