

5.21 モンテカルロシミュレーション Convolution 法 ver.0.1

もう1つ乱数の生成法として、普段はそれとは気がつかずに用いているものとして、ある分布の乱数を足し合わせるという convolution がある。この方法をもう一度再確認してみる。

ベルヌーイ試行と2項分布

まずは、成功確率 p としたとき $X = 1$ となるベルヌーイ試行をやってみよう。以下では、それを $times$ 回繰り返した時に、その平均が成功確率 p に近づいていくことを示す。

プログラム

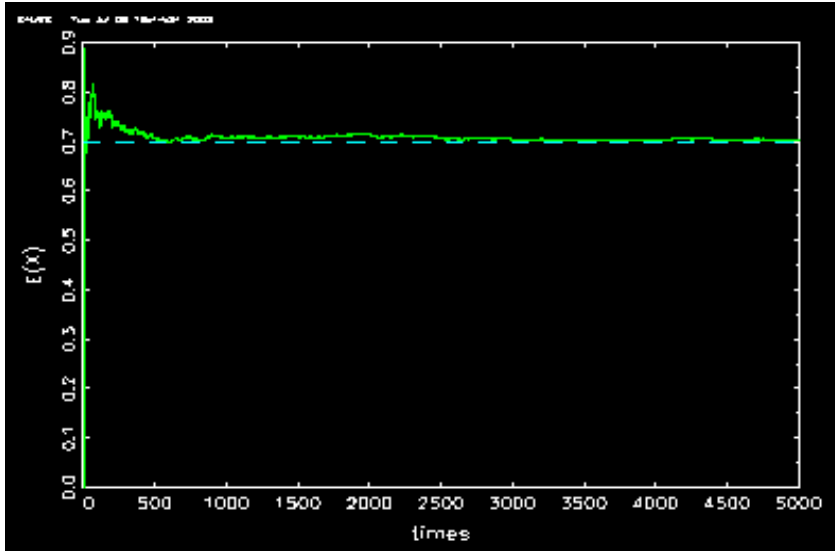
```
new; cls;
p=0.7;
times=5000;
call bernoulli(p,times);

proc bernoulli(p,times);
    local m,i,e;
    m=zeros(times,1);
    i=1;
    do while i<=times;
        if rndu(1,1)<p;
            m[i]=1;          /* success */
        else;
            m[i]=0;          /* failure */
        endif;
        i=i+1;
    endo;
    /* E[X] at each time */
    print "E[X]=" sumc(m)/times;
    e=cumsumc(m)./seqa(1,1,times);
    /* Plot */
    library pgraph;
    graphset;
    xlabel("times");
    ylabel("E(X)");
    xy(seqa(1,1,times),e~p*ones(times,1));
```

```

    retp(m);
endp;
グラフ表示

```



次にこのベルヌーイ試行を n 回足し合わせた分布を考える。すなわち、2 項分布 binomial である。いま、パラメーター n および p に対して、乱数を r 個だけ作成してみる。

プログラム

```

new; cls;
r=10000;
n=100;
p=0.6;
call rndbino(r,n,p);

proc rndbino(r,n,p);
    local X,m,i,j;
    X=zeros(r,1);
    j=1;
    do while j<=r;
        m=zeros(n,1);
        i=1;
        do while i<=n;
            if rndu(1,1)<p;
                m[i]=1;          /* success */
            else;
                m[i]=0;          /* failure */
            end;
            i=i+1;
        end;
        X[j]=m;
        j=j+1;
    end;
end;

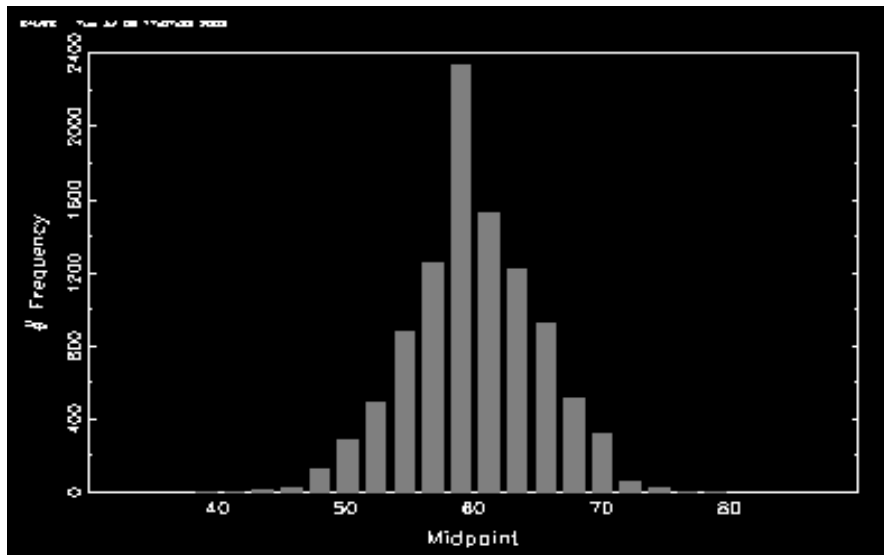
```

```

        endif;
        i=i+1;
    endo;
    X[j]=sumc(m);          /* sum of n trials */
    j=j+1;
    endo;
/* Histogram of X */
    library pgraph;
    graphset;
    call hist(X,19);
    retp(X);
endp;

```

グラフ表示



実際にこうしたベルヌーイ試行の n 個の足し算が 2 項分布のパラメーターと平均および分散の関係にあてはまっているかをシミュレーションで調べてみる。

プログラム

```

new; cls;
n=100;
p=0.6;
times=10000;
call binosim(n,p,times);

proc binosim(n,p,times);
    local X,m,i,j;

```

```

X=zeros(times,1);
j=1;
do while j<=times;
    m=zeros(n,1);
    i=1;
    do while i<=n;
        if rndu(1,1)<p;
            m[i]=1;          /* success */
        else;
            m[i]=0;          /* failure */
        endif;
        i=i+1;
    endo;
    X[j]=sumc(m);            /* sum of n trials */
    j=j+1;
endo;
/* Display statistics */
print/lz "n=" n;
print/lz "p=" p;
print "threoretical   E[X]=n*p="      " n*p;
print "empirical      E[X]="          " meanc(X);
print "theoretical Var[X]=n*p*(1-p)=" n*p*(1-p);
print "empirical      Var[X]="        " vcx(X);
retp(X);

```

endp;

画面表示

```

n= 100
p= 0.6
threoretical   E[X]=n*p=          60.000000
empirical      E[X]=              60.040700
theoretical Var[X]=n*p*(1-p)=      24.000000
empirical      Var[X]=              23.955639

```

確かに多くの回数(上では5000回)繰り返すと、理論上の平均 np および分散 $np(1-p)$ にシミュレーションの実験値もたいへん近い値をとることがわかる。

幾何分布とパスカル分布

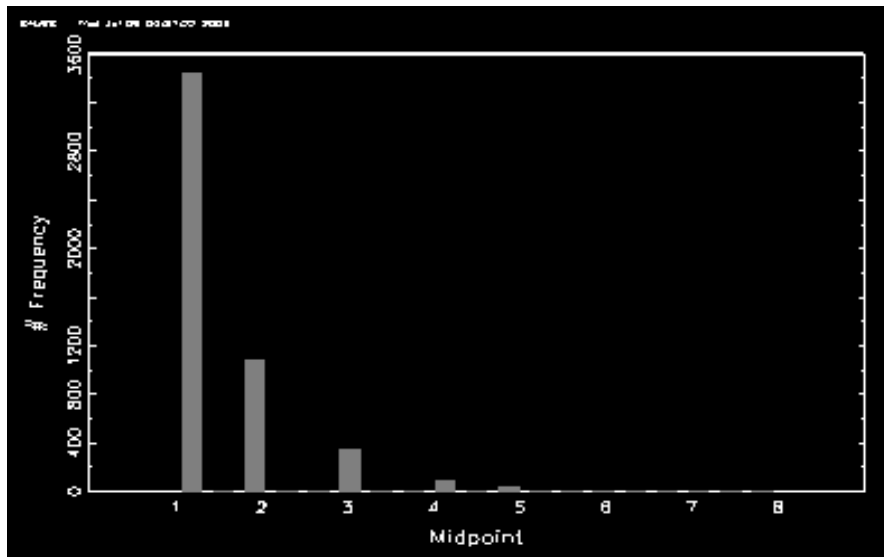
ベルヌーイ試行を n 回行なったときの成功回数を数えたものが 2 項分布であった。幾何分布は、成功回数ではなくて初めに成功したのは何番目であるかを数えるものである。まずは、この幾何分布を乱数生成してみる。

プログラム

```
p=0.7;
times=5000;
call rndgeom(times,p);

proc rndgeom(times,p);
    local X,i,n;
    X=zeros(times,1);
    i=1;
    do while i<=times;
        n=1;
        do while n<=10000;      /* cutoff value */
            if rndu(1,1)<p;
                X[i]=n;        /* first success after n bernoulli trials */
                break;
            endif;
            n=n+1;
        endo;
        i=i+1;
    endo;
    /* Histogram of X */
    library pgraph;
    graphset;
    call hist(X,19);
    retp(X);
endp;
```

グラフ表示



以下では、実際にこの幾何分布にしたがう乱数とその理論上の平均と分散に近い値となるような分布になっているのかをシミュレーションで調べる。

プログラム

```
new; cls;
```

```
p=0.7;
```

```
times=5000;
```

```
call simgeom(p,times);
```

```
proc simgeom(p,times);
```

```
    local X,i,n,e;
```

```
    X=zeros(times,1);
```

```
    i=1;
```

```
    do while i<=times;
```

```
        n=1;
```

```
        do while n<=10000;          /* cutoff value */
```

```
            if rndu(1,1)<p;
```

```
                X[i]=n;              /* first success after n bernoulli trials */
```

```
                break;
```

```
            endif;
```

```
            n=n+1;
```

```
        endo;
```

```
        i=i+1;
```

```

    endo;
/* Display statistics */
    print "Theoretical E[X]=1/p=" 1/p;
    print "Empirical   E[X]=      " sumc(X)/times;
    print "Theoretical Var[X]=(1-p)/p^2=" (1-p)/p^2;
    print "Empirical   Var[X]=          " vcx(X);
    e=cumsumc(X)./seqa(1,1,times);
/* Plot */
    library pgraph;
    graphset;
    pqgwin auto;
    xlabel("times");
    ylabel("E(X)");
    xy(seqa(1,1,times),e~1/p*ones(times,1));
    retp(X);

```

endp;

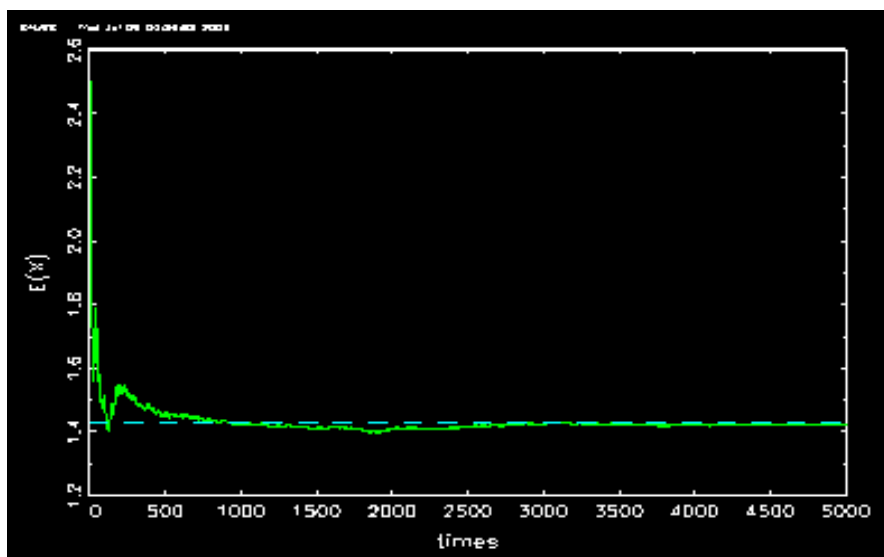
画面表示

```

Theoretical E[X]=1/p=      1.4285714
Empirical   E[X]=          1.4242000
Theoretical Var[X]=(1-p)/p^2=    0.61224490
Empirical   Var[X]=          0.61157668

```

グラフ表示



上のグラフは平均が理論上の平均に近づいていっていることを示している。

次に、この幾何分布にしたがう変数を r 個足し合わせた分布を考える。これは r 次のパスカル分布（または負の 2 項分布）と呼ばれる。

プログラム

```
new; cls;
times=5000;
p=0.7;
r=4;
call rndpascal(times,r,p);

proc rndpascal(times,r,p);
    local Y,X,i,j,n;
    Y=zeros(times,1);
    j=1;
    do while j<=times;
        X=zeros(r,1);
        i=1;
        do while i<=r;
            n=1;
            do while n<=10000;      /* cutoff value */
                if rndu(1,1)<p;
                    X[i]=n;        /* first success after n bernoulli trials */
                    break;
                endif;
                n=n+1;
            endo;
            i=i+1;
        endo;
        Y[j]=sumc(X);
        j=j+1;
    endo;
/* Display statistics */
    print "Theoretical E[X]=r/p=" r/p;
    print "Empirical   E[X]=      " meanc(Y);
    print "Theoretical Var[X]=r*(1-p)/p^2=" r*(1-p)/p^2;
    print "Empirical   Var[X]=      " vcx(Y);
/* Histogram of Y */
```



```

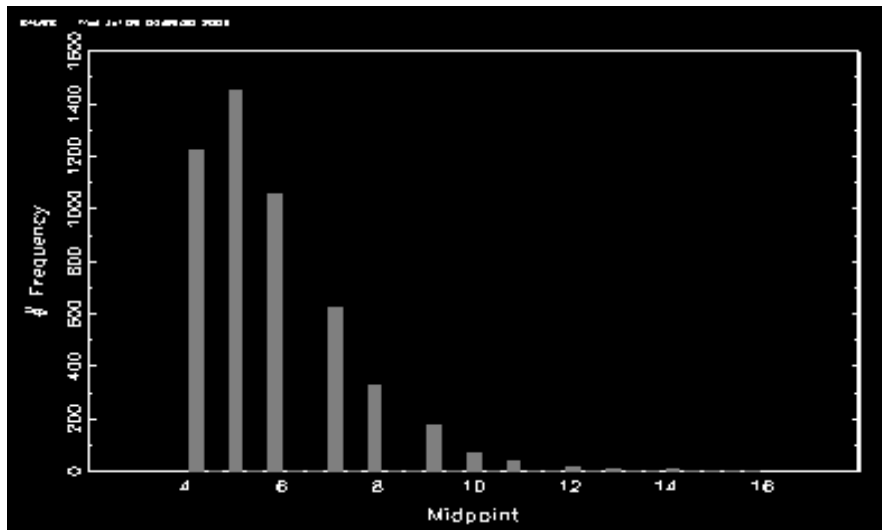
library pgraph;
graphset;
call hist(Y,29);
retp(Y);
endp;

```

画面表示

Theoretical	$E[X]=r/p=$	5.7142857
Empirical	$E[X]=$	5.7108000
Theoretical	$\text{Var}[X]=r*(1-p)/p^2=$	2.4489796
Empirical	$\text{Var}[X]=$	2.5472728

グラフ表示



指数分布と Erlang 分布

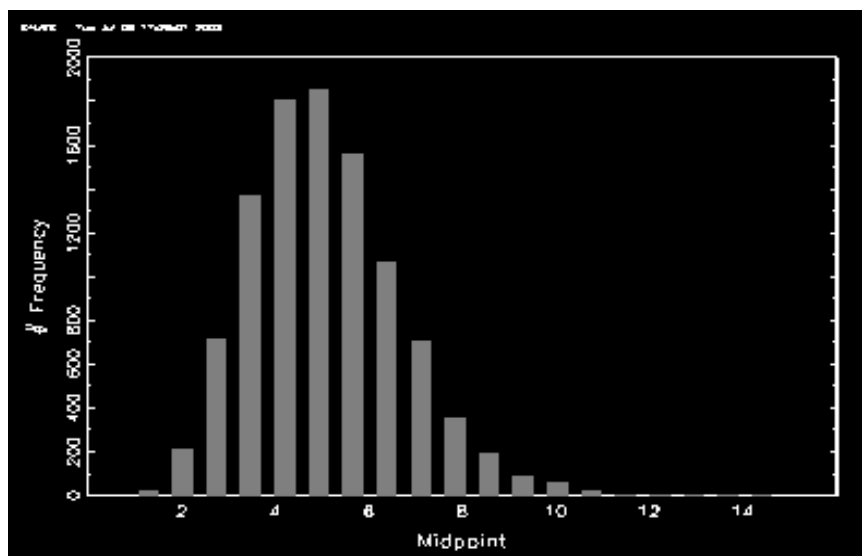
ここでは離散分布ではなくて、連続分布のケースとして指数分布 exponential を足し合わせる分布である Erlang 分布を乱数生成してみる。ここでは、それぞれのパラメータ に対する Exponential の乱数生成は前章で行なったように逆関数法で生成する。それをm個だけ足し合わせたものを考える。

プログラム

```
new; cls;
r=10000;
lambda=2;
m=10;
n=10000;
x=rnderlang(r,lambda,m);

proc rnderlang(r,lambda,m);
    local U,X,Z,j,i;
    X=zeros(r,1);
    j=1;
    do while j<=r;
        U=rndu(m,1);
        Z=zeros(m,1);
        i=1;
        do while i<=m;
            Z[i]=-1/lambda*ln(U[i]);    /* Zi=-1/lambda*ln(Ui) */
            i=i+1;
        endo;
        X[j]=sumc(Z);                  /* sum of Z's */
        j=j+1;
    endo;
/* Histogram of X */
    library pgraph;
    graphset;
    call hist(X,19);
    retp(X);
endp;
```

グラフ表示



なお、プログラム中、共通の の逆数がかかっている $\ln(U_i)$ を足し合わせる場所は、ログの計算のきまりから $\ln(U_1 U_2 U_3 \dots U_m)$ であるから、その部分を書きなおすこともできる。

Convolution とは何か

これまで、いくつかの例を見てきた。そこでは対象となる分布のランダム変数 Y は、いくつかのランダム変数の和の形になっているものであった。すなわち、アルゴリズムは

基本的なアルゴリズム

- 1) ある分布にしたがう独立なランダム変数 X_1, X_2, \dots, X_n を発生させる。
- 2) $Y = X_1 + X_2 + \dots + X_n$ なるランダム変数を作成する。
- 3) 1 から 2 の作業を繰り返して、それぞれの Y を並べたものを新しい分布の乱数とする。

というものでった。なお、元の分布にしたがうランダム変数 X_1, X_2, \dots, X_n は、例えば逆関数などの方法や組込み関数から生成するものとする。何であってよい。要は、これらを n 個足し合わせるということである。この和をとる作業は、数学的には次のように考えられている。すなわち、単純化のため $Y = X + X_a$ という 2 つのランダム変数の和を考える。ただし、 X と X_a は、同じ分布にしたがうが、互いに独立なランダム変数とする。

離散ランダム変数のケース

$$f * g(Y) = \sum_x f(X) g(Y - X) \quad \{X \in R: X \in S \text{ かつ } Y - X \in T\}$$

であるとき $f * g$ は、 f と g の discrete convolution と呼ばれる。

ただし、上の S と T は実数 R のサブセットとする。

連続ランダム変数のケース

$$f * g(Y) = \int f(X) g(Y - X) dX$$

であるとき $f * g$ は、 f と g の continuous convolution と呼ばれる。

この独立なランダム変数の足し合わせという作業は、数学的には density の重畳 (または、くりこみ) 積分という表現に相当している。そういうわけで convolution と呼ばれている。この convolution という方法 $Y = X_1 + X_2 + \dots + X_n$ は一般的な $Y = h(X_1, X_2, \dots, X_n)$ という形の関数 h の部分が $X_1 + X_2 + \dots + X_n$ というふうに 1 次の線形になった形であるとも解釈できる。このことは、自由度 n の χ^2 分布にしたがう乱数が定義にしたがえば標準正規乱数を 2 乗したものの n 個の和によってできあがることからわかるであろう。

ただし、このアルゴリズムは定義にしたがって直接的であってよいのだが、幾何分布からパスカル分布を作成するように、幾何分布がさらにベルヌーイ試行から作成されているとなるとプログラムのには 3 重ループが必要となり、そのことは、1 つのランダム変数を作り出すのに、それぞれについて、何個か (場合によっては途方もない数の) ランダム変数を必要としており、場合によってはさらにその前の段階があることになって、大変な計算量を必要とする。そういう意味で非効率的である。時間がかかる。しかしながら、この方法も、計算機が十分に発達した今日では、基礎的な分布の作成法をループをまわして作るという観点からは教育的に有意義であるばかりか、ランダム変数とは何かを実感できる方法と言えるであろう。

以上、4 章をかけて次のような一様乱数から様々な乱数を作り出す方法を取り扱った。

- 1 . 逆関数法 (inverse transform)
- 2 . 採択棄却法 (acceptance rejection)
- 3 . Composition 法
- 4 . Convolution 法