



乱数とMonteCarlo法

モデリングとシミュレーション特論

2019年度

只木進一

様々な乱数生成

Random number generators

- 組み込みの一樣乱数`Math.random()`から様々な分布の乱数を生成したい
- `AbstractRandom`クラス
 - 次の乱数を生成`getNext()`
- 変換法
 - `Transform`クラス
- 棄却法
 - `Rejection`クラス

変換法

Transformation method

- 確率密度 (probability density)
 $f(x)$ ($a \leq x < b$) に対する分布

$$F(x) = \int_a^x f(z) dz$$

- 確率分布 (probability distribution)
 $F(x)$ の逆関数が得られる場合

- 例：指数分布 $f(x) = Ae^{-x}$, $0 \leq x < 1$, $A = \frac{e}{e-1}$

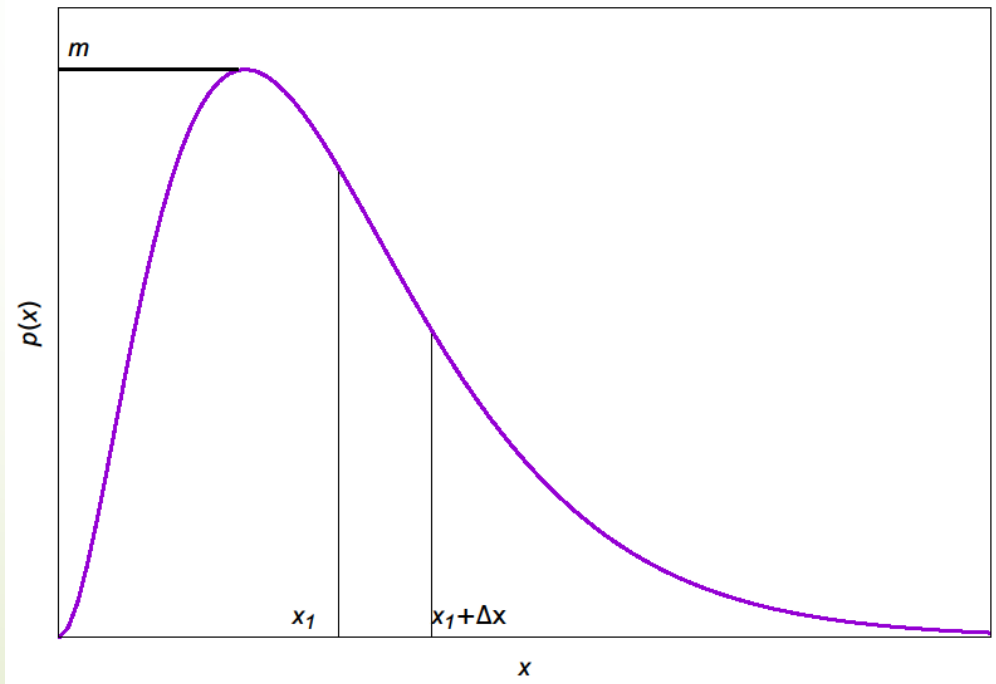
$$F(x) = \int_0^x f(z) dz = A(1 - e^{-x})$$

$$F^{-1}(r) = -\ln\left(1 - \frac{r}{A}\right)$$

棄却法

Rejection method

- bin $[x_1, x_1 + \Delta x)$ に入る確率は、その面積に比例することを利用



乱数生成クラスの関係

- ▶ randomNumbers/AbstractRandom.java
- ▶ randomNumbers/Transform.java
- ▶ randomNumbers/Rejection.java

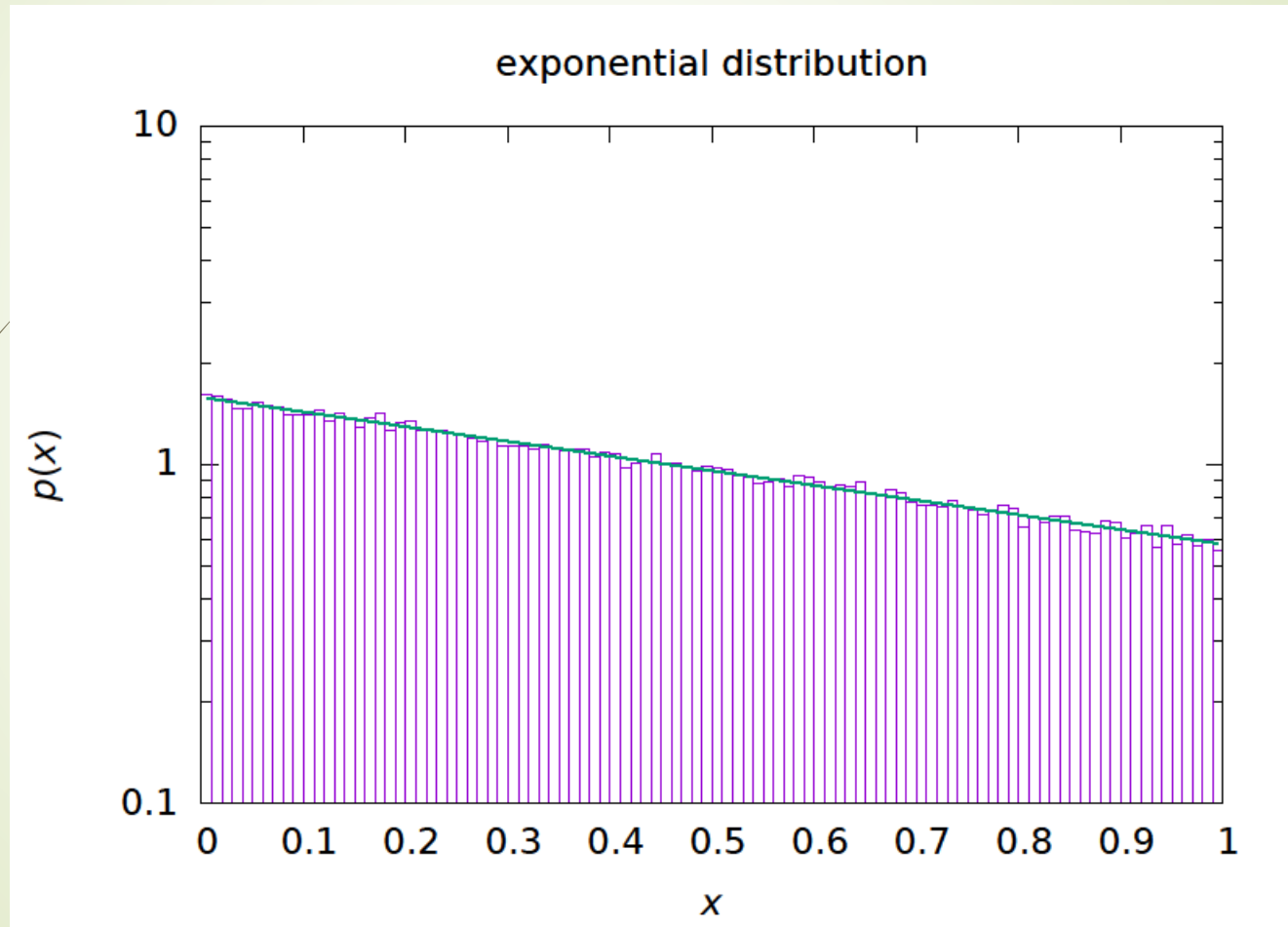
- ▶ java.util.function.DoubleFunction<R>の利用

乱数生成の例：指数分布

Example : Exponential distribution

➡ randomNumbers/Exp.java

```
//指数分布に対応した分布関数の逆関数を定義
//  $A * \exp(-x)$ 
double A = Math.E / (Math.E - 1);
DoubleFunction<Double> invProDist = (x) -> {
    return -Math.log(1 - x / A);
};
//変換法による乱数生成のインスタンス
AbstractRandom aRandom = new Transform(invProDist);
```



確率と大数の法則

Probability and Law of Large Numbers

- ▶ 例えば、公正なサイコロを振った場合に、1の目が出る確率が $1/6$ とはどういう意味か？
 - ▶ 十分な回数の試行を行うと、1が出る相対頻度が $1/6$ に近づく
 - ▶ 大数の法則
 - ▶ もう少し詳しくみていく

- ▶ 平均 μ 、分散 σ^2 である確率変数 X
- ▶ n 個の標本平均
$$\bar{X} = \frac{1}{n} \sum_{k=0}^{n-1} X_k$$
- ▶ \bar{X} を元の分布で平均、分散を計算
 - ▶ 十分多数の標本を生成した場合に相当

- 平均は、元の分布の平均と等しい

$$E(\bar{X}) = \frac{1}{n} E\left(\sum X_i\right) = \frac{1}{n} \sum E(X_i) = \frac{1}{n} n\mu = \mu$$

- 分散は n^{-1} で小さくなる

$$\begin{aligned} V(\bar{X}) &= E\left((\bar{X} - \mu)^2\right) = E\left(\frac{1}{n^2} \left(\sum_i (X_i - \mu)\right)^2\right) \\ &= \frac{1}{n^2} E\left(\sum_i (X_i - \mu)^2 + \sum_{i \neq j} (X_i - \mu)(X_j - \mu)\right) \\ &= \frac{1}{n^2} E\left(\sum_i (X_i - \mu)^2\right) + \frac{1}{n^2} E\left(\sum_{i \neq j} (X_i - \mu)(X_j - \mu)\right) = \frac{1}{n^2} n\sigma^2 = \frac{\sigma^2}{n} \end{aligned}$$

大数の法則をシミュレーションで確かめる

- 大きさ n の標本を生成する
- 元の分布での平均はできないため、同じ大きさの標本を多数(m 個)生成して、平均
- n を変化させて、平均と分散を計測

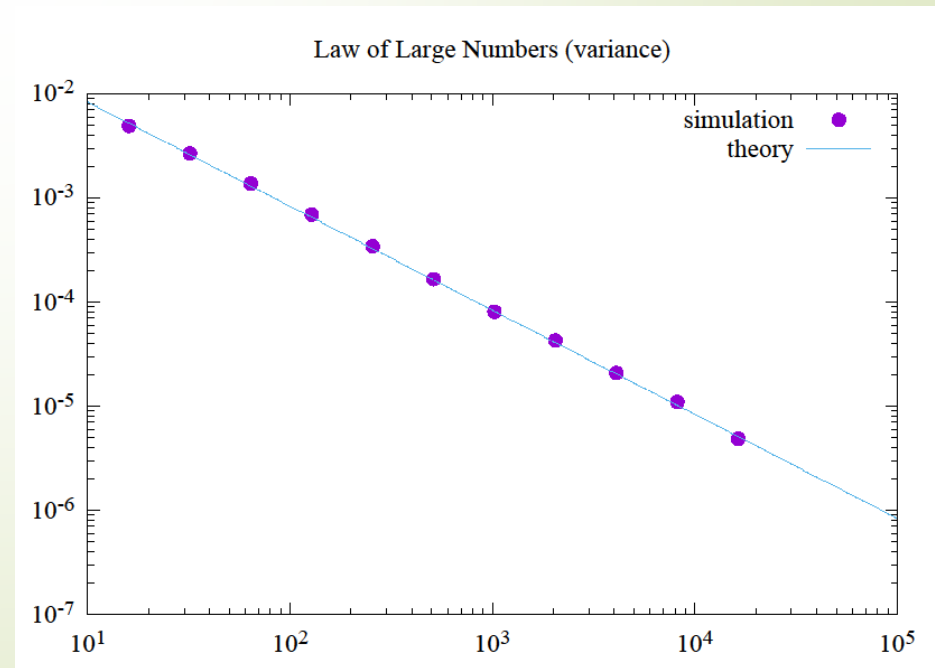
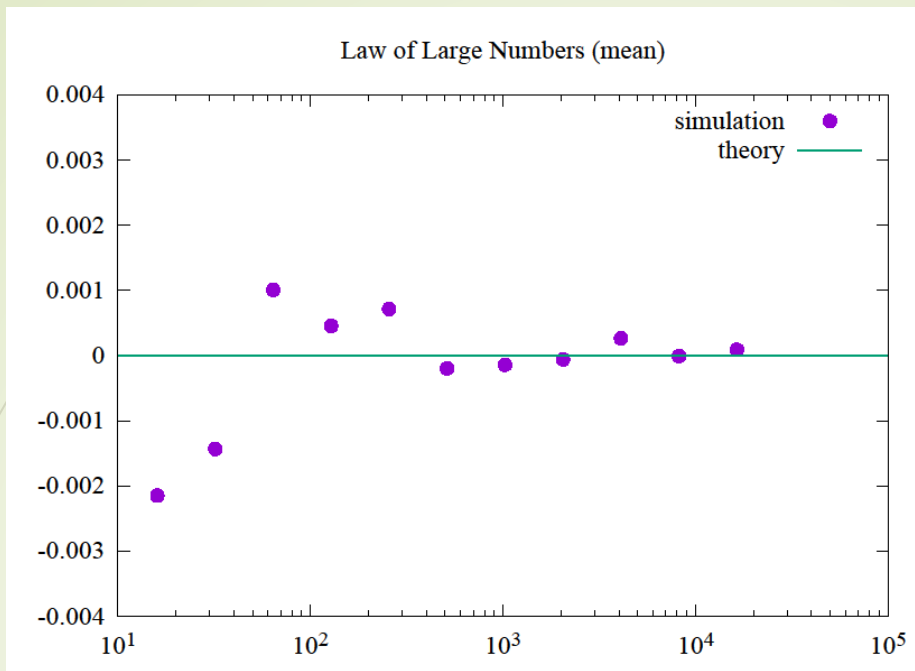
簡単な例：一様分布

Example : uniform

$$f(x) = \begin{cases} 1 & -\frac{1}{2} \leq x < \frac{1}{2} \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$\langle x \rangle = \int_{-1/2}^{1/2} x f(x) dx = \int_{-1/2}^{1/2} x dx = \left[\frac{1}{2} x^2 \right]_{-1/2}^{1/2} = 0$$

$$\langle x^2 \rangle = \int_{-1/2}^{1/2} x^2 f(x) dx = \int_{-1/2}^{1/2} x^2 dx = \left[\frac{1}{3} x^3 \right]_{-1/2}^{1/2} = \frac{1}{3} \left(\frac{1}{8} + \frac{1}{8} \right) = \frac{1}{12}$$



疑似乱数

Pseudo random numbers

- ▶ コンピュータ内で乱数を発生させる
- ▶ なんらかのアルゴリズム(algorithm)が必要
 - ▶ つまり、相関(出現した数値と次の数値の関係)がある
- ▶ 同じ乱数を何度も発生できる

線形合同法

Linear Congruential Method

- ▶ 漸化式: $i_n = (ai_{n-1} + c) \bmod m$
 - ▶ 定数の選び方で性質が大きく異なる。
 - ▶ 良い定数は経験的に知られている。
- ▶ C/C++は符号なし整数が使える
 - ▶ Overflow制御が不要
- ▶ FORTRANのような符号なし整数がない言語
 - ▶ Overflowが起きないように工夫が必要

- ▶ 32ビット符号なし演算の場合のパラメタ例

$$a = 2416, c = 374441, m = 1771875$$

- ▶ 32ビット符号あり演算の場合のパラメタ例

$$a = 9301, c = 49297, m = 233280$$

Schrageの方法

- ▶ 32ビット符号あり演算
 - ▶ オーバーフローを避けて $m = 2^{31} - 1$ とする
- ▶ 与えられた m に対して

$$(a = 17807, c = 0, m = 2^{31} - 1)$$

$$q = \lfloor m / a \rfloor, r = m \bmod a$$

$$m = aq + r$$

➤ $r < q$ の条件が必要

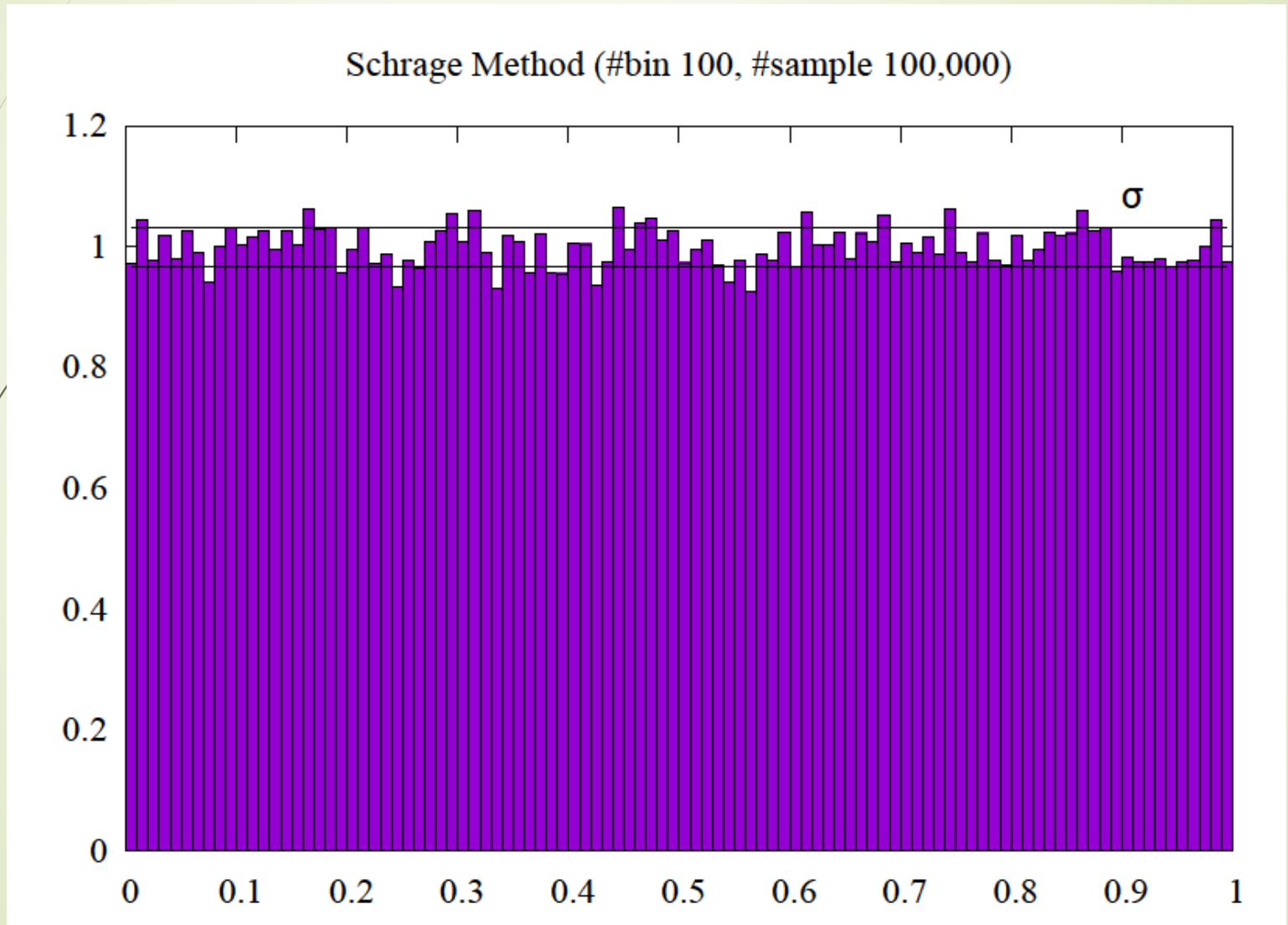
$$ai_n \bmod m = \begin{cases} a(i_n \bmod q) - \lfloor i_n / q \rfloor r & \text{if not negative} \\ a(i_n \bmod q) - \lfloor i_n / q \rfloor r + m & \text{otherwise} \end{cases}$$

➤ なぜなら $i_n = xq + y$ とすると

➤ 右辺 : $ay - xr$

➤ 一方

$$\begin{aligned} ai_n &= a(xq + y) = xaq + ay = x(m - r) + ay \\ &= xm + ay - xr \end{aligned}$$



線形合同法の問題点

problems in LCM

- ➡ ある数 a が発生すると次が一意に決まっている。
- ➡ 周期が m
 - ➡ ある種のシミュレーションでは不足
- ➡ 多次元疎結晶構造
 - ➡ 連続する n 個の乱数を一つの n 次元空間の座標とすると、パラメタによっては、結晶構造が見える

Monte Carlo法

➡ 狭義

- ➡ 乱数を用いた積分（和）計算

➡ 広義

- ➡ 乱数を用いたアルゴリズム・シミュレーション技法

Monte Carlo法の例： π の計算

Example : estimation π

- 一辺の長さ1の正方形内に2次元乱数を生成： (x, y) ($0 \leq x, y < 1$)
- 乱数が半径1の扇形に入る ($0 \leq (x^2 + y^2)^{\frac{1}{2}} < 1$) 確率
 - 正方形に対する扇形の面積の比 $\pi/4$

- N 個の2次元乱数のうち、 m 個が扇形に入る確率 $P_N(m)$ は二項分布

$$P_N(m) = \binom{N}{m} p^m (1-p)^{N-m}, p = \frac{\pi}{4}$$

- 確率母関数を使うと平均等が計算できる

$$G(z) = \sum_{m=0}^N P_N(m) z^m = (1-p + pz)^N$$

$$G'(z) = \sum_{m=0}^N m P_N(m) z^{m-1} = Np(1-p+pz)^{N-1}$$

$$\langle m \rangle = G'(1) = Np$$

$$\begin{aligned} G''(z) &= \sum_{m=0}^N m(m-1) P_N(m) z^{m-2} \\ &= N(N-1)p^2(1-p+pz)^{N-2} \end{aligned}$$

$$\langle m^2 \rangle - \langle m \rangle = G''(1) = N(N-1)p^2$$

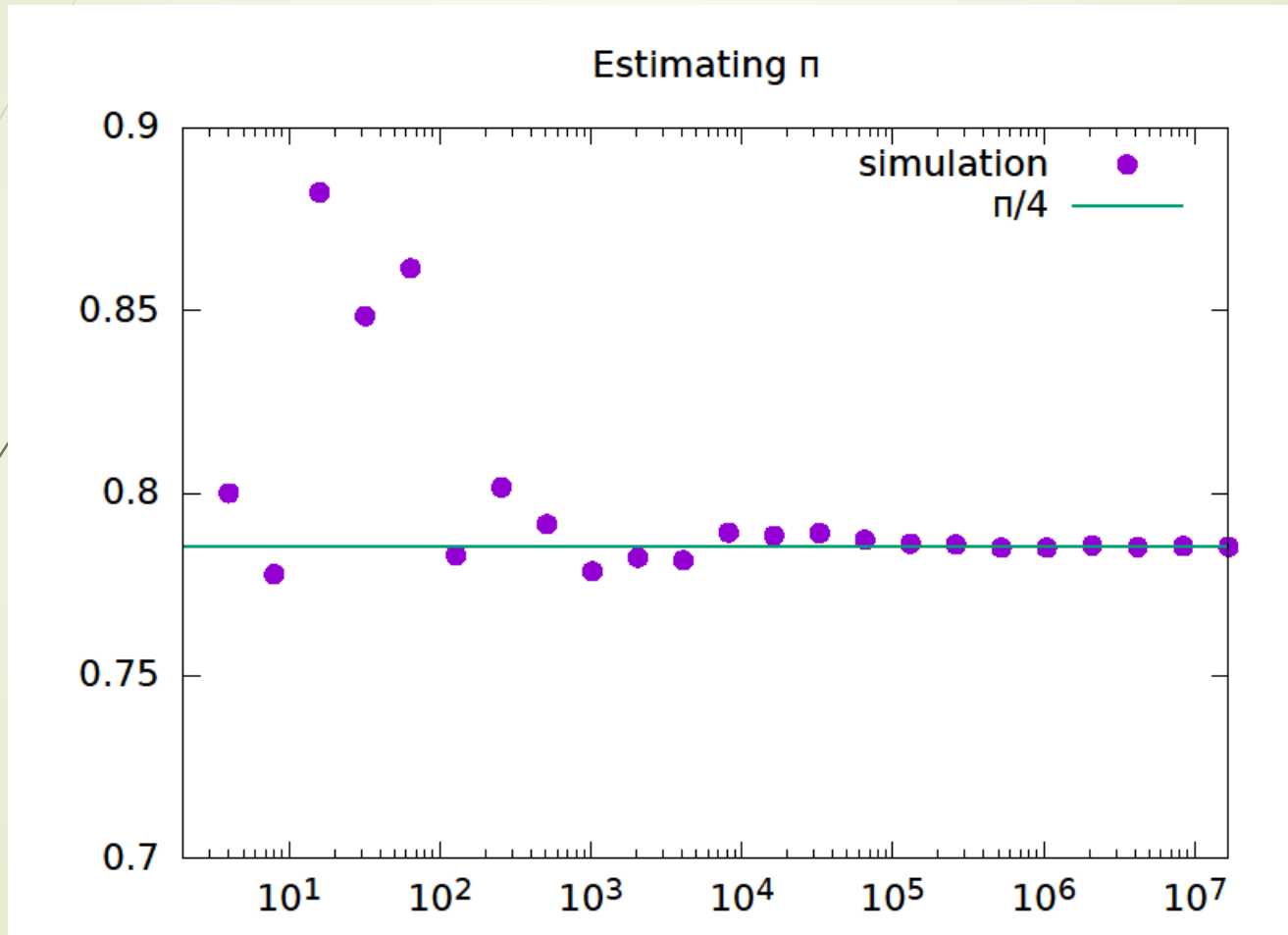
$$\begin{aligned} \sigma^2 &= \langle m^2 \rangle - \langle m \rangle^2 = N(N-1)p^2 + Np - N^2p^2 \\ &= Np(1-p) \end{aligned}$$

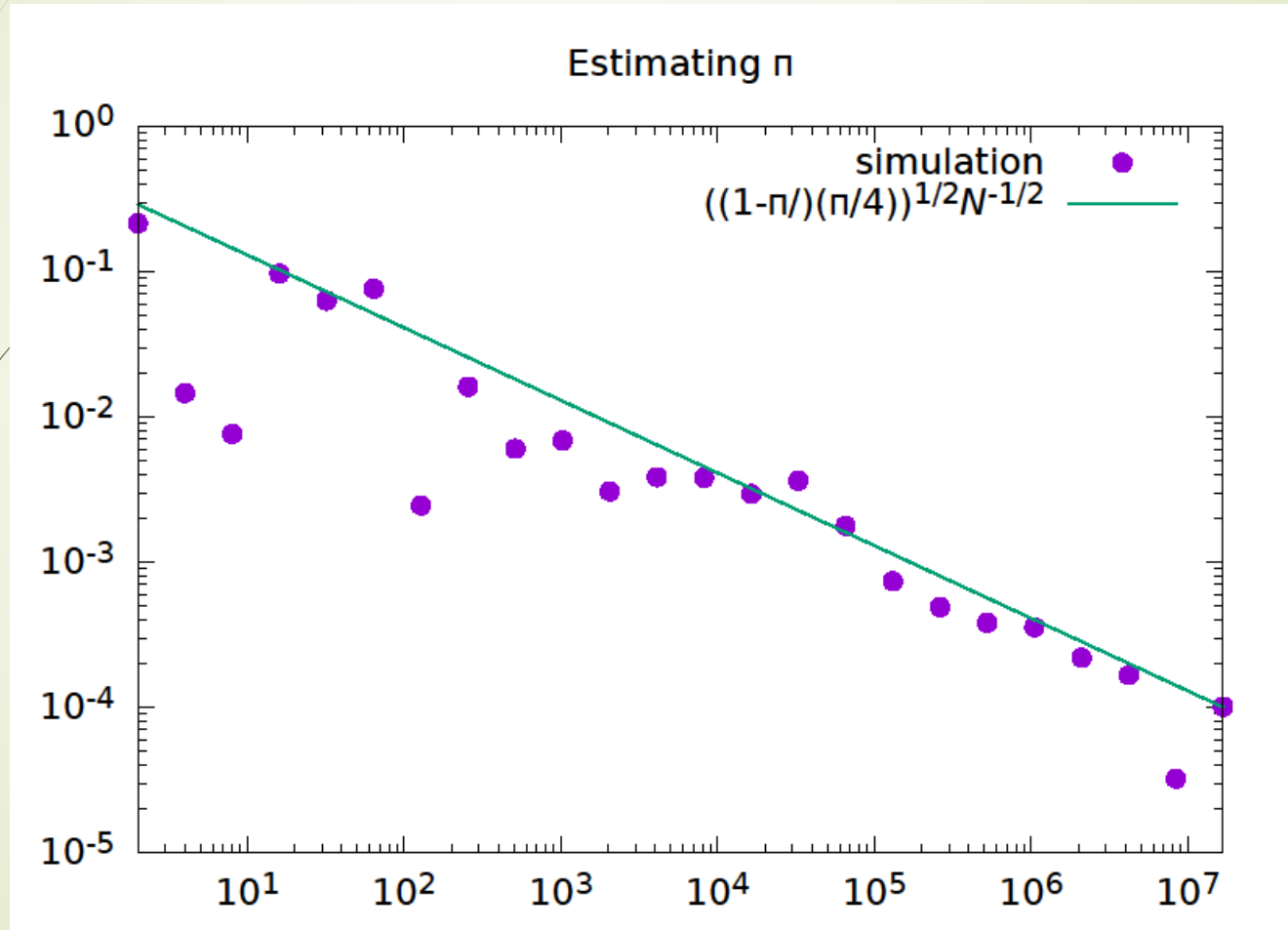
これが正しいことを確かめる
ただし、簡単に

➡ $\langle m \rangle_{\text{exp}}/N \sim p \cong \pi/4$

➡ $\frac{\sigma}{\langle m \rangle} = \left(\frac{1-p}{p}\right)^{1/2} N^{-1/2}$ より

➡ $\left| \langle m \rangle_{\text{exp}}/N - \frac{\pi}{4} \right|$ が $N^{-1/2}$ でゼロに近づく

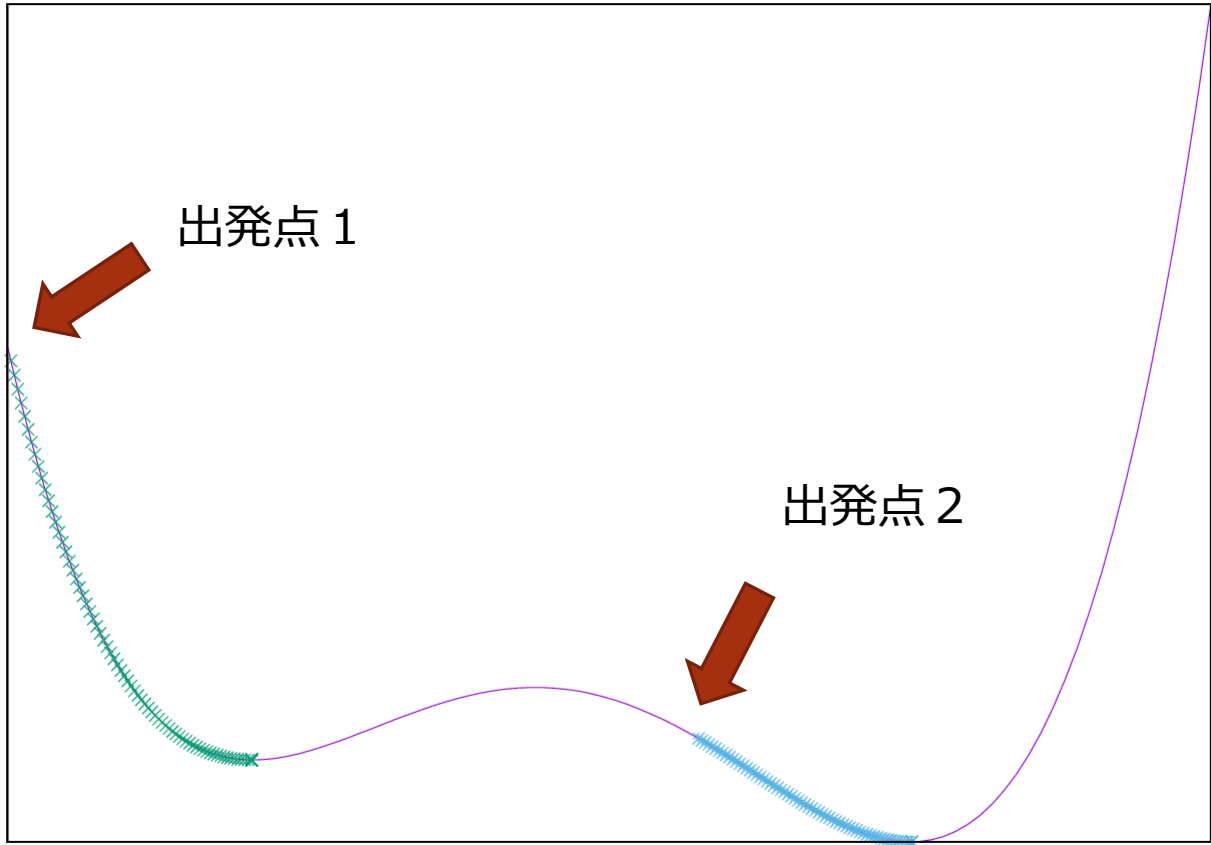




例：複数の極値を有する場合

Example : finding minima

- ▶ 関数 $f(x)$ の極小値を求める
 - ▶ 極小値が一つならば、適当な出発点 x から $f(x)$ の値が小さくなるように、 x を少しずつ変化させる
 - ▶ 極小値が複数ならば
 - ▶ 出発点をランダムに選んで、複数回試行する



random spin系

Example : random spins

- ▶ n 個の ± 1 を取る変数 s_i
- ▶ 相互作用 J_{ij} ($J_{ij} = J_{ji}$, $J_{ii} = 0$)
 - ▶ 正負の値がランダム
- ▶ $E = -\sum_{ij} J_{ij} s_i s_j$ を最小にする
 - ▶ s_i を二つのグループに分ける
 - ▶ 二分割問題の一種

spin系のMonte Carlo法

- ▶ 毎回、ランダムに s_i を選び、変化
 - ▶ $s_i \rightarrow s_i + \Delta s_i$
- ▶ $\Delta E = -2 \sum_j J_{ij} s_j \Delta s_i < 0$ ならば s_i を変更する（符号を反転する）
- ▶ 1 Monte Carlo step : n 回の更新

