Collatz conjecture

Tamaki ISII

19. Mar. 2024 12:56:27

1 コラッツ予想の定義

コラッツ予想は以下のような問題として知られている。[1]

Definition 1.

関数 $c: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ を次のように定める。

$$c(x) \stackrel{\text{def}}{=} \left\{ \begin{array}{cc} \frac{x}{2} & \text{if} & x \equiv 0 \pmod{2} \\ 3x + 1 & \text{if} & x \equiv 1 \pmod{2} \end{array} \right.$$

(End of Definition)

Conjecture 1.

$$\forall x \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[c^n(x) = 1]$$

(End of Conjecture)

Fact 1.

関数 c は全射である。

(End of Fact)

2 コラッツ予想と同値の問題: M32問題の定義及び同値性の証明

2.1 M32 問題の定義

Definition 2.

関数 $fm: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ を次のように定める。

$$fm(j) \stackrel{\text{def}}{=} \begin{cases} \frac{3j}{2} & \text{if} \quad j \equiv 0 \pmod{4} \\ \frac{3j+1}{4} & \text{if} \quad j \equiv 1 \pmod{8} \\ \frac{j+2}{4} & \text{if} \quad j \equiv 2 \pmod{8} \\ \frac{3j-1}{2} & \text{if} \quad j \equiv 3 \pmod{4} \\ \frac{3j+1}{8} & \text{if} \quad j \equiv 5 \pmod{16} \\ \frac{3j+2}{4} & \text{if} \quad j \equiv 6 \pmod{8} \\ \frac{3j+9}{16} & \text{if} \quad j \equiv 13 \pmod{32} \\ \frac{j+3}{16} & \text{if} \quad j \equiv 29 \pmod{32} \end{cases}$$

(End of Definition)

Conjecture 2.

$$\forall x \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[fm^n(x) = 1]$$

(End of Conjecture)

Fact 2.

関数 fm は全射である。

(End of Fact)

19. Mar. 2024 12:56:27

2.2 コラッツ予想と M32 問題の同値性

Theorem 1.

Conjecture $1 \iff \text{Conjecture } 2$

(End of Theorem)

Proof of Theorem 1.

以下, Fact 1, Fact 2 は宣言なく用いる。 証明内で使用する集合, 関数を定義する。

$$A \stackrel{\mathbf{def}}{=} \{x \in \mathbf{N} \mid x \equiv 2 \pmod{9} \lor x \equiv 8 \pmod{9}\}$$

関数 $f: A \to \mathbf{M}$ を下記のように定める。

$$f(x) \stackrel{\text{def}}{=} \begin{cases} \frac{2x+5}{9} & \text{if} \quad x \equiv 2 \pmod{9} \\ \frac{2x+2}{9} & \text{if} \quad x \equiv 8 \pmod{9} \end{cases}$$

以下, f が全単射であることに注意。 ここで, Definition 1, Definition 2 から,

$$\forall x \in \mathbb{N}[x \equiv 2 \pmod{36} \quad \Longrightarrow c^3(x) = (f^{-1} \circ fm \circ f)(x)] \quad ,$$

$$\forall x \in \mathbb{N}[x \equiv 8 \pmod{36} \quad \Longrightarrow c^2(x) = (f^{-1} \circ fm \circ f)(x)] \quad ,$$

$$\forall x \in \mathbb{N}[x \equiv 11 \pmod{18} \quad \Longrightarrow c^2(x) = (f^{-1} \circ fm \circ f)(x)] \quad ,$$

$$\forall x \in \mathbb{N}[x \equiv 17 \pmod{18} \quad \Longrightarrow c^2(x) = (f^{-1} \circ fm \circ f)(x)] \quad ,$$

$$\forall x \in \mathbb{N}[x \equiv 20 \pmod{72} \quad \Longrightarrow c^4(x) = (f^{-1} \circ fm \circ f)(x)] \quad ,$$

$$\forall x \in \mathbb{N}[x \equiv 26 \pmod{36} \quad \Longrightarrow c^3(x) = (f^{-1} \circ fm \circ f)(x)] \quad ,$$

$$\forall x \in \mathbb{N}[x \equiv 56 \pmod{144} \quad \Longrightarrow c^5(x) = (f^{-1} \circ fm \circ f)(x)] \quad ,$$

$$\forall x \in \mathbb{N}[x \equiv 128 \pmod{144} \quad \Longrightarrow c^4(x) = (f^{-1} \circ fm \circ f)(x)] \quad ,$$

eq. 2.1 から,

$$\forall x \in A, \exists n \in \mathbb{N}[c^n(x) = (f^{-1} \circ fm \circ f)(x)] \quad . \tag{2.2}$$

eq. 2.2 の両辺の関数を繰り返し合成することを考えて、

$$\forall x \in A, \forall k \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[c^n(x) = (f^{-1} \circ fm^k \circ f)(x)] \quad . \tag{2.3}$$

Step 1.

始めに.

Conjecture
$$1 \implies \text{Conjecture } 2$$
 (2.A)

を示す。

Conjecture 1 を仮定する。以下, この仮定を"仮定 1"と称する。 eq. 2.3 の n, k について, k が増えるにつれ n も増やせるから,

$$\forall x \in A, \forall a \in \mathbb{N}, \exists k \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N} [n \ge a \land c^n(x) = (f^{-1} \circ fm^k \circ f)(x)] \quad . \tag{2.4}$$

ここで, c(1) = 4, $c^2(1) = 2$, $c^3(1) = 1$ に注意すると, Definition 1 から,

$$\forall x \in \mathbb{N}, \forall a \in \mathbb{N}, \forall n \in \mathbb{N}[(c^a(x) = 1 \land n \ge a)]$$

$$\implies (c^n(x) = 1 \lor c^n(x) = 2 \lor c^n(x) = 4)] \quad (2.5)$$

特に, x の議論範囲について, $A \subset \mathbb{I}$ であることにも注意して, eq. 2.5 から,

$$\forall x \in A, \forall a \in \mathbb{N}, \forall k \in \mathbb{N}, \forall n \in \mathbb{N}[(c^a(x) = 1 \land n \ge a \land c^n(x) = (f^{-1} \circ fm^k \circ f)(x))$$

$$\implies (1 = (f^{-1} \circ fm^k \circ f)(x)$$

$$\vee 2 = (f^{-1} \circ fm^k \circ f)(x) \lor 4 = (f^{-1} \circ fm^k \circ f)(x))] \quad . \tag{2.6}$$

ここで, f^{-1} の終域に注目すると, f の定義から,

$$\forall x \in A, \forall k \in \mathbb{N}[(f^{-1} \circ fm^k \circ f)(x) \in A] \quad . \tag{2.7}$$

特に, $1,4 \notin A$, $2 \in A$ に注意して, eq. 2.6, eq. 2.7 から,

$$\forall x \in A, \forall a \in \mathbb{N}, \forall k \in \mathbb{N}, \forall n \in \mathbb{N}[(c^{a}(x) = 1 \land n \ge a \land c^{n}(x) = (f^{-1} \circ fm^{k} \circ f)(x))] \Rightarrow 2 = (f^{-1} \circ fm^{k} \circ f)(x)] \circ (2.8)$$

eq. 2.8 に, 一階述語の規則¹を用いて式を変形して,

$$\forall x \in A, \exists a \in \mathbb{N}, \exists k \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[c^{a}(x) = 1 \land n \geq a \land c^{n}(x) = (f^{-1} \circ fm^{k} \circ f)(x)]$$

$$\implies \forall x \in \mathbb{N}, \exists k \in \mathbb{N}[2 = (f^{-1} \circ fm^{k} \circ f)(x)] \quad \circ$$

$$(2.9)$$

仮定 1, eq. 2.4 から,

$$\forall x \in A, \exists a \in \mathbb{N}, \exists k \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N} [c^a(x) = 1 \land n \geq a]$$

$$\wedge \ c^n(x) = (f^{-1} \circ fm^k \circ f)(x)] \ \ \circ \ (2.10)$$

eq. 2.9, eq. 2.10 から,

$$\forall x \in A, \exists k \in \mathbb{N}[2 = (f^{-1} \circ fm^k \circ f)(x)] \quad . \tag{2.11}$$

関数 f の像について, $f(A) = \mathbf{w}$ が成り立つことに注意して, eq. 2.11 から,

$$\forall x \in \mathbb{N}, \exists k \in \mathbb{N}[2 = (f^{-1} \circ fm^k)(x)] \quad . \tag{2.12}$$

eq. 2.12 の両辺を f に代入, 仮定 1 を仮定解除して,

Conjecture $1 \implies \text{Conjecture } 2$.

(Step End)

Step 2.

次に,

$$\forall x \in A, \exists n \in \mathbb{N}[1 = c^n(x)] \iff \text{Conjecture 2}$$
 (2.B)

を示す

Conjecture 2 を仮定する。以下, この仮定を "仮定 2" と称する。

関数 f^{-1} の像について, $f^{-1}(\mathbf{N}) = A$ が成り立つことに注意して, eq. 2.3 の x に $f^{-1}(x)$ を代入すると,

$$\forall x \in \mathbb{N}, \forall k \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[(c^n \circ f^{-1})(x) = (f^{-1} \circ fm^k)(x)] \quad . \tag{2.13}$$

ここで, f^{-1} の終域に注意すると, f の定義から,

$$\forall x \in \mathbb{N}, \forall k \in \mathbb{N}[(f^{-1} \circ fm^k)(x) \in A] \quad . \tag{2.14}$$

eq. 2.14 から, eq. 2.13 に関して, 左辺も A に属するから, 両辺を f に代入, 右辺と左辺を入れ替えて,

$$\forall x \in \mathbb{N}, \forall k \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[fm^k(x) = (f \circ c^n \circ f^{-1})(x)] \quad . \tag{2.15}$$

 $^{^1}$ 具体的には, $\forall x, \forall a, \forall k, \forall n [P(x,a,k,n) \implies Q(x,n)] \vdash \forall x, \exists a, \exists k, \exists n [P(x,a,k,n)] \implies \forall x, \exists k [Q(x,k)]$ という規則。

ここで Definition 2 から, fm(1) = 1 に注意すると,

$$\forall x \in \mathbb{N}, \forall a \in \mathbb{N}, \forall k \in \mathbb{N}[(fm^a(x) = 1 \land k \ge a) \implies fm^k(x) = 1] \quad . \tag{2.16}$$

eq. 2.16 から,

$$\forall x \in \mathbf{M}, \forall a \in \mathbf{M}, \forall k \in \mathbf{M}, \forall n \in \mathbf{M}[(fm^{a}(x) = 1 \land k \ge a \land fm^{k}(x) = (f \circ c^{n} \circ f^{-1})(x))] \Rightarrow 1 = (f \circ c^{n} \circ f^{-1})(x)] \circ$$

$$(2.17)$$

eq. 2.17 に, 一階述語の規則²を用いて式を変形して,

$$\forall x \in \mathbb{N}, \exists a \in \mathbb{N}, \exists k \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[fm^{a}(x) = 1 \land k \geq a \land fm^{k}(x) = (f \circ c^{n} \circ f^{-1})(x)]$$

$$\implies \forall x \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[1 = (f \circ c^{n} \circ f^{-1})(x)] \quad . \tag{2.18}$$

仮定 2, eq. 2.15 から,

$$\forall x \in \mathbb{N}, \exists a \in \mathbb{N}, \exists k \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[fm^a(x) = 1 \land k \ge a \land fm^k(x) = (f \circ c^n \circ f^{-1})(x)] \quad \circ$$

$$(2.19)$$

eq. 2.18, eq. 2.19 から,

$$\forall x \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[1 = (f \circ c^n \circ f^{-1})(x)] \quad . \tag{2.20}$$

関数 f^{-1} の像について, $f^{-1}(\mathbf{m}) = A$ が成り立つことに注意して, eq. 2.20 から,

$$\forall x \in A, \exists n \in \mathbf{M}[1 = (f \circ c^n)(x)] \quad . \tag{2.21}$$

eq. 2.21 の両辺を f^{-1} に代入して,

$$\forall x \in A, \exists n \in \mathbf{M}[2 = c^n(x)] \quad . \tag{2.22}$$

特に, c(2) = 1 に注意して, eq. 2.22 の両辺を c に代入して,

$$\forall x \in A, \exists n \in \mathbf{N}[1 = c^n(x)] \quad . \tag{2.23}$$

仮定 2 を仮定解除, eq. 2.23 から,

$$\forall x \in A, \exists n \in \mathbb{N}[1 = c^n(x)] \iff \text{Conjecture } 2$$
 .

(Step End)

Step 3.

さらに.

$$\forall x \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[x \notin A \implies c^n(x) \in A] \tag{2.C}$$

を示す。

Definition 1から,

$$\forall x \in \mathbb{N}[x \equiv 0 \pmod{6}) \Longrightarrow (c \cap \max\{n \in \mathbb{N} \mid (2^n \mid x)\})(x) \equiv 3 \pmod{6}] \quad (2.24a) \quad ,$$

$$\forall x \in \mathbb{N}[x \equiv 1 \pmod{6}) \Longrightarrow c^2(x) \equiv 2 \pmod{9} \qquad \qquad] \quad (2.24b) \quad ,$$

$$\forall x \in \mathbb{N}[x \equiv 3 \pmod{6}) \Longrightarrow c^2(x) \equiv 5 \pmod{9} \qquad \qquad] \quad (2.24c) \quad .$$

$$(2.24c) \quad .$$

Definition 1から,

$$\forall x \in \mathbf{M}[x \equiv 4 \pmod{6} \implies c(x) \equiv 2 \pmod{3}] \quad . \tag{2.25}$$

eq. 2.25 から,

$$\forall x \in \mathbf{M}[x \equiv 4 \pmod{6}) \implies (c(x) \in A \lor c(x) \equiv 5 \pmod{9})] \quad . \tag{2.26}$$

 $^{^2}$ 具体的には、 $\forall x, \forall a, \forall k, \forall n[P(x,a,k,n) \implies Q(x,n)] \vdash \forall x, \exists a, \exists k, \exists n[P(x,a,k,n)] \implies \forall x, \exists n[Q(x,n)]$ という 規則。

Definition 1 から、

$$\forall x \in \mathbb{N}[x \equiv 5 \pmod{18} \Longrightarrow c(x)^2 \equiv 8 \pmod{27}] ,$$

$$\forall x \in \mathbb{N}[x \equiv 14 \pmod{36} \Longrightarrow c(x)^3 \equiv 11 \pmod{27}] ,$$

$$\forall x \in \mathbb{N}[x \equiv 32 \pmod{36} \Longrightarrow c(x)^2 \equiv 8 \pmod{9}] .$$

$$(2.27)$$

eq. 2.27 から,

$$\forall x \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N} [x \equiv 5 \pmod{9} \implies c^n(x) \in A] \quad . \tag{2.28}$$

よって, eq. 2.24, eq. 2.26, eq. 2.28 から,

$$\forall x \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[x \equiv 0 \pmod 6) \Longrightarrow c^n(x) \in A]$$
 Because eq. 2.24a, eq. 2.24c, eq. 2.28 ,
$$\forall x \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[x \equiv 1 \pmod 6) \Longrightarrow c^n(x) \in A]$$
 Because eq. 2.24b ,
$$\forall x \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[x \equiv 3 \pmod 6) \Longrightarrow c^n(x) \in A]$$
 Because eq. 2.24c, eq. 2.28 ,
$$\forall x \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[x \equiv 4 \pmod 6) \Longrightarrow c^n(x) \in A]$$
 Because eq. 2.26, eq. 2.28 ,
$$\forall x \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[x \equiv 5 \pmod 9) \Longrightarrow c^n(x) \in A]$$
 Because eq. 2.28 .

ここで, A の定義から,

$$\forall x \in \mathbf{M}[x \notin A \implies (x \equiv 0 \pmod{6} \lor x \equiv 1 \pmod{6}]$$
$$\lor x \equiv 3 \pmod{6} \lor x \equiv 4 \pmod{6} \lor x \equiv 5 \pmod{9}] \quad \circ \quad (2.30)$$

よって, eq. 2.29, eq. 2.30 から,

$$\forall x \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[x \notin A \implies c^n(x) \in A]$$
 .

(Step End)

ここで, eq. 2.C に注目すると eq. 2.B を $\forall x \in A$ の場合から $\forall x \in \mathbb{N}$ の場合に一般化できる。よって,

$$\forall x \in \mathbb{N}, \exists n \in \mathbb{N}[1 = c^n(x)] \iff \text{Conjecture 2} \quad . \tag{2.31}$$

つまり, eq. 2.31 から,

Conjecture 1
$$\leftarrow$$
 Conjecture 2 $_{\circ}$ (2.32)

以上のことから, eq. 2.A, eq. 2.32 から,

Conjecture $1 \iff \text{Conjecture } 2$.

Q.E.D.

次に、Definition 2の行列表現を与える。これにより線形代数学的観点から Conjecture 1を考察することが可能になる。

3 関数 fm の行列表現 M

Definition 3.

 M_k を $k \times k$ 行列として下記のように定める。

$$M_k[i,j] \stackrel{\mathbf{def}}{=} \left\{ \begin{array}{ll} 1 & \text{if} & i = fm(j) \\ 0 & \text{otherwise} \end{array} \right.$$

(End of Definition)

19. Mar. 2024 12:56:27

Lemma 1.

$$\forall n \in \mathbb{N}, \forall k \in \mathbb{N}[M_k^n[i,j] = 1 \iff i = fm^n(j) \land \forall a \in \mathbb{N}[a \le n \implies fm^a(j) \le k]]$$
 (End of Lemma)

証明は行列の積から自明であるから省略する。3

4 Mに関する予想

ここで、Definition 3に関して成立すると予想される命題を提示する。

Conjecture 3.

$$\det(M_k - \lambda I_k) = (1 - \lambda)(-\lambda)^{k-1}$$

(End of Conjecture)

5 行列の定義

5.1 行列 F, G

Definition 4.

 F_k を $k \times k$ 行列として下記のように定める。

$$F_k[i,j] \stackrel{\mathbf{def}}{=} \left\{ \begin{array}{ll} 1 & \text{if} \quad i=1 \ \land \ j=1 \\ 0 & \text{otherwise} \end{array} \right.$$

(End of Definition)

Definition 5.

 G_k を $k \times k$ 行列として下記のように定める。

$$G_k[i,j] \stackrel{\mathbf{def}}{=} \left\{ \begin{array}{ll} 1 & \text{if} \quad i=j \ \land \ i \neq 1 \\ 0 & \text{otherwise} \end{array} \right.$$

(End of Definition)

5.2 M に関連した性質を持つ行列 X

Definition 6.

 X_k を $k \times k$ 行列として下記のように定める。

$$X_k[i,j] \stackrel{\mathbf{def}}{=} \begin{cases} 1 & \text{if } M[i,j] = 1\\ -1 & \text{if } i = j \land i \neq 1\\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

(End of Definition)

6 Conjecture. eigenvalues of M を仮定した場合に成り立つ 補題

Lemma 2.

Conjecture
$$3 \iff \det(X_k - \lambda I_k) = (1 - \lambda)(-1 - \lambda)^{k-1}$$

(End of Lemma)

Proof of Lemma 2.

この証明内で Delete $_{i,j}A$ は行列 A の i 行 j 列を削除した行列を表す。

 $[\]overline{\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ }$ の冪を具体的に計算してみれば、実際に成り立つ命題であることがすぐに分かると思います。

行列 M_k , X_k の対角成分以外が同一であることに注意して, Definition 3, Definition 6 から,

$$\det(M_k - \lambda I_k) = (1 - \lambda)(-\lambda)^{k-1}$$

$$\iff \det(\operatorname{Delete}_{1,1}(M_k - \lambda I_k)) = (-\lambda)^{k-1}$$

$$\iff \det(\operatorname{Delete}_{1,1}(X_k - \alpha I_k)) = (-1 - \alpha)^{k-1} \qquad (\lambda \leftarrow 1 + \alpha)$$

$$\iff \det(X_k - \lambda I_k) = (1 - \alpha)(-1 - \alpha)^{k-1} \quad .$$
(6.1)

eq. 6.1 から,

Conjecture 3 \iff det $(X_k - \lambda I_k) = (1 - \lambda)(-1 - \lambda)^{k-1}$ \circ

Q.E.D.

Lemma 3.

Conjecture
$$3 \implies M_k^{k-1} = F_k X_k^{-1}$$

(End of Lemma)

Proof of Lemma 3.

Conjecture 3 を仮定する。以下, この仮定を "仮定 1" と称する。 仮定 1, ケイリーハミルトンの定理から、

$$M_k^{k-1} = M_k^k \quad . \tag{6.2}$$

仮定 1, Lemma 2 から,

$$\det(X_k) \neq 0 \quad . \tag{6.3}$$

特に, $M_k - G_k = X_k$, $I_k = F_k + G_k$ に注意して, Definition 3, Definition 4, Definition 5, Definition 6, eq. 6.2, eq. 6.3 から,

$$M_k^{k-1}F_k = F_k \iff M_k^{k-1}(I_k - G_k) = F_k$$

$$\iff M_k^{k-1} - M_k^{k-1}G_k = F_k \iff M_k^k - M_k^{k-1}G_k = F_k$$

$$\iff M_k^{k-1}(M_k - G_k) = F_k \iff M_k^{k-1}X_k = F_k$$

$$\iff M_k^{k-1} = F_kX_k^{-1}$$

$$(6.4)$$

特に, Definition 2 から $\forall n \in \mathbf{m}[fm^n(1) = 1]$ であることに注意して, これに Lemma 1 を適用すると,

$$M_k^k[i,1] = \begin{cases} 1 & \text{if } i = 1\\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$
 (6.5)

行列 A を右から掛ける操作は対象の第1列以外を全て0にするから, Definition 4, eq. 6.5 から,

$$M_k^k F_k = F_k \quad . \tag{6.6}$$

eq. 6.2, eq. 6.6 から,

$$M_k^{k-1}F_k = F_k \quad \circ \tag{6.7}$$

eq. 6.4, eq. 6.7 から,

$$M_k^{k-1} = F_k X_k^{-1} \quad . \tag{6.8}$$

仮定1を仮定解除, eq. 6.8 から,

Conjecture $3 \implies M_k^{k-1} = F_k X_k^{-1}$ o

Q.E.D.

7 関数 fm の疑似的な逆関数の定義及び性質

7.1 関数 fm の疑似的な逆関数の定義

Definition 7.

関数 $fminva: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ を次のように定める。

$$fminva(i) \stackrel{\mathbf{def}}{=} \begin{cases} 16i - 3 & \text{if} \quad i \equiv 0 \pmod{2} \\ 4i - 2 & \text{if} \quad i \equiv 1 \pmod{2} \end{cases}$$

(End of Definition)

Definition 8.

関数 $fminvb: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ を次のように定める。

$$fminvb(i) \stackrel{\mathbf{def}}{=} \left\{ \begin{array}{ll} \frac{2i}{3} & \text{if} \quad i \equiv 0 \; (\bmod \; 6) \\ \\ \frac{4i-1}{3} & \text{if} \quad i \equiv 1 \; (\bmod \; 6) \\ \\ \frac{8i-1}{3} & \text{if} \quad i \equiv 2 \; (\bmod \; 6) \\ \\ \frac{16i-9}{3} & \text{if} \quad i \equiv 3 \; (\bmod \; 6) \\ \\ \frac{2i+1}{3} & \text{if} \quad i \equiv 4 \; (\bmod \; 6) \\ \\ \frac{4i-2}{3} & \text{if} \quad i \equiv 5 \; (\bmod \; 6) \end{array} \right.$$

(End of Definition)

7.2 関数 fm の疑似的な逆関数の性質

Fact 3.

$$\forall x \in \mathbb{N}, \forall y \in \mathbb{N}[fm(x) = y \implies (fminva(y) = x \ \underline{\vee} \ fminvb(y) = x)]$$

(End of Fact)

8 行列 M, X について予想されている事項に関する Note

Note 1.

行列式, 固有多項式:

$$\det(M_k - \lambda I_k) = (1 - \lambda)(-\lambda)^{k-1} \tag{8.1}$$

$$\det(X_k - \lambda I_k) = (1 - \lambda)(-1 - \lambda)^{k-1} \tag{8.2}$$

階数:

$$\operatorname{rank}(M_k) = \left\lfloor \frac{k}{6} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{k+7}{8} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{k+11}{16} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{k+14}{24} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{k+2}{6} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{k+2}{8} \right\rfloor$$
(8.3)

$$rank(X_k) = k (8.4)$$

$$rank(M_k - I_k) = k - 1 \tag{8.5}$$

$$rank(X_k - I_k) = k - 1 \tag{8.6}$$

$$\operatorname{rank}(X_k + I_k) = \left| \frac{k}{6} \right| + \left| \frac{k+7}{8} \right| + \left| \frac{k+11}{16} \right| + \left| \frac{k+14}{24} \right| + \left| \frac{k+2}{6} \right| + \left| \frac{k+2}{8} \right|$$
(8.7)

(End of Note)

9 最後に

今後は、Conjecture 3の証明を目指す。

10 References

[1] Wikipedia. コラッツの問題. [URL], [Archived] on 2023-03-26.

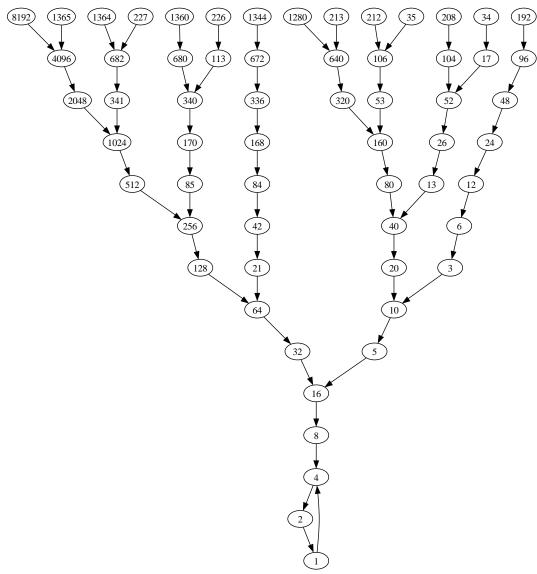
A Matrix examples

 $M_{27} =$

 $0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 1 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\; 0 \;\;$ $X_{18} =$

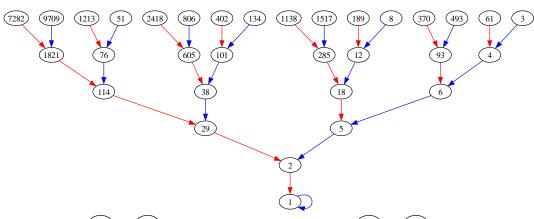
-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1

B c のグラフ

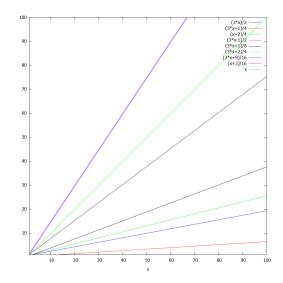


このグラフで、a b は c(a) = b を表す。

C fm のグラフ



D fmのxyグラフ



E Maxima code

```
fm(j):=block(
    if mod(j,4)=0 then(
        return((3*j)/2)
    elseif mod(j,8)=1 then(
        return((3*j+1)/4)
    elseif mod(j,8)=2 then(
        return((j+2)/4)
    elseif mod(j,4)=3 then(
        return((3*j-1)/2)
   )
    elseif mod(j,16)=5 then(
        return((3*j+1)/8)
    elseif mod(j,8)=6 then(
        return((3*j+2)/4)
    elseif mod(j,32)=13 then(
        return((3*j+9)/16)
    else(
       return((j+3)/16)
);
fminva(i):=block(
    if mod(i,2)=0 then(
        return(16*i-3)
    )
    else(
        return(4*i-2)
);
```

```
fminvb(i):=block(
    if mod(i,6)=0 then(
        return((2*i)/3)
    elseif mod(i,6)=1 then(
        return((4*i-1)/3)
    )
    elseif mod(i,6)=2 then(
        return((8*i-1)/3)
    elseif mod(i,6)=3 then(
        return((16*i-9)/3)
    )
    elseif mod(i,6)=4 then(
        return((2*i+1)/3)
    )
    else(
        return((4*i-2)/3)
    )
);
fm_print(j):=block(
    if mod(j,4)=0 then(
        printf(true, "A"),
        return((3*j)/2)
    elseif mod(j,8)=1 then(
        printf(true, "B"),
        return((3*j+1)/4)
    elseif mod(j,8)=2 then(
        printf(true, "C"),
        return((j+2)/4)
    elseif mod(j,4)=3 then(
        printf(true, "D"),
        return((3*j-1)/2)
    )
    elseif mod(j,16)=5 then(
        printf(true, "E"),
        return((3*j+1)/8)
    elseif mod(j,8)=6 then(
        printf(true, "G"),
        return((3*j+2)/4)
    )
    elseif mod(j,32)=13 then(
        printf(true,"H"),
        return((3*j+9)/16)
    )
    else(
        printf(true,"I"),
        return((j+3)/16)
    )
);
```

```
fminva_print(i):=block(
    if mod(i,2)=0 then(
        printf(true, "J"),
        return(16*i-3)
    )
    else(
        printf(true, "K"),
        return(4*i-2)
    )
);
fminvb_print(i):=block(
    if mod(i,6)=0 then(
        printf(true,"L"),
        return((2*i)/3)
    )
    elseif mod(i,6)=1 then(
        printf(true, "M"),
        return((4*i-1)/3)
    )
    elseif mod(i,6)=2 then(
        printf(true,"N"),
        return((8*i-1)/3)
    elseif mod(i,6)=3 then(
        printf(true, "0"),
        return((16*i-9)/3)
    elseif mod(i,6)=4 then(
        printf(true,"P"),
        return((2*i+1)/3)
    )
    else(
        printf(true, "Q"),
        return((4*i-2)/3)
    )
);
mrank(k):=floor(k/6)+floor((k+7)/8)+floor((k+11)/16)
```

+floor((k+14)/24)+floor((k+2)/6)+floor((k+2)/8);

F C++ code

```
int fm(int j){
    if(j\%4 == 0){
       return (3*j)/2;
    else if(j\%8 == 1){
       return (3*j+1)/4;
    else if(j\%8 == 2){
        return (j+2)/4;
    else if(j\%4 == 3){
       return (3*j-1)/2;
    }
    else if(j\%16 ==5){
       return (3*j+1)/8;
    }
    else if(j\%8 == 6){
       return (3*j+2)/4;
    else if(j\%32 == 13){
       return (3*j+9)/16;
    else{
        return (j+3)/16;
}
int fminva(int i){
    if(i\%2 == 0){
        return 16*i-3;
    else{
        return 4*i-2;
}
int fminvb(int i){
    if(i\%6 == 0){
        return (2*i)/3;
    else if(i\%6 == 1){
       return (4*i-1)/3;
    else if(i\%6 == 2){
       return (8*i-1)/3;
    else if(i\%6 == 3){
        return (16*i-9)/3;
    }
    else if(i\%6 == 4){
        return (2*i+1)/3;
    else{
       return (4*i-2)/3;
}
```