### 短いループのできる確率

後藤達哉 (筑波大学理工学群数学類3年) 2018年12月8日

数物セミナー愛媛談話会

### この発表で話すこと

- $\underline{m} = \{0, 1, 2, ..., m-1\}$ とおく
- $\underline{m}$ から $\underline{m}$ への写像fが無作為に与えられたときにfによる反復列の周期に関する期待値や確率を議論する
- $\bullet$  そのようなfは $m^m$ 通りあるのでそのそれぞれが等確率であるとする
- とくにmが十分大きいときに興味があるので $m \to \infty$ の極限を考える

#### このテーマのモチベーション

- このテーマは疑似乱数の発生と関係してくる
- 一般的にコンピュータは(外部からノイズを入力するということをしない限り)乱数を発生させることはできない
- そこで確定的な計算によって乱数っぽいもの (疑似乱数)を作っている
- 疑似乱数は固定された写像 f を使った反復列に よって定められる

#### このテーマのモチベーション

- 疑似乱数の生成に使われるfは「でたらめな写像」を持ってくれば良いだろうという誤解がコンピュータの最初期にはあった
- しかし、「でたらめな写像」は短い周期を持ち やすいので、疑似乱数にふさわしくない
- その事実を定量的に述べる一つの議論がこれである
- 4つ問題を出し、それへの解答をつけよう

写像 $f:\underline{m}\to\underline{m}$ と $x_0\in\underline{m}$ が無作為に与えられるときに列 $x_n=f^n(x_0)$ の周期が1になる確率を求めよ。

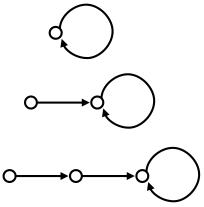
写像 $f:\underline{m}\to\underline{m}$ と $x_0\in\underline{m}$ が無作為に与えられるときに列 $x_n=f^n(x_0)$ の周期が1になる確率を求めよ。

$$x_{i+k} = x_i$$
となる $i,k \ge 0$ がある。  
そのような $i$ の最小値を $\mu,k$ の最小値を $\lambda$ とする。

$$\lambda$$
が列の周期である。
$$P(\mu = 0, \lambda = 1) = \frac{1}{m}$$

$$P(\mu = 1, \lambda = 1) = \left(1 - \frac{1}{m}\right) \frac{1}{m}$$

$$P(\mu = 2, \lambda = 1) = \left(1 - \frac{1}{m}\right) \left(1 - \frac{2}{m}\right) \frac{1}{m}$$
  $\circ$ 



写像 $f:\underline{m}\to\underline{m}$   $\succeq x_0\in\underline{m}$  が無作為に与えられるときに列 $x_n=f^n(x_0)$ の周期が1になる確率を求めよ。

$$P(\mu = \mu_0, \lambda = 1) = \left(1 - \frac{1}{m}\right) \left(1 - \frac{2}{m}\right) \dots \left(1 - \frac{\mu_0}{m}\right) \frac{1}{m}$$

写像 $f:\underline{m}\to\underline{m}$   $\succeq x_0\in\underline{m}$  が無作為に与えられるときに列 $x_n=f^n(x_0)$ の周期が1になる確率を求めよ。

$$Q(m) = \sum_{i \ge 0} \left(1 - \frac{1}{m}\right) \left(1 - \frac{2}{m}\right) \dots \left(1 - \frac{i}{m}\right)$$

はRamanujanのQ functionと呼ばれる。

$$Q(m) = \sqrt{\frac{\pi m}{2}} - \frac{1}{3} + O(m^{-\frac{1}{2}})$$

Factより、

$$P(\lambda = 1) \sim \sqrt{\frac{\pi}{2m}} \sim \frac{1.25}{\sqrt{m}}$$

 $\leadsto m$ が十分大きいときには周期が1になる確率はほぼ0。

写像 $f:\underline{m}\to\underline{m}$ と $x_0\in\underline{m}$ が無作為に与えられるときに列 $x_n=f^n(x_0)$ の周期の期待値を求めよ。

写像 $f:\underline{m} \to \underline{m}$ と $x_0 \in \underline{m}$ が無作為に与えられるときに列 $x_n = f^n(x_0)$ の周期の期待値を求めよ。

一般に

$$P(\mu = \mu_0, \lambda = \lambda_0) = \frac{1}{m} \prod_{1 \le k < \mu_0 + \lambda_0} \left( 1 - \frac{k}{m} \right).$$

よって

$$E[\lambda] = \sum_{\substack{1 \le \lambda_0 \\ 0 \le \mu_0}} \frac{\lambda_0}{m} \prod_{1 \le k < \mu_0 + \lambda_0} \left(1 - \frac{k}{m}\right).$$

写像 $f:\underline{m}\to\underline{m}$ と $x_0\in\underline{m}$ が無作為に与えられるときに列 $x_n=f^n(x_0)$ の周期の期待値を求めよ。

$$\begin{split} E[\lambda] &= \sum_{\substack{1 \le \lambda_0 \\ 0 \le \mu_0}} \frac{\lambda_0}{m} \prod_{\substack{1 \le k < \mu_0 + \lambda_0}} \left( 1 - \frac{k}{m} \right) \\ &= \frac{1}{m} \left\{ 1 + (1+2) \left( 1 - \frac{1}{m} \right) + (1+2+3) \left( 1 - \frac{1}{m} \right) \left( 1 - \frac{2}{m} \right) + \cdots \right\} \\ &= \frac{1}{m} \sum_{n \ge 0} \frac{(n+1)(n+2)}{2} \prod_{1 \le k < n} \left( 1 - \frac{k}{m} \right) \end{split}$$

写像 $f:\underline{m}\to\underline{m}$ と $x_0\in\underline{m}$ が無作為に与えられるときに列 $x_n=f^n(x_0)$ の周期の期待値を求めよ。

#### Lemma

$$f(a_0, a_1, \dots) = \sum_{n \ge 0} a_n \prod_{k=1}^n (1 - \frac{k}{m})$$
 
$$f(a_0, a_1, \dots) = a_0 + f(a_1, a_2, \dots) - f(a_1, 2a_2, \dots) / m$$

Lemmaに
$$a_n = \frac{n+1}{2}$$
を代入すると
$$E[\lambda] = \frac{1}{m} \sum_{n \ge 0} \frac{(n+1)(n+2)}{2} \prod_{1 \le k < n} \left(1 - \frac{k}{m}\right) = \frac{1+Q(m)}{2}.$$

写像 $f:\underline{m}\to\underline{m}$ と $x_0\in\underline{m}$ が無作為に与えられるときに列 $x_n=f^n(x_0)$ の周期の期待値を求めよ。

よって

$$E[\lambda] = \frac{1 + Q(m)}{2} \sim \sqrt{\frac{\pi m}{8}} - \frac{1}{6}.$$

つまり周期 $\lambda$ の期待値は $\sqrt{m}$ に比例する程度

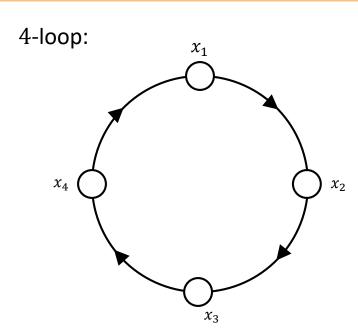
写像 $f: \underline{m} \to \underline{m}$ が無作為に与えられるとき、fが不動点を持つ確率を求めよ。

写像 $f: \underline{m} \to \underline{m}$ が無作為に与えられるとき、fが不動点を持つ確率を求めよ。

不動点とはf(x) = xとなる $x \in \underline{m}$ のこと。 すべてのxで $f(x) \neq x$ となるfの個数は $(m-1)^m$ 一方、すべてのfの個数は $m^m$ 。 よって

$$P(不動点を持つ) = 1 - \frac{(m-1)^m}{m^m}$$
 
$$= 1 - \left(1 - \frac{1}{m}\right)^m$$
  $m \to \infty$ の極限は $1 - e^{-1} = 0.632 \cdots$ である。

問題3を一般化しよう。  $f \circ l$ -loopとは $\underline{m}$  の相異なる元 $x_1, x_2, ..., x_l$ であって $f(x_1) = x_2, ..., f(x_l) = x_1$ をみたすもののこと。



写像 $f: \underline{m} \to \underline{m}$ が無作為に与えられるとき、n以下のloopができる確率を求めよ。

写像 $f: \underline{m} \to \underline{m}$ が無作為に与えられるとき、n以下のloopができる確率を求めよ。

かんたんのため、n=2で解く。

#### Fact (包除原理)

Iを有限全順序集合、各 $i \in I$ に対し $A_i$ を事象とする。このとき

$$P\left(\bigcup_{i \in I} A_i\right) = \sum_{k=1}^{|I|} (-1)^{k-1} \sum_{i_1 < \dots < i_k} P(A_{i_1} \cap A_{i_2} \cap \dots \cap A_{i_k})$$

写像 $f: \underline{m} \to \underline{m}$ が無作為に与えられるとき、n以下のloopができる確率を求めよ。

包除原理は|I|=2,3のときは次の式を表す:

- $P(A_1 \cup A_2) = P(A_1) + P(A_2) P(A_1 \cap A_2)$
- $P(A_1 \cup A_2 \cup A_3) = P(A_1) + P(A_2) + P(A_3) P(A_1 \cap A_2) P(A_1 \cap A_3) P(A_2 \cap A_3) + P(A_1 \cap A_2 \cap A_3)$

