

⑧ 有理数の再構成 (rational reconstruction) (p.69)

• 有理数と剰余環の理め込で計算する。

$$\text{例)} \quad \frac{2}{5} + \frac{1}{3} = \frac{6+5}{15} = \frac{11}{15}$$

↑ ↑

$\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ に理め込む。 $\frac{r}{t}$ に変換

$$|r| < 15, \quad |t| < 16 \quad \text{と} \quad 2|r+t| = 2 \cdot 240 = 480 < p \quad \text{の} \quad \text{素数} \quad p \quad \text{を} \quad \text{選ぶ} : \quad p = 487$$

• $\frac{r}{t}$ を $\mathbb{Z}/487\mathbb{Z}$ で表す。

p : prime として $a \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ の乗法の逆元をとる。

$$\therefore \exists t^{-1} \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \quad \text{s.t.} \quad t \cdot t^{-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

$$\text{と} \quad \frac{r}{t} \text{ を } r \cdot t^{-1} \text{ として } \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \text{ で表す。}$$

t^{-1} の計算 $\rightarrow$ 逆逆元 (modular inverse) の計算。

① $\frac{2}{5}$ として 5^{-1} の計算。

$$\text{EEA}(487, 5) = \{(r_i, s_i, t_i)\}_{i=0}^{\lambda+1}$$

を計算する。

$$(r_0, s_0, t_0) = (487, 1, 0)$$

$$(r_1, s_1, t_1) = (5, 0, 1)$$

$$(r_2, s_2, t_2) = (487, 1, 0) - 97(5, 0, 1) = (2, 1, -97)$$

$$(r_3, s_3, t_3) = (5, 0, 1) - 2(2, 1, -97) = (1, -2, 195)$$

$$\therefore 1 = (-2) \cdot 487 + 195 \cdot 5$$

$$\therefore 5^{-1} = 195$$

$$\text{よって} \quad \frac{2}{5} \rightarrow 2 \cdot 195 = 390 \pmod{487} = \underline{390} \quad \text{と} \quad \text{割り算} \quad \text{する。}$$

② $\frac{1}{3}$ として 3^{-1} の計算。

EEA (487, 3) を計算する.

$$(r_0, s_0, t_0) = (487, 1, 0)$$

$$(r_1, s_1, t_1) = (3, 0, 1)$$

$$(r_2, s_2, t_2) = (487, 1, 0) - 162(3, 0, 1) = (1, 1, -162)$$

$$\therefore 1 = 1 \cdot 487 - 162 \cdot 3$$

$$\therefore 3^{-1} = -162 \equiv 325 \pmod{487}.$$

$$\therefore \frac{1}{3} \longrightarrow 325 \text{ を割り合わせる.}$$

③ ①, ② より

$$\frac{2}{5} + \frac{1}{3} \longrightarrow 390 + 325 = 715 \equiv \underline{\underline{228}} \pmod{487}.$$

④ 次の必要分の①

$$(i) \frac{r}{t} = r \cdot t^{-1} \equiv 228 \pmod{487}$$

をみると r と t が存在するかな?

(ii) もし (i) をみると r, t が存在するのかな?

$\frac{r}{t}$ は $\frac{2}{5} + \frac{1}{3}$ の結果に対応しているかな?

⑤ そこで, "割り合わせる", $\frac{2}{5} + \frac{1}{3} = \frac{6+5}{15} = \frac{11}{15}$ を

$\mathbb{Z}/487\mathbb{Z}$ の元としてみる.

$$15^{-1} \in \mathbb{Z}/487\mathbb{Z} \text{ を EEA}(487, 15) \text{ で計算.}$$

$$(r_0, s_0, t_0) = (487, 1, 0)$$

$$(r_1, s_1, t_1) = (15, 0, 1)$$

$$(r_2, s_2, t_2) = (487, 1, 0) - 32(15, 0, 1) = (7, 1, -32)$$

$$(r_3, s_3, t_3) = (15, 0, 1) - 2(7, 1, -32) = (1, -2, 65)$$

$$\therefore 1 = -2 \cdot 487 + 65 \cdot 15$$

$$\therefore 15^{-1} = 65.$$

$$\text{よって } \frac{11}{15} \longrightarrow 11 \cdot 65 = 715 \equiv \underline{\underline{228}}$$

計算結果が対応している!

⑥ 次の EEA (487, 228) を計算してみる.

$$(r_0, s_0, t_0) = (487, 1, 0)$$

$$(r_1, s_1, t_1) = (228, 0, 1)$$

$$(r_2, s_2, t_2) = (487, 1, 0) - 2(228, 0, 1) = (31, 1, -2)$$

$$(r_3, s_3, t_3) = (228, 0, 1) - 7(31, 1, -2) = \underbrace{(11, -7, 15)}_{15 \text{ 以上}}$$

15 以上の時まで計算終了。

$$\therefore 11 = -7 \cdot 487 + 15 \cdot 8$$

$$\therefore \underbrace{11}_r = \underbrace{15}_t \cdot 228 \pmod{487}$$

よって、 $\frac{r}{t} = \frac{11}{15}$ が答えである！

次の定理で、その理論的根拠を与えよう。

Theorem ^{4.80} (有理性の再構成)

$$n, b, r^*, t^* \in \mathbb{Z}.$$

$$0 \leq b < n, \quad 0 \leq r^* < n, \quad t^* > 0.$$

$$EEA(n, b) = \{(r_i, s_i, t_i)\}_{i=0}^{\lambda+1},$$

$$j \in \{0, \dots, \lambda+1\} : r_j \leq r^* \text{ である } j \text{ の最小の index.}$$

$$r' := r_j, \quad s' := s_j, \quad t' := t_j.$$

$$\exists n, \quad \exists r, s, t \in \mathbb{Z} \text{ s.t. } r = ns + bt, \quad |n| \leq r^*, \quad 0 < |t| \leq t^*.$$

このとき、次が成り立つ。

$$(i) \quad 0 < |t'| \leq t^*.$$

$$(ii) \quad n > 2r^*t^* \Rightarrow \exists q \neq 0 \in \mathbb{Z} \text{ s.t.}$$

$$r = r'q, \quad s = s'q, \quad t = t'q.$$

(Proof) $r_0 = n > r^* > 0 = r_{\lambda+1}$ より, δ の値が
well-defined かつ $j \geq 1$. このとき, 以下の
不等式が成り立つ.

$$0 \leq r_j < r^* < r_{j-1}, \quad 0 < |t_j|, \quad |r| < r^*, \quad 0 < |t| \leq t^*$$

ついでに次の等式が成り立つ.

$$\begin{aligned} r_{j-1} &= n s_{j-1} + b t_{j-1}, \\ r_j &= n s_j + b t_j, \quad \dots (1) \\ r &= n s + b t \quad \dots (2) \end{aligned}$$

(i) $|t_j| < t^* \dots$ (ii) $\varepsilon \neq 0$ (これが一番難しい).
そのために, 以下の定義を行う.

$$\begin{aligned} \varepsilon &:= s_j t_{j-1} - s_{j-1} t_j, \\ \mu &:= (t_{j-1} s - s_{j-1} t) / \varepsilon, \\ \nu &:= (s_j t - t_j s) / \varepsilon. \end{aligned}$$

Theorem EEA (p.30), (ii) より, $\varepsilon = \pm 1$. かつ n
 μ, ν は整数. したがって次の等式が成り立つ.

$$\begin{aligned} s_j \mu + s_{j-1} \nu &= s_j (t_{j-1} s - s_{j-1} t) / \varepsilon \\ &\quad + s_{j-1} (s_j t - t_j s) / \varepsilon \\ &= (s_j t_{j-1} s - s_{j-1} s_j t) / \varepsilon + (s_{j-1} s_j t - s_{j-1} t_j s) / \varepsilon \\ &\quad \text{cancelled} \\ &= s (s_j t_{j-1} - s_{j-1} t_j) / \varepsilon = s. \quad \dots (4) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} t_j \mu + t_{j-1} \nu &= t_j (t_{j-1} s - s_{j-1} t) / \varepsilon \\ &\quad + t_{j-1} (s_j t - t_j s) / \varepsilon \\ &= (t_j t_{j-1} s - s_{j-1} t t_j) / \varepsilon + (t_{j-1} t s_j - s t_{j-1} t_j) / \varepsilon \\ &\quad \text{cancelled} \\ &= t (s_j t_{j-1} - s_{j-1} t_j) / \varepsilon = t. \quad \dots (5) \end{aligned}$$

(4), (5) より (3) を示す. 証明の以下の通り, 3つの場合に分けて行う.

a) $\nu = 0$ のとき: (5) $t_j \mu + t_{j-1} \nu = t$
 $\nu = 0$ を代入すると $t_j \mu = t$.
 $\therefore t_j \mid t$. かつ $t \neq 0$ より $|t_j| \leq |t| \leq t^*$.

b) $\mu \nu < 0$ のとき. t_j と t_{j-1} の符号は逆である
 (Thm. EEA, (iv)) : したがって, (5) の $t_j \mu$ と $t_{j-1} \nu$ の符号が等しい ($\because$ 仮定より $t > 0$).
 ゆえに
 $|t| = |t_j \mu + t_{j-1} \nu| = |t_j \mu| + |t_{j-1} \nu| \geq |t_j|.$

$\therefore |t_j| \leq |t| < t^*.$

c) $\nu \neq 0$ かつ $\mu \nu \geq 0$ の場合はない.

$r = m s + b t$ に (4) および (5) を代入すると

$$\begin{aligned} r &= m (s_j \mu + s_{j-1} \nu) + b (t_j \mu + t_{j-1} \nu) \\ &= \mu \underbrace{(m s_j + b t_j)}_{r_j} + \nu \underbrace{(m s_{j-1} + b t_{j-1})}_{r_{j-1}} \end{aligned}$$

$\therefore r = \mu r_j + \nu r_{j-1}.$

$\nu \neq 0$ かつ μ と ν が同符号のとき,
 $0 \leq b < n$ より $r_{j-1} > r_j \geq 0$ (同符号).
 ゆえに $|r| = |r_j \mu + r_{j-1} \nu| = |r_j \mu| + |r_{j-1} \nu| \geq r_{j-1}$ であり,
 $r_{j-1} < |r| \leq r^*$. ゆえに $r_{j-1} > r^*$ の矛盾.

(ii) if $m > 2r^* t^* \Rightarrow \exists g \neq 0 \in \mathbb{Z}$
 s.t. $r = r'g, s = s'g, t = t'g$ を示す.

$m > 2r^* t^*$ を仮定する. (1), (2) より

$$r_j \equiv b t_j \pmod{n} \quad \dots (6)$$

$$r \equiv b t \pmod{n} \quad \dots (7)$$

が成り立つ.

(7) $\times t_j - (6) \times t$ より

$$\begin{aligned} r t_j &\equiv b t t_j \pmod{n} \\ - \quad r_j t &\equiv b t_j t \pmod{n} \end{aligned}$$

$$r t_j - r_j t \equiv 0 \pmod{n}$$

∴ $r t_j - r_j t$ は n の定数倍であるから、

$$|r t_j - r_j t| \leq \underbrace{|r|}_{r^*} \underbrace{|t_j|}_{t^*} + \underbrace{|r_j|}_{r^*} \underbrace{|t|}_{t^*} \leq 2r^* t^* < n, \quad \uparrow \text{(仮定)}$$

(仮定) (i)より (仮定) (仮定)

$$\therefore r t_j - r_j t = 0. \quad \dots (8)$$

次に、(2) $\times t_j -$ (1) $\times t$ を計算すると、

$$\begin{aligned} t_j r &= t_j n s + b t t_j \quad \dots (2) \times t_j \\ - \quad r_j t &= n s_j t + \cancel{-b t_j t} \quad \dots (1) \times t \\ \hline r t_j - r_j t &= n(s t_j - s_j t) \end{aligned}$$

cancelled

0

$$\therefore s t_j - s_j t = 0 \quad \dots (9)$$

(9) より $t_j \mid s_j t$. かつ $\gcd(s_j, t_j) = 1$ より
 $t_j \mid t$. ゆえに $\exists g \in \mathbb{Z}$ s.t. $t = t_j g$,
 かつ $t \neq 0$ より $g \neq 0$.

Thm. EEA (31)

$$\begin{aligned} (8) \quad r t_j - r_j t &= 0 \quad \text{に } t = t_j g \text{ を代入すると} \\ r t_j - r_j t_j g &= 0 \\ \therefore t_j (r - r_j g) &= 0 \quad \therefore r = r_j g. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (9) \quad s t_j - s_j t &= 0 \quad \text{に } t = t_j g \text{ を代入すると} \\ s t_j - s_j t_j g &= 0 \\ \therefore t_j (s - s_j g) &= 0 \quad \therefore s = s_j g. \end{aligned}$$

以上より (ii) が示される。 □

⑧ 有理数の (循環) 小数表現からの復元.

$$z := \frac{s}{t}, \quad 0 \leq s < t \leq M \quad \dots (1),$$

$10^k > 2M^2$ 对 k に対し. その小数表現が...

$$b = 0. \underbrace{z_1 z_2 z_3 \dots z_k \dots}_{\text{小数点以下 } k \text{ 桁 } r \times \text{上 } \text{わかっているものとする}} \quad \dots (2)$$

小数点以下 k 桁 $r \times$ 上 わかっているものとする.

このとき, 以下のアルゴリズムから, その既約分数表現が得られる.

Algorithm (有理数の (循環) 小数表現からの復元)

Input $z = \frac{s}{t} \dots (1)$ の 小数表現 $b \dots (2)$

$10^k > 2M^2 \geq t$ を与える k .

Output その既約分数表現 $z = s'/t'$.

1) $b' \leftarrow \lfloor 10^k b \rfloor$;

2) $\text{EFA}(n, b') = \{(r_i, s_i, t_i)\}_{i=0}^{\lambda+1}$

を計算し, $r_j < M$ を与える最小の j を求める ;

3) $s' \leftarrow s_j$; $t' \leftarrow -t_j$;

4) return $\frac{s'}{t'}$;

Theorem 4.81 上記アルゴリズムの出力 s'/t' は,

与えられた有理数 z の既約分数表記である.

(Proof) s/t の既約分数表記 s/t と, s の無限小数表記 $b = 0.z_1 z_2 z_3 \dots$ に対し,

Step 1), 2) より, $2M^2 < 10^k = n$ を満たす n と $b' = z_1 z_2 \dots z_k$ が得られ, $0 \leq b' < n$ が成り立つ. すると, $n \cdot \frac{s}{t} = 10^k s$ の小数表示は

$z_1 z_2 \dots z_k . z_{k+1} \dots$ より,

$$b' = z_1 z_2 \dots z_k \leq n \cdot \frac{s}{t} < b' + 1. \quad \text{よって}$$

$$0 \leq \frac{n s}{t} - b' < 1$$

$$\therefore n s - b' t < t \quad (\text{つまり } 2^n \text{ の出力が } s)$$

より, $r' = m s' + b' t'$, $r^* = t^* = M$ とおける. (r', s', t') は, Thm 4.80 の r', s', t' に関する条件を満たす. n は $2 r^* t^* = 2 M^2 < M$ を満たすので, Thm 4.80 (ii) より, $\exists g \neq 0 \in \mathbb{Z}$ s.t. $r = r' g$, $s = s' g$, $t = t' g$ だが,

s'/t' は既約分数より $g=1$. 従って $s = s'$, $t = t'$.

EEA より s', t' は互いに素 (Thm. EEA (iii)). より $\square$

例 4.82 循環小数 $0.\dot{2}8571\dot{4}$ を既約分数で表す.

① これらの方法.

$$r = \frac{285714}{999999} = \frac{2}{7}.$$

しかし, 分母 t が $0 < t < M$ のとき, 循環節の長さ (桁数) は $O(M)$ になる. 計算が大変.

(Shoup, §4.6.1)

② Rational reconstruction による方法.

$$r = 0.\dot{2}8571\dot{4} = \frac{s}{t}, \quad 0 \leq s < t \leq M = 7 \quad \text{とすると}$$

$$2 \cdot M^2 = 2 \cdot 7^2 = 98 < 10^2 \quad \text{を満たす } e \text{ の最小値は } 2.$$

$$\text{よって } M = 10^2 = 100 \quad \text{と可}. \quad \square$$

例. $b = 10^2 \cdot r = 28.5714 \ 285714 \ 8')$
 $b' = \lfloor b \rfloor = 285714 \text{ (Alg. Step 1)}$

(Alg. Step 2) 例 $EEA(100, 28) = \{(r_i, s_i, t_i)\}_{i=0}^{\lambda+1}$
 $\{28 \text{ 倍 } 33 \}$ $r_i < M = 7 \text{ となる } i \text{ を}$

$$(r_0, s_0, t_0) = (100, 1, 0),$$

$$(r_1, s_1, t_1) = (28, 0, 1),$$

$$(r_2, s_2, t_2) = (100, 1, 0) - 3(28, 0, 1) \\ = (16, 1, -3),$$

$$(r_3, s_3, t_3) = (28, 0, 1) - 1(16, 1, -3) \\ = (12, -1, 4),$$

$$(r_4, s_4, t_4) = (16, 1, -3) - 1(12, -1, 4) \\ = (4, 2, -7).$$

$\uparrow$
 $\therefore r_4 < M \text{ となる } i \text{ を } \{28 \text{ 倍 } 33 \}.$
 $\quad \quad \quad \uparrow \quad \quad \uparrow$
 $\quad \quad \quad 4 \quad \quad 2$

例. $r = \frac{s_4}{-t_4} = \frac{2}{7}.$

