

# Rの乱数について

Ei-ji Nakama

Kanazawa.R#3

# おしながき

- ① 自己紹介
- ② Rの乱数について
- ③ 乱数(疑似乱数)とは
- ④ 結論

- 1 自己紹介
- 2 Rの乱数について
- 3 乱数(疑似乱数)とは
- 4 結論

# 自己紹介

## プロンプトより

```
> grep( "Nakama",  
+       readLines(file.path(R.home("doc"), "THANKS")),  
+       value=TRUE)  
[1] "Magnusson, John Maindonald, David Meyer, Ei-ji Nakama, Jens"
```

- R歴 ... たぶん27～28年?

- 1 自己紹介
- 2 Rの乱数について
- 3 乱数(疑似乱数)とは
- 4 結論

# Rの乱数は32bit整数

## RNGのヘルプより

```
> help(RNG)
```

```
Do not rely on randomness of low-order bits from RNGs.  
Most of the supplied uniform generators return 32-bit  
integer values that are converted to doubles, so they  
take at most 2^32 distinct values and long runs will  
return duplicated values
```

RNGの**下位ビット**のランダム性に依存しないでください。  
提供されている一様乱数生成器のほとんどは、**32ビットの整数値を  
返し、それをdouble型に変換**します。  
そのため、最大で $2^{32}$ 個の異なる値しか取りません。  
また、長い実行では重複した値が返されます。

# RNGの下位ビット

## RNGの下位ビット

```
> mydisp<-function(x) cbind ( dec = sprintf('%.22g',x),  
+                               hex = sprintf('%0.13A',x) )  
> set.seed(0)  
> mydisp( runif(5) )
```

	dec	hex
[1,]	"0.8966972001362591981888"	"0X1.CB1BE53A00000P-1"
[2,]	"0.2655086631420999765396"	"0X1.0FE180C400000P-2"
[3,]	"0.3721238996367901563644"	"0X1.7D0E0C2C00000P-2"
[4,]	"0.57285336335189640522"	"0X1.254D093A00000P-1"
[5,]	"0.9082077899947762489319"	"0X1.D1009C8800000P-1"

```
> mydisp( 1 + .Machine$double.eps ) # 参考
```

	dec	hex
[1,]	"1.000000000000000222045"	"0X1.0000000000001P+0"

# 整数を変換

32ビットの整数値をdouble型に変換する.  $[0, 1)$ を表す

## 変換されたMTの最小値と最大値

```
> set.seed( -1891743248 ) # 最初の乱数が0のseed
```

```
> mydisp( Umin <- runif( 1 ) )
```

dec

hex

```
[1,] "1.164153218540398429159e-10" "0X1.00000000FFFFFP-33"
```

```
> Umin * 2^32 # 0の変わりに0.5
```

```
[1] 0.5
```

```
> set.seed( 1287433146 ) # 最初の乱数が最大値
```

```
> mydisp( Umax <- runif( 1 ) )
```

dec

hex

```
[1,] "0.99999999997671693563461" "0X1.FFFFFFFFE00000P-1"
```

```
> Umax * 2^32 # 2^32 - 1
```

```
[1] 4294967295
```

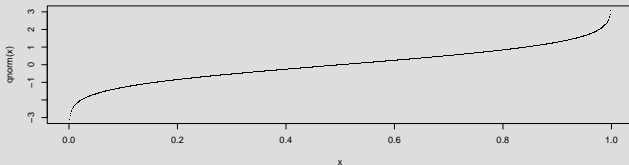


# 0は屡々都合が悪い

例えば確率密度関数 `qnorm`

```
> x <- seq( from = 0, to = 1, length.out = 1001 )  
> plot( x, qnorm( x ) , pch = '.' )  
> fivenum( qnorm( x ) )
```

```
[1]          -Inf -0.6744898  0.0000000  0.6744898          Inf
```



# rnormの場合

## rnorm

```
> set.seed( -1891743248 ) # 最初の乱数が0のseed
> mydisp( rnorm( 1 ) )

      dec                                hex
[1,] "-5.898834592211020577679" "-0X1.7986818683D44P+2"

> set.seed( -1891743248 ) # 最初の乱数が0のseed
> num <- ( as.integer( runif(1)*2^27)
+         + runif(1) ) / 2^27
> mydisp( qnorm( num ) )

      dec                                hex
[1,] "-5.898834592211020577679" "-0X1.7986818683D44P+2"
```

- 1 自己紹介
- 2 Rの乱数について
- 3 乱数(疑似乱数)とは
- 4 結論

# 乱数(疑似乱数)とは

## The Art of Computer Programming - より

Anyone who considers arithmetical methods of producing random digits is, of course, in a state of sin. - John von Neumann(1951)

訳) 四則演算によって乱数を作り出そうと試みる者は, 言うまでもなく, 神に背こうとしているのである.<sup>1</sup>

---

<sup>1</sup>準数値算法/乱数 - 渋谷政昭訳

# 乱数の生成

統計に必要な乱数を考える. “0と1の間で一様に分布する実数 $U_n$ ”を考えれば, 計算機は有限精度の実数しか表せないから, 実際には 0とある整数 $m$ との間の整数 $X_n$ を生成する.

$$U_n = \frac{X_n}{m}$$

そうすると $U_n$ は0から1の間に収まる. 一般に $m$ は $X_n < m$ となる整数であり, 型の変更を伴う場合, 乱数の性質を保持するならば

$$X_n = U_n \times m$$

を満たす必要がある

# 倍精度実数で表現可能な値

## 倍精度実数型で表現可能な値をしてみる

```
> n <- seq( from = 0, to = 8, by = 1) ^ 2
> base <- 2^-n
> mydisp( base +.Machine$double.eps * base )
```

	dec	hex
[1,]	"1.0000000000000000222045"	"0X1.00000000000001P+0"
[2,]	"0.50000000000000001110223"	"0X1.00000000000001P-1"
[3,]	"0.06250000000000001387779"	"0X1.00000000000001P-4"
[4,]	"0.001953125000000000433681"	"0X1.00000000000001P-9"
[5,]	"1.525878906250000338813e-05"	"0X1.00000000000001P-16"
[6,]	"2.980232238769531911744e-08"	"0X1.00000000000001P-25"
[7,]	"1.455191522836685503781e-11"	"0X1.00000000000001P-36"
[8,]	"1.776356839400250859108e-15"	"0X1.00000000000001P-49"
[9,]	"5.421010862427523373743e-20"	"0X1.00000000000001P-64"

```
> gmp::as.bigq(base) # 有理数に変換
```

Big Rational ('bigq') object of length 9:

[1]	1	1/2	1/16
[4]	1/512	1/65536	1/33554432
[7]	1/68719476736	1/562949953421312	1/18446744073709551616

指数部の値によって表現可能な範囲が変わる

# 乱数の検定

そもそも疑似乱数を乱数とみなして良いかというのは置いて

## 参考：乱数の検定

- D.E.Knuth - The Art of Computer Programming 2
- NIST - SP 800-22  
<https://csrc.nist.gov/Projects/random-bit-generation/Documentation-and-Software>
- George Marsaglia - Diehard tests  
<https://web.archive.org/web/20160125103112/http://stat.fsu.edu/pub/diehard/>
- Pierre L'Ecuyer - TestU01  
<https://simul.iro.umontreal.ca/testu01/tu01.html>

- 1 自己紹介
- 2 Rの乱数について
- 3 乱数(疑似乱数)とは
- 4 **結論**



# Concluding remarks

## Rの乱数について

- おおよそ統計処理に適切な乱数が実装されている
- 好ましくは異なる乱数生成アルゴリズムを用いて特定の生成器に依存しない
- 並列処理では `clusterSetRNGStream` を用いて "L'Ecuyer-CMRG" を使う
- 物理乱数っぽいものもあります

<https://cran.r-project.org/src/contrib/Archive/Rrdrand/>