

.....

★1-1.模拟追逐问题

在二维情况下，写出导弹A追逐导弹B时的位置、速度迭代计算公式（采用Euler算法）。设导弹A位置为(xA,yA)，速度大小恒为vA，方向始终对准导弹B；导弹B的位置为(xB,yB)，速度为(vxB,vyB)，其加速度(axB,ayB)为常矢量。

$$dx = x_B - x_A$$

$$dy = y_B - y_A$$

$$dis = \sqrt{dx * dx + dy * dy} // \text{计算 A 到 B 的距离}$$

$$v_{xA_{n+1}} = v_{A_n} * dx / dis$$

$$v_{yA_{n+1}} = v_{A_n} * dy / dis; // \text{计算 A 的速度分量}$$

$$x_{A_{n+1}} = x_{A_n} + v_{xA_n} * dt;$$

$$y_{A_{n+1}} = y_{A_n} + v_{yA_n} * dt; // \text{迭代计算 A 的位置}$$

$$x_{B_{n+1}} = x_{B_n} + v_{xB_n} * dt;$$

$$y_{B_{n+1}} = y_{B_n} + v_{yB_n} * dt; // \text{迭代计算 B 的位置}$$

$$v_{xB_{n+1}} = v_{xB_n} + a_{xB_n} * dt;$$

$$v_{yB_{n+1}} = v_{yB_n} + a_{yB_n} * dt; // \text{迭代计算 B 的速度}$$

★1-2.Euler算法的稳定性

给定一阶微分方程： $\frac{dy}{dt} = -py$ (p是正的常数)，写出其Euler算法数值解的迭代公式和稳定性条件。Euler算法迭

代公式： $y_{n+1} = y_n - py(n)\Delta t = (1 - p\Delta t)y_n$ ；稳定性条件： $|1 - p\Delta t| < 1$ ，即 $\Delta t < 2/p$ 。

稳定性的推导过程：

- 由一阶微分方程可知，它的斜率是负的， y_{n+1} 比 y_n 小。
- 因此， $y_{n+1} = (1 - p\Delta t)y_n$ 中的 $|1 - p\Delta t| < 1$ 才会满足 y_{n+1} 比 y_n 小。

★2-1.Runge-Kutta算法

给定一阶微分方程： $\frac{dy}{dt} = at - by$ (a、b是正的常数)，写出其Runge-Kutta算法数值解的迭代公式，并分析其误差估算方法。

其中，Runge-Kutta算法迭代公式：

$$\begin{aligned}
k_1 &= f(y_n, t_n) \\
k_2 &= f\left(y_n + \frac{k_1 dt}{2}, t_n + \frac{dt}{2}\right) \\
k_3 &= f\left(y_n + \frac{k_2 dt}{2}, t_n + \frac{dt}{2}\right) \\
k_4 &= f(y_n + k_1 dt, t_n + dt) \\
y_{n+1} &= y_n + \frac{dt}{6}(k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4)
\end{aligned}$$

误差估算：Runge-Kutta算法具有四阶精度，即全局误差 E_n 正比于 $(\Delta t)^4$ 。设 $\Delta t=0.2$ 时， t 从0迭代到 t_{\max} 时， y 的估值为 y_1 ；而 $\Delta t=0.1$ 时， t 从0迭代到 t_{\max} 时， y 的估值为 y_2 ；设 y 的真实值为 y_a ，则 $\frac{y_a - y_1}{y_a - y_2} \approx \left(\frac{0.2}{0.1}\right)^4 = 16$ ，可得

$$\frac{y_2 - y_1}{y_a - y_2} \approx 15, \text{ 所以全局误差 } E_2 = y_a - y_2 \approx \frac{y_2 - y_1}{15}, \text{ 由此也可以估算出真实值 } y_a \approx \frac{16 \times y_2 - y_1}{15}.$$

★2-2. 给定一阶微分方程： $\frac{dy}{dt} = 5t^4$ ，初条件： $t=0$ 时， $y=1$ 。①写出Runge-Kutta算法迭代公式；②步长分别取 $\Delta t=4$ 和 $\Delta t=2$ ，计算 $t=4$ 时 y 的估值 y_1 和 y_2 ；③对于 $\Delta t=2$ ， $t=4$ 时 y 的估值 y_2 与真实值 y_a 间的误差是多少？Runge-Kutta算法迭代公式：

```

k1=f(tn);
k2=f(tn+Δt/2);
k3=f(tn+Δt/2);
k4=f(tn+Δt);
y(n+1)=y(n)+(k1+2*k2+2*k3+k4)*Δt/6;

```

取 $\Delta t=4$ ，列表计算各值：

n	tn	yn	k1	k2	k3	k4
0	0	1	0	80	80	1280
1	4	$\frac{3203}{3}$				

取 $\Delta t=2$ ，列表计算各值：

n	tn	yn	k1	k2	k3	k4
0	0	1	0	5	5	80
1	2	$\frac{103}{3}$	80	405	405	1280
2	4	$\frac{3083}{3}$				

$$\Delta t=2, t=4 \text{ 时的误差 } E = y_a - y_2 \approx (y_2 - y_1)/15 = -8/3$$

★3-1. 梯形法一维数值积分

给定被积函数 $f(x)$, 积分区间 $[a,b]$, 写出其梯形法数值积分公式, 并分析误差 E_n 与分割数 n 的关系。梯形积分公式:

$$T = \frac{\Delta x}{2} [f(a) + f(b) + 2 \sum_{i=1}^{n-1} f(x_i)] \text{ 其中 } \Delta x = \frac{b-a}{n}, x_i = a + \frac{b-a}{n}i \text{ 误差 } E_n \text{ 正比于 } \frac{1}{n^2}.$$

设 $n_1 = 1024$ 时, 积分估值为 T_1 , 而 $n_2 = 2048$ 时, 积分估值为 T_2 , 设积分真实值为 F_a , 则有

$$(F_a - T_1)/(F_a - T_2) \approx (\frac{n_2}{n_1})^2 = 4, \text{ 可得 } \frac{T_2 - T_1}{F_a - T_2} \approx 3, \text{ 即误差 } E_2 = F_a - T_2 \approx \frac{T_2 - T_1}{3}, \text{ 估算真实为}$$

$$F_a \approx \frac{4T_2 - T_1}{3}.$$

梯形法一维数值积分的算法实现。

给定被积函数 $f(x)=\exp(-x)$, 用梯形法计算其在 $[0,1]$ 区间的积分, 输出结果和误差。

```
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <math.h>
double TrapezInt(double (*f)(double), double a, double b, double &e){
//梯形法数值积分, f指向一维被积函数, a、b为积分下限和上限,
//函数返回积分结果Tn, e用于记录最终结果与真实值间的误差估计e=Fa-Tn.
    double x,dx,dx2,sum,Tn,Tn0;
    unsigned long n=2,nmax=1<<20;//分割数
    dx2=b-a;
    dx=dx2/2.0;
    sum=0.5*((*f)(a)+(*f)(b));//先累加起点、终点的函数值
    Tn0=sum*dx2;//分割数为1的积分结果
    do{
        x=a+dx;//x1
        while(x<b){
            sum+=(*f)(x); //累加新的分割点函数值
            x+=dx2;//x=x+2*dx
        }
        Tn=sum*dx;
        e=Tn-Tn0;
        if((e<0?-e:e)<1e-8){//误差已足够低, 中断计算
            break;
        }
        if(n>=nmax){//分割数已达到最大分割数, 中断计算
            break;
        }
        if(kbhit())if(getch()==27)break;//用户按了Esc键, 中断计算
        dx2=dx; dx/=2.0; n*=2; Tn0=Tn; //步长减半, 分割数翻倍, 记录积分结果, 为下一趟更高精度的计算做
        准备
    }while(1);
    e/=3.0; //估算误差e=Fa-Tn=(Tn-Tn0)/3
    return Tn;
}

double func(double x){ return exp(-x); }
int main(){
    double Tn,et;
    Tn=TrapezInt(func,0,1,et);
```

```
printf("Tn=%.14lg, et=%.14lg\n",Tn,et);
return 0;
}
```

看上去很长，但核心的部分并没那么复杂，去掉无关紧要的部分，可以写成下面的样子。虽然和上面的写法不同，但思路是一样的。

```
double TrapezInt((*f)(double),double a,double b){
    double dx2 = b-a;
    double dx = dx2/2.0;
    double sum_temp = (*f)(a)+(*f)(b);
    int n=2;
    int nmax=1<<20;
    do{
        x = a+dx;
        while(x<b){
            sum_temp = sum_temp + 2.0 * (*f)(x);
            x+=dx2;
        }
        sum = sum_temp * dx / 2.0;
        dx2 = dx;
        dx = dx / 2.0;
        n = n * 2;
    }while(n<nmax)
    return sum;
}
```

给定被积函数 $f(x) = 5x^4$ ，积分区间 $[0,4]$ ，采用**梯形法**，分别计算分割数 $n=2$ 和 4 时的积分估值，进一步计算 $n=4$ 时积分真实值与估值间的误差。列表计算各点函数值：

f(0)	f(1)	f(2)	f(3)	f(4)
0	5	80	405	1280

$n=2$ 时, $T_2 = (4 - 0) * \frac{\frac{1}{2}f(0) + f(2) + \frac{1}{2}f(4)}{2} = 1440$; $n=4$ 时,

$T_4 = (4 - 0) * \frac{\frac{1}{2}f(0) + f(1) + f(2) + f(3) + \frac{1}{2}f(4)}{4} = 1130$; $n=4$ 时的误差

$E_4 = F_a - T_4 \approx \frac{T_4 - T_2}{3} = \frac{-310}{3}$, 也就是真实值 $F_a \approx T_4 + E_4 = \frac{3080}{3}$ 。

★3-2.辛普森法一维数值积分。

给定被积函数 $f(x)$ ，积分区间 $[a,b]$ ，写出其辛普森法数值积分公式，并分析误差 E_n 与分割数 n 的关系。辛普森积分公式：

$$S = \frac{b-a}{n*3} [f(a) + f(b) + 4 \sum_{i=1, \delta i=2}^{n-1} f(x_i) + 2 \sum_{i=2, \delta i=2}^{n-2} f(x_i)]$$

或,

$$S = \frac{\Delta x}{3} [f(a) + f(b) + 4 \sum_{i=1, \delta i=2}^{n-1} f(x_i) + 2 \sum_{i=2, \delta i=2}^{n-2} f(x_i)]$$

其中 $\Delta x = \frac{b-a}{n}$, $x_i = a + \frac{b-a}{n}i$, 误差 E_n 正比于 $\frac{1}{n^4}$ 。设 $n=1024$ 时, 积分估值为 S_1 , 而 $n=2048$ 时, 积分估值为

S_2 , 设积分真实值为 F_a , 则有 $\frac{F_a - S_1}{F_a - S_2} \approx 16$, 可得 $\frac{S_2 - S_1}{F_a - S_2} \approx 15$, 即误差 $E_2 = F_a - S_2 \approx \frac{S_2 - S_1}{15}$ 。对比梯

形法、辛普森法积分公式可以发现, $S_2 = \frac{4T_2 - T_1}{3}$ 。

辛普森法一维数值积分的算法实现

给定被积函数 $f(x)=\exp(-x)$, 用辛普森法计算其在 $[0,1]$ 区间的积分, 输出结果和误差。

```
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <math.h>
double SimpsonInt(double (*f)(double), double a, double b, double &e){
//辛普森法数值积分, f指向一维被积函数, a、b为积分下限和上限,
//函数返回积分结果Sn, e用于记录最终结果与真实值间的误差估计e=Fa-Sn.
    double x,dx,dx2,sum,sum0,Sn,Sn0;
    unsigned long n=4,nmax=1<<20;//分割数
    dx2=(b-a)/2.0;//2倍区间宽度
    dx=dx2/2.0;//分割数为4的dx
    sum=4.0*(*f)(a+dx2);
    sum0=(*f)(a)+(*f)(b)+sum;
    Sn0=sum0/3.0*dx2;//分割数为2的积分结果
    do{
        sum0-=sum/2.0;
        x=a+dx;
        sum=0.0;
        while(x<b){
            sum+=(*f)(x);
            x+=dx2;
        }
        sum*=4.0;
        sum0+=sum;
        Sn=sum0*dx/3.0; //Cotes公式: Cn=(16*Sn-Sn0)/15
        e=Sn-Sn0;
        if((e<0?-e:e)<1e-8){//误差已足够低, 中断计算
            break;
        }
        if(n>=nmax){//分割数已达到最大分割数, 中断计算
            break;
        }
        if(kbhit())if(getch()==27)break;//用户按了Esc键, 中断计算
        dx2=dx; dx/=2.0; n*=2; Sn0=Sn; //步长减半, 分割数翻倍, 记录积分结果, 为下一趟更高精度的计算做
        准备
    }while(1);
    e/=15.0; //估算误差e=Fa-Sn=(Sn-Sn0)/15
    return Sn;
}
```

```

double func(double x){ return exp(-x); }
int main(){
    double Sn,es;
    Sn=SimpsonInt(func,0,1,es);
    printf("Sn=%.14lg, es=%.14lg\n",Sn,es);
    return 0;
}

```

就和梯形法一样，取出精化部分，就是下面的代码。

```

double SimpsonInt((*f)(double),double a,double b){
    double dx2 = (b-a) / 2.0;
    double dx = dx2 / 2.0;
    double temp = 4.0 * (*f)(a+dx2);
    double sum_temp = (*f)(a) + (*f)(b) + temp;
    double sum;
    int n = 2;
    int nmax = 1 << 20;
    double x;
    do{
        sum_temp -= (temp / 2.0);
        temp = 0;
        x = dx;
        while(x<b){
            temp += (*f)(x);
            x += dx2;
        }
        temp *= 4.0;
        sum_temp += temp;
        sum = sum_temp*dx/3.0;
        dx2 = dx;
        dx /= 2.0;
        n *= 2;
    }while(n<nmax)
    return sum;
}

```

给定被积函数 $f(x) = 5x^4$ ，积分区间 $[0,4]$ ，采用**Simpson法**，分别计算分割数 $n=2$ 和 4 时的积分估值，进一步计算 $n=4$ 时积分真实值与估值间的误差。列表计算各点函数值：

f(0)	f(1)	f(2)	f(3)	f(4)
0	5	80	405	1280

$$n=2时, S_2 = (4 - 0) \times \frac{f(0) + 4f(2) + f(4)}{3 \times 2} = \frac{3200}{3}; \quad n=4时,$$

$$S_4 = (4 - 0) \times \frac{f(0) + 4f(1) + 2f(2) + 4f(3) + f(4)}{3 \times 4} = \frac{3080}{3}; \quad n=4时的误差$$

$$E_4 = F_a - S_4 \approx \frac{S_4 - S_2}{15} = \frac{-8}{3}, \quad \text{也就是真实值 } F_a \approx S_4 + E_4 = 1024.$$

★4-1.二项分布随机数。

①概率分布函数: $P(\xi = k; n, q) = C(n, k)q^k(1 - q)^{n-k} = \frac{n!}{k!(n - k)!}q^k(1 - q)^{n-k}$, 其中 $[0 \leq k \leq n]$, ②生成方法 (直接法) :

```
unsigned RndBin(unsigned n, double q){
//产生二项分布的随机整数。射击n发子弹, 每发子弹命中概率为q, 则命中k发的概率满足二项分布:
Pk(n,q)=C(n,k)*q^k*(1-q)^(n-k), 期望值【平均值】<k>=n*q, 且k=n*q的概率最高。
    unsigned i, k;
    k=0;
    for(i=0; i<n; ++i){
        if(rnd()<q) ++k;
    }
    return k;
}
```

③举例: 投掷一个色子6次, 出现4次1点朝上的概率是多少? 最有可能出现几次1点朝上? 其概率是多少? (设色子掷出以后各面朝上的概率均平等) 这里 $n = 6, q = 1/6, k = 4$, 则

$P4(6, 1/6) = C(6, 4) * (1/6)^4 * (5/6)^2 = 375/6^6 = 125/15552$ 。最有可能出现 $n * q = 1$ 次, 其概率

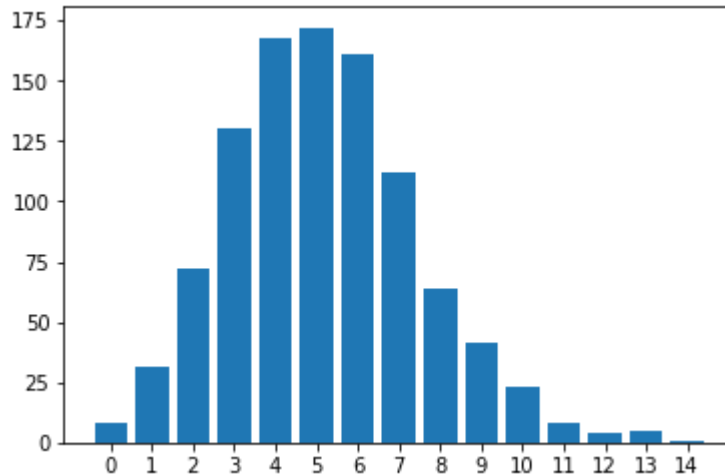
$P1(6, 1/6) = C(6, 1) * (1/6)^1 * (5/6)^5 = (5/6)^5 = 3125/7776$ 。

★4-2.泊松分布随机数。

①概率分布函数: $P(\xi = k, \lambda) = \frac{\lambda^k}{k!}e^{-\lambda} [k \geq 0]$, 它是二项分布的极限分布 (n 很大、 q 很小, $\lambda = n * q$)。②生成方法 (直接法) :

```
unsigned RndPos(double lamda){
//产生泊松分布的随机整数。在相同的初条件下, 一段时间内, 发生核衰变的粒子数满足泊松分布: Pk(λ)=λ^k*exp(-λ)/k!, 期望值【平均值】<k>=λ, 且k=λ的概率最高。
    static double ez=exp(-lamda);
    double y;
    unsigned i;
    y=rnd();
    for(i=0; y>=ez; ++i){
        y*=rnd();
    }
    return i;
}
```

上面的函数, 每次运行都会生成一个整数字, 这个数字的出现符合泊松分布。例如 $\text{lamda} = 5$ 时, 并执行这个函数100次, 会发现出现的数字



★4-3.均匀分布随机数。

①概率密度函数 (已归一化 $\int_a^b p(x)dx=1$) : $p(\xi = x, a, b) = \frac{1}{b-a} (a \leq x < b)$, ②生成方法 (反变换法) : 分

布函数 $F(x) = \int_a^x p(x)dx = \frac{x-a}{b-a} = r \in [0, 1)$ 均匀分布随机数, 得到抽样公式: $x = r * (b-a) + a$ 。

```
double RndAver(double a, double b){
//产生[a,b]均匀分布的随机数: px(a,b)=1/(b-a) (a<=x<b)
return rnd()*(b-a)+a;
}
```

★4-4.指数分布随机数。

①概率密度函数 (已归一化 $\int_0^\infty p(x)dx = 1$) : $p(\xi = x, \lambda) = \lambda e^{-\lambda x} (x \geq 0)$, ②生成方法 (反变换法) : 分布函

数 $F(x) = \int_0^x p(x)dx = 1 - e^{-\lambda x} = r \in [0, 1)$ 均匀分布随机数, 所以 $x = -\frac{\ln(1-r)}{\lambda}$

```
double RndExp(double lamda){
//产生指数分布的随机数: px(λ)=λ*exp(-λ*x) (x>=0)
return -log(1-rnd())/lamda;
}
```

★4-5.正态分布随机数。

①概率密度函数: $p(\xi = x, u, \sigma) = \frac{1}{\sigma\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{(x-u)^2}{2\sigma^2}}$, 其中u为期望值 (平均值), σ 为单次测量的标准偏差, ②生成

方法 (直接法) : $x = u + \sum_{i=1}^{12} r_i - 6, r_i \in [0, 1)$


```

double RndNorm(double u, double s){
//产生正态分布的随机数, u期望值(均值), s单次测量的标准偏差:  $p(x) = \exp(-(x-u)^2/(2*\sigma^2))/(\sqrt{2*\pi}*\sigma)$ 
    int i;
    double sum, x;
    sum=0;
    for(i=0; i<12; ++i) sum+=rnd();
    x=u+s*(sum-6);
    return x;
}

```

★4-6.混合同余法 (线性同余法)

产生[0,1)均匀分布的随机数: $x = (ax + c) \% m, r = x \times \frac{1.0}{m}$

```

double rnd0(){
//混合同余法(线性同余法)产生[0,1)之间均匀分布的随机数
    static double m=217728.0, a=84589.0, c=45989.0, r, x=time(NULL);
    x=a*x+c;
    if(x>=m){x=x-m*(unsigned long)(x/m);} //求余
    r=x/m; //产生[0,1)之间的随机数
    return r;
}

```

★5-1.Monte-Carlo积分法之一: 偶然命中法(hit or miss method)

描述算法步骤, 约束条件。约束条件: $0 \leq f(x) \leq H$, 算法步骤:

```

double HitInt(double (*f)(double), double a, double b, double h, unsigned long n){
//偶然命中法进行一维数值积分: f指向被积函数, a、b为积分下限和上限, h为矩形高度【要求 $h > f(a \sim b) > 0$ 】, n为点数。
    double x, y;
    unsigned long i, ns=0;
    for(i=1; i<=n; ++i){ //执行n次抽样
        x=RndAver(a, b); //在[a, b)区间均匀地随机取xi
        y=RndAver(0, h); //在[0, h)区间均匀地随机取yi
        if(y < (*f)(x)) ++ns; //如果 $y_i < f(x_i)$ , 则命中数ns加一
    }
    return h*(b-a)*ns/n; //返回数值积分结果 $F_n = h*(b-a)*ns/n$ 
}

```

★5-2.Monte-Carlo积分法之二: 平均抽样法(sample mean method)

描述算法步骤, 并做误差分析。算法步骤:

```

double MeanInt(double (*f)(double), double a, double b, unsigned long n, double &sigma){

```

```

//平均抽样法进行一维数值积分：f指向被积一元函数，a、b为积分下限和上限，n为抽样数，sigma记录单次抽样的标准偏差σ【平均值的标准偏差（标准误差）σm=σ/sqrt(n)】。
double x, y, faver=0.0, f2aver=0.0;
unsigned long i;
for(i=0;i<n;++i){ //执行n次抽样
    x=RndAver(a,b); //在[a,b]区间平均抽样xi
    y>(*f)(x); //计算f(xi)
    faver+=y; //统计Σ(f(xi),1≤i≤n)
    f2aver+=y*y; //统计Σ(f^2(xi),1≤i≤n)
}
faver/=n; //计算f(x)的平均值<f>=Σ(f(xi),1≤i≤n)/n
f2aver/=n; //计算f^2(x)的平均值<f^2>
sigma=sqrt(f2aver-faver*faver); //计算单次测量的标准偏差σ=sqrt(<f^2>-<f>^2)
return faver*(b-a); //返回数值积分结果Fn=<f>*(b-a)=(b-a)/n*Σ(f(xi),1≤i≤n)
}

```

误差分析： $f(x)$ 抽样结果的方差 $\sigma^2 = \langle f^2(x) \rangle - \langle f(x) \rangle^2$ ，积分估值与真实值之间的误差 $En \approx \frac{\sigma}{\sqrt{n}} = \sigma m$ （平均值的标准偏差）。

★5-3.Monte-Carlo积分法之三：重要抽样法(importance sampling method)

对于定积分 $F = \int_a^b f(x)dx$ ，引入概率密度函数 $p(x)$ ，它满足 $\int_a^b p(x)dx = 1$ ，且 $p(x)$ 在积分域内的函数形状与 $f(x)$ 接近，即使得 $\frac{f(x)}{p(x)}$ 的方差更小，这样定积分可改写为 $F = \int_a^b \left[\frac{f(x)}{p(x)} \right] * p(x)dx$ ，它表示当 x 满足概率密度 $p(x)$ 分布时， $\frac{f(x)}{p(x)}$ 的平均值 $\langle \frac{f(x)}{p(x)} \rangle$ 。算法步骤：(1)根据概率密度函数 $p(x)$ 产生随机点 x ，例如采用反变换法进行抽样。(2)求出各抽样点 x 的函数值 $f(x)/p(x)$ ，并将所有点的该函数值叠加起来除以抽样点数 n 就得到积分结果。

```

double ImpInt(double (*f)(double), double (*p)(double), double (*s)(), unsigned long n, double &sigma){
//重要抽样法进行一维数值积分：f指向被积一元函数，p指向概率密度函数【p(x)必须满足在积分区间归一化】，s指向满足p(x)分布的抽样函数【它返回[a,b]区间按照p(x)分布的随机数】，n为抽样数，sigma记录单次抽样的标准偏差σ【平均值的标准偏差σm=σ/sqrt(n)】。
double x, g, gaver=0.0, g2aver=0.0;
unsigned long i;
for(i=0;i<n;++i){
    x>(*s)(); //根据概率密度函数p(x)抽样x
    g>(*f)(x)/(*p)(x); //计算f(x)/p(x)
    gaver+=g;
    g2aver+=g*g;
}
gaver/=n;
g2aver/=n;
sigma=sqrt(g2aver-gaver*gaver); //计算样本标准偏差σ
return gaver;
}

```

应用举例：用重要抽样法计算定积分 $F = \int_a^b f(x)dx$ ，其中 $f(x) = e^{-x^2}$ ，取概率密度函数 $p(x) = A * e^{-x}$ 。根据归一化条件，分析A的取值，写出相应的概率密度获取函数；采用反变换法推导x的抽样公式，写出相应的抽样函数。最后调用重要抽样算法估算积分值，并给出误差估算。

```
double a,b;//积分区间, 定义为全局变量
double f(double x){ return exp(-x*x); }//被积函数
double p(double x){//概率密度函数, 必须满足[a,b]区间归一化条件
    static double A=1.0/(exp(-a)-exp(-b));
    return A*exp(-x);
}
double cy(){//抽样函数, 根据概率密度函数, 采用反变换法得到x值
    static double B=exp(-a), A=1.0/(B-exp(-b));
    return -log(B-rnd()/A);
}
int main(){
    double Fn,s;
    unsigned int n;
    printf("Input a,b,n:");
    scanf("%lf,%lf,%ld",&a,&b,&n);
    Fn=ImpInt(f,p,cy,n,s);
    printf("Fn=%.10lg, s=%.10lg, sm=%.10lg\n",Fn,s,s/sqrt(n));
    printf("\nFinished!\n"); getch(); return 0;
}
```

★5-4.Metropolis抽样算法产生满足某概率密度函数p(x)（不一定归一化）分布的随机数的方法步骤。

抽样算法步骤：(1)选择一个尝试位置 $x_t = x[i] + \delta_i$ ， δ_i 是 $[-\delta, \delta]$ 均匀分布随机数；(2)计算 $w = p(x_t) / p(x[i])$ ；(3)如果 $w \geq 1$ 或 $\text{rnd}() < w$ ，则接受改变 $x[i+1] = x_t$ ；否则不接受改变，即 $x[i+1] = x[i]$ 。

```
void Metropolis(double (*p)(double),double &x,double delta,unsigned long &Na){
    //Metropolis算法: 产生{x}, 使其满足概率密度函数p(x)分布, delta为随机行走最大步长, Na为接受改变的步数
    double xt=x+delta*2*rnd()-delta;
    double w=(*p)(xt)/(*p)(x);
    if(w>=1.0||rnd()<w){
        x=xt; ++Na;
    }
}
```

应用举例：用Metropolis抽样算法计算如下积分：
$$F = \frac{\int_{-\infty}^{+\infty} f(x) * p(x) dx}{\int_{-\infty}^{+\infty} p(x) dx} = \langle f(x) \rangle$$
 【x是满足概率密度函数p(x)分布的随机数，p(x)可以不必归一化】，其中 $f(x) = x^2, p(x) = e^{-x^2/2}$

```
double f(double x){ return x*x; }
double p(double x){ return exp(-x*x/2); }
int main(){
    double x=0.0,faver=0.0,delta;
    unsigned long n,i,Na=0;
    printf("Input x0,delta,n:");
    scanf("%lf,%lf,%ld",&x,&delta,&n);
```

```

for(i=1;i<=n;++i){
    Metropolis(p,x,delta,Na);
    faver+=f(x);
}
faver/=n;
printf("Fn=%.14lg, Na=%1u\n",faver,Na);
printf("\nFinished!\n"); getch(); return 0;
}

```

★6-1.二维随机行走的算法步骤

设行走者向上、右、下、左等4个方向行走的概率分别为 p_1 、 p_2 、 p_3 、 p_4 ($p_1+p_2+p_3+p_4=1$)，产生 $[0, 1)$ 均匀随机数 r ，如果 $\sum(p_j, 0 \leq j \leq i-1) \leq r < \sum(p_j, 0 \leq j \leq i)$ ，则让行走者往第 i 个方向走。比如： $p_1+p_2 \leq r < p_1+p_2+p_3$ ，则往第3个方向行走，即向下走。

```

void RandwalkStep2(double ps[], long &x, long &y){
//二维随机行走一步，概率和数组ps[4]={p1,p1+p2,p1+p2+p3,p1+p2+p3+p4}，其中的p1、p2、p3、p4分别表示向上、右、下、左等4个方向行走的概率 (p1+p2+p3+p4=1)。
//当产生的随机数ps[i-1]≤r<ps[i]，则发生第i个事件
    double r=rnd();
    int i;
    for(i=0;i<4;++i){ if(r<ps[i])break; }
    switch(i){
        case 0://向上走
            ++y; break;
        case 1://向右走
            ++x; break;
        case 2://向下走
            --y; break;
        case 3://向左走
            --x; break;
    }
}
}

```

★6-2.二维随机行走的统计规律

设行走者向上、右、下、左各方向行走的概率分别为 p_t 、 p_r 、 p_b 、 p_l ($p_t+p_r+p_b+p_l=1$)，每次行走的步长均为 L ，

则行走 N 步后行走者的位置统计结果为： x 平均值： $\langle x(N) \rangle = N * (p_r - p_l)L$ x 方差：

$\langle \Delta x^2(N) \rangle = \langle x^2(N) \rangle - \langle x(N) \rangle^2 = N * ((p_r + p_l) - (p_r - p_l)^2) * L^2$ y 平均值：

$\langle y(N) \rangle = N * (p_t - p_b)L$ y 方差：

$\langle \Delta y^2(N) \rangle = \langle y^2(N) \rangle - \langle y(N) \rangle^2 = N * ((p_t + p_b) - (p_t - p_b)^2) * L^2$ 距离 R 方差：

$\langle \Delta R^2(N) \rangle = \langle \Delta x^2(N) \rangle + \langle \Delta y^2(N) \rangle = N * (1 - (p_r - p_l)^2 - (p_t - p_b)^2) * L^2$