

# 計算機数学I (2019)

## 第7回

照井 章(筑波大学 数理物質系 数学域)

Akira Terui (Institute of Mathematics, University of Tsukuba)

## 第6回のまとめ

- 1変数多項式の乗算
- 多倍長整数と単精度整数の乗算
- 多倍長整数どうしの乗算
- 整数の剰余つき除算
- 多項式の剰余つき除算

# 第7回の内容

- 第4章: ユークリッド互除法  
(The Euclidean Algorithm)

# 4 ユークリッド互除法 (The Euclidean Algorithm) (p. 49)

## 4.1 イデアル, 剰余環, 最大公約子 (GCD), 最小公倍数 (LCM)

# 復習(主に2年次の「代数入門」から)

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

## 定義 4.3

- 約元 (divisor)
- 倍元 (multiple)
- 最小公倍子 (The Least Common Multiple, LCM)
- 最大公約子 (The Greatest Common Divisor, GCD)
- 單元 (unit)
- 逆元 (inverse)
- 既約 (irreducible)

## 注意

- GCDとLCMは一般に一意ではないが、整数環  $\mathbb{Z}$  においては、正数にとれば一意に定まる



## 4.2 Euclid整域と互除法

## 定義 4.11 (Euclid整域)

- $R$ : 整域,  $d: R \rightarrow \mathbb{N} \cup \{-\infty\}$
- このとき  $R$  が Euclid 整域  $\Leftrightarrow$   
 $\forall a, b \in R$   
 $(b \neq 0 \Rightarrow \exists q, r \in R \text{ s.t. } a = bq + r, d(r) < d(b))$
- $d$ : Euclid 関数 (Euclidean function)
- $q$ : 商 (quotient)
- $r$ : 剰余 (remainder)

## 注意

- 一般に, 与えられた  $a$  と  $b$  に対し,  $q$  と  $r$  が一意に定まるとは限らない

## 定義 4.14 (互いに素)

- $a_1, \dots, a_n \in R$  が互いに素 (mutually prime)  $\Leftrightarrow$   
 $a_1, \dots, a_n$  の gcd が単元
- 特に  $a, b \in R$  が互いに素のとき,  $a \perp b$  で表す

## 定理 (EA) (← The Euclidean Algorithm) (cf. 定理 4.15)

- $a, b \in \mathbb{Z}$  with  $a \geq b \geq 0$
- 剰余つき除算により,  $\lambda \geq 0$  に対し,  
 $r_1, \dots, r_\lambda, r_{\lambda+1}$  および  $q_1, \dots, q_\lambda$  を次のように定める:

## 定理 (EA) (← The Euclidean Algorithm)

$$a = r_0, b = r_1,$$

$$r_0 = r_1q_1 + r_2 \quad (0 < r_2 < r_1),$$

⋮

$$r_{i-1} = r_iq_i + r_{i+1} \quad (0 < r_{i+1} < r_i),$$

⋮

$$r_{\lambda-2} = r_{\lambda-1}q_{\lambda-1} + r_{\lambda} \quad (0 < r_{\lambda} < r_{\lambda-1}),$$

$$r_{\lambda-1} = r_{\lambda}q_{\lambda} \quad (r_{\lambda+1} = 0).$$

( $b = 0$  のとき  $\lambda = 0$ ,  $b \neq 0$  のとき  $\lambda > 0$ )

## 定理 (EA) (← The Euclidean Algorithm)

- このとき, 以下が成り立つ:

a.  $r_\lambda = \gcd(a, b)$

b.  $b > 0 \Rightarrow \lambda \leq \frac{\log b}{\log \varphi} + 1$

ただし  $\varphi = \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \simeq 1.62$

黄金比

( $\varphi$ は  $\varphi^2 - \varphi - 1 = 0$  を満たす)

# 定理 (EA) (← The Euclidean Algorithm)

- 証明

- a. 定理 4.15 を参照

- b.  $b > 0$  と仮定する. このとき  $\lambda > 0$ .

- $\lambda$  に関する帰納法で示す.

- $\lambda = 1$  のときは明らか.



# 定理 (EA) (← The Euclidean Algorithm)

- 証明

- b. (続き)

- $\lambda > 1$  とおく. このとき,  $i = 0, \dots, \lambda - 1$  に対し

- (\*)  $r_{\lambda-i} \geq \phi^i$

- を示せば十分.

# 定理 (EA) (← The Euclidean Algorithm)

- 証明

b. (続き)

- 実際,  $i = \lambda - 1$  のとき  $b = r_1 \geq \phi^{\lambda-1}$ .

- 両辺の対数をとると

$$\log(b) \geq (\lambda-1) \log(\phi).$$

- ゆえに  $\lambda - 1 \leq \frac{\log b}{\log \phi}$ ,  $\lambda \leq \frac{\log b}{\log \phi} + 1$ .

- よって、(\*)  $r_{\lambda-i} \geq \phi^i$  を帰納法で示す.

# 定理 (EA) (← The Euclidean Algorithm)

- 証明

- b. (続き)

- $i=0$  のとき:  $r_\lambda \geq 1 = \phi^0$
    - $i=1$  のとき:  $r_{\lambda-1} \geq r_\lambda + 1 \geq 2 \geq \phi^1$
    - $i=2, \dots, \lambda-1$  のとき,  $\phi^2 = \phi + 1$  を用いると

# 定理 (EA) (← The Euclidean Algorithm)

- 証明 b. (続き)

- $i = 0$  のとき:  $r_\lambda \geq 1 = \phi^0$

- $i = 1$  のとき:  $r_{\lambda-1} \geq r_\lambda + 1 \geq 2 \geq \phi^1$

- $i = 2, \dots, \lambda - 1$  のとき, ( $\phi^2 = \phi + 1$ )

- $$\begin{aligned} r_{\lambda-i} &= q_{\lambda-(i-1)} r_{\lambda-(i-1)} + r_{\lambda-(i-2)} \geq r_{\lambda-(i-1)} + r_{\lambda-(i-2)} \\ &\geq \phi^{i-1} + \phi^{i-2} = \phi^{i-2} (1 + \phi) = \phi^{i-2} (\phi^2) \\ &= \phi^i. \end{aligned}$$

## 定理 (EA) (← The Euclidean Algorithm)

- 備考

$K$ を体とするとき,  $K[x]$  は, Euclid関数 $d$ を $d(f) = \deg(f)$ で定めれば Euclid 整域となり, Euclidの互除法が  $\mathbb{Z}$ と同様に成り立つ.

# The Euclidean Algorithm

## Algorithm (The Euclidean Algorithm; EA)

入力:  $f, g \in \mathbb{R}$

出力:  $d \in \mathbb{R}$  s.t.  $d = \gcd(f, g)$

1.  $r_0 \leftarrow f; r_1 \leftarrow g; \quad i \leftarrow 1;$
2. while  $r_i \neq 0$  do
  - a.  $(q_i, r_{i+1}) \leftarrow r_{i-1} \div r_i;$
  - b.  $i \leftarrow i + 1;$
3.  $d \leftarrow r_{i-1};$  return  $d;$

## 4.3 擴張Euclid互除法 (The Extended Euclidean Algorithm)

## どこが「拡張」?

- $a, b \in \mathbb{Z}$ ,  $d = \gcd(a, b)$  のとき

$$\exists s, t \in \mathbb{Z} \text{ s.t. } d = sa + tb$$

- このとき,  $s$  と  $t$  を効率的に計算する



## 定理 (The Extended Euclidean Algorithm; EEA)

- $a, b \in \mathbb{Z}$  with  $a \geq b \geq 0$
- 剰余つき除算により,  $\lambda \geq 0$  に対し,  
 $r_1, \dots, r_\lambda, r_{\lambda+1}$  および  $q_1, \dots, q_\lambda$  をEAと同様に定める
- $s_0, \dots, s_\lambda, s_{\lambda+1}$  および  $t_0, \dots, t_\lambda, t_{\lambda+1}$  を次のように定める

# 定理 (The Extended Euclidean Algorithm; EEA)

- $s_0 = 1, t_0 = 0$
- $s_1 = 0, t_1 = 1$
- $s_{i+1} = s_{i-1} - s_i q_i, \quad t_{i+1} = t_{i-1} - t_i q_i \quad (i = 1, \dots, \lambda)$

$$(r_{i+1}, s_{i+1}, t_{i+1}) = (r_{i-1}, s_{i-1}, t_{i-1}) - q_i (r_i, s_i, t_i)$$

- このとき, 次が成り立つ:

## 定理 (The Extended Euclidean Algorithm; EEA)

1.  $i = 0, \dots, \lambda + 1$  に対し  $s_i a + t_i b = r_i$ , 特に  
 $s_\lambda a + t_\lambda b = \gcd(a, b)$ .
2.  $a > 0 \Rightarrow i = 0, \dots, \lambda + 1$  に対し  $|t_i| \leq a$  かつ  $|s_i| \leq b$ .  
 $a > 1$  かつ  $b > 0 \Rightarrow |t_\lambda| \leq a/2$  かつ  $|s_\lambda| \leq b/2$ .

# 定理 (The Extended Euclidean Algorithm; EEA)

## 証明

1. 帰納法.  $i = 0, 1$  のときOK.

$i = 2, \dots, \lambda + 1$  のとき

$$\begin{aligned}r_i &= r_{i-2} - q_{i-1}r_{i-1} \\ &= (s_{i-2}a + t_{i-2}b) - q_{i-1}(s_{i-1}a + t_{i-1}b) \\ &= (s_{i-2} - s_{i-1}q_{i-1})a + (t_{i-2} - t_{i-1}q_{i-1})b \\ &= s_i a + t_i b.\end{aligned}$$

2. はここでは省略(後で少し触れるかも)

# The Extended Euclidean Algorithm

## Algorithm (EEA)

入力:  $f, g \in \mathbb{R}$

出力:  $(d, s, t) \in \mathbb{R}^3$ , s.t.  $d = \gcd(f, g)$ ,  $sf + tg = d$

1.  $r_0 \leftarrow f$ ;  $s_0 \leftarrow 1$ ;  $t_0 \leftarrow 0$ ;  
 $r_1 \leftarrow g$ ;  $s_1 \leftarrow 0$ ;  $t_1 \leftarrow 1$ ;  $i \leftarrow 1$ ;
2. while  $r_i \neq 0$  do
  - a.  $(q_i, r_{i+1}) \leftarrow r_{i-1} \div r_i$ ;
  - b.  $(s_{i+1}, t_{i+1}) \leftarrow (s_{i-1}, t_{i-1}) - q_i(s_i, t_i)$ ;
  - c.  $i \leftarrow i + 1$ ;

# The Extended Euclidean Algorithm

## Algorithm (EEA)

3.  $d \leftarrow r_{i-1}; s \leftarrow s_{i-1}; t \leftarrow t_{i-1};$   
return  $(d, s, t);$

## 例題(例 4.23)

- $f = r_0 = 119, g = r_1 = 35$
- $(r_2, s_2, t_2) = (r_0, s_0, t_0) - q_1 (r_1, s_1, t_1)$   
 $= (119, 1, 0) - 3 (35, 0, 1) = (14, 1, -3)$
- $(r_3, s_3, t_3) = (r_1, s_1, t_1) - q_2 (r_2, s_2, t_2)$   
 $= (35, 0, 1) - 2 (14, 1, -3) = (7, -2, 7)$
- $(r_4, s_4, t_4) = (r_2, s_2, t_2) - q_3 (r_3, s_3, t_3)$   
 $= (14, 1, -3) - 2 (7, -2, 7) = (0, 5, -17)$

## 第7回のまとめ

- 可換環の基本的定義の復習
- Euclid互除法
- 拡張Euclid互除法



# 第8回の内容

- 拡張Euclid互除法の性質
- 拡張Euclid互除法の応用
  - 法逆元 (modular inverse) の計算