

# 《数值计算方法》实验

## 实验报告

题目	Matlab 下实现一些算法
姓名	廖蕾
学号	16340135
班级	16 级软件工程教务 2 班

### 一. 实验环境:

在 win10 操作系统下, 使用 Matlab R2017a 完成的。

### 二. 实验内容与完成情况:

1. 已知  $\sin(0.32)=0.314567$ ,  $\sin(0.34)=0.333487$ ,  $\sin(0.36)=0.352274$ ,  $\sin(0.38)=0.370920$ 。请采用线性插值、二次插值、三次插值分别计算  $\sin(0.35)$  的值。

#### 1) 线性插值:

输入的量:

选取的两点  $x_1, x_2$ , 与其对应的  $y_1, y_2$ , 还有要计算的  $x_3$ ;

输出的量:

$x_3$  对应的  $y_3$  的值。

算法描述:

使用拉格朗日插值中的线性插值的点斜式, 构造一个式子, 计算函数的值。

原理是: 
$$L_1(x) = y_k + \frac{y_{k+1} - y_k}{x_{k+1} - x_k}(x - x_k)$$

以下是完整的代码实现:

```
function[result] = linearInset(x1, y1, x2, y2, x3)
    result = y2 + (y2 - y1) / (x2 - x1) * (x3 - x1);
```

数值实验:

在命令行中运行得到结果:

$\sin(0.35) = 0.3617$ 。

```
>> [result] = linearInset(x1, y1, x2, y2, x3)

result =

    0.3617

fx >> |
```

#### 2) 二次插值

输入的量:

选取的两点  $x_1, x_2, x_3$ , 与其对应的  $y_1, y_2, y_3$ , 还有要计算的  $x_4$ ;

输出的量:

$x_4$  对应的  $y_4$  的值。

算法描述:

使用拉格朗日插值中的线性插值的点斜式, 构造一个式子, 计算函数的值。

原理是:

$$L_2(x) = y_{k-1} \frac{(x - x_k)(x - x_{k+1})}{(x_{k-1} - x_k)(x_{k-1} - x_{k+1})} + y_k \frac{(x - x_{k-1})(x - x_{k+1})}{(x_k - x_{k-1})(x_k - x_{k+1})} + y_{k+1} \frac{(x - x_{k-1})(x - x_k)}{(x_{k+1} - x_{k-1})(x_{k+1} - x_k)}$$

以下是完整的代码实现:

```
function[result] = quadraticInset(x1, y1, x2, y2, x3, y3, x4)
    temp1 = (x4 - x2)*(x4 - x3)/(x1 - x2)/(x1 - x3);
    temp2 = (x4 - x1)*(x4 - x3)/(x2 - x1)/(x2 - x3);
    temp3 = (x4 - x1)*(x4 - x2)/(x3 - x1)/(x3 - x2);
    result = y1 * temp1 + y2 * temp2 + y3 * temp3;
```

数值实验:

在命令行中运行得到结果:

$\text{Sin}(0.35) = 0.3429$ 。

```
>> [result] = quadraticInset(x1, y1, x2, y2, x3, y3, x4);
>> result

result =

    0.3429

fx >>
```

### 3) 三次插值

输入的量:

选取的两点  $x_1, x_2, x_3, x_4$ , 与其对应的  $y_1, y_2, y_3, y_4$ , 还有要计算的  $x_5$ ;

输出的量:

$x_5$  对应的  $y_5$  的值。

算法描述:

使用拉格朗日插值中的线性插值的点斜式, 构造一个式子, 计算函数的值。

原理是:

$$L_3(x) = y_{k-1} \frac{(x-x_k)(x-x_{k+1})(x-x_{k+2})}{(x_{k-1}-x_k)(x_{k-1}-x_{k+1})(x_{k-1}-x_{k+2})} + y_k \frac{(x-x_{k-1})(x-x_{k+1})(x-x_{k+2})}{(x_k-x_{k-1})(x_k-x_{k+1})(x_k-x_{k+2})} \\ + y_{k+1} \frac{(x-x_{k-1})(x-x_k)(x-x_{k+2})}{(x_{k+1}-x_{k-1})(x_{k+1}-x_k)(x_{k+1}-x_{k+2})} + y_{k+2} \frac{(x-x_{k-1})(x-x_k)(x-x_{k+1})}{(x_{k+2}-x_{k-1})(x_{k+2}-x_k)(x_{k+2}-x_{k+1})}$$

以下是完整的代码实现：

```
function[result] = threeInset(x1, y1, x2, y2, x3, y3, x4, y4, x5)
    temp1 = (x5 - x2)*(x5 - x3)*(x5 - x4)/(x1 - x2)/(x1 - x3)/(x1 - x4);
    temp2 = (x5 - x1)*(x5 - x3)*(x5 - x4)/(x2 - x1)/(x2 - x3)/(x2 - x4);
    temp3 = (x5 - x1)*(x5 - x2)*(x5 - x4)/(x3 - x1)/(x3 - x2)/(x3 - x4);
    temp4 = (x5 - x1)*(x5 - x2)*(x5 - x3)/(x4 - x1)/(x4 - x2)/(x4 - x3);
    result = y1 * temp1 + y2 * temp2 + y3 * temp3 + y4 * temp4;
```

数值实验：

在命令行中运行得到结果：

Sin(0.35) = 0.3429。

```
>> [result] = threeInset(x1, y1, x2, y2, x3, y3, x4, y4, x5)

result =

    0.3429

>>
```

2. 请采用下述方法计算 115 的平方根，精确到小数点后六位。

- (1) 二分法。选取求根区间为[10, 11]。
- (2) 牛顿法。
- (3) 简化牛顿法。
- (4) 弦截法。

绘出横坐标分别为计算时间、迭代步数时的收敛精度曲线。

1) 二分法：

输入的量：求根区间范围 a 与 b；

输出的量：计算结果 result；

算法描述：

考察有根区间[a, b]，取中点  $x_0 = (a+b)/2$  将他分为两半，假设中点  $x_0$  不是  $f(x)$  的零点，然后进行根的搜索，将区间减小一半，当区间长度小于  $5 \times 10^{-7}$  时，停止减小区间，

将此时区间中点作为要求的零点。设此时的函数为：  $f(x) = x^2 - 115$

具体代码实现如下：

```
while (x2 - x1) > prec
```

```

        temp = (x2 + x1) / 2;
        if (temp * temp - 115) > 0
            x2 = temp;
        else
            x1 = temp;
        end
    end
    result = (x1 + x2) / 2;

```

数值实验：

解出结果：result = 10.723805189132690

```

>> [result] = dichotomy(a, b);
>> result

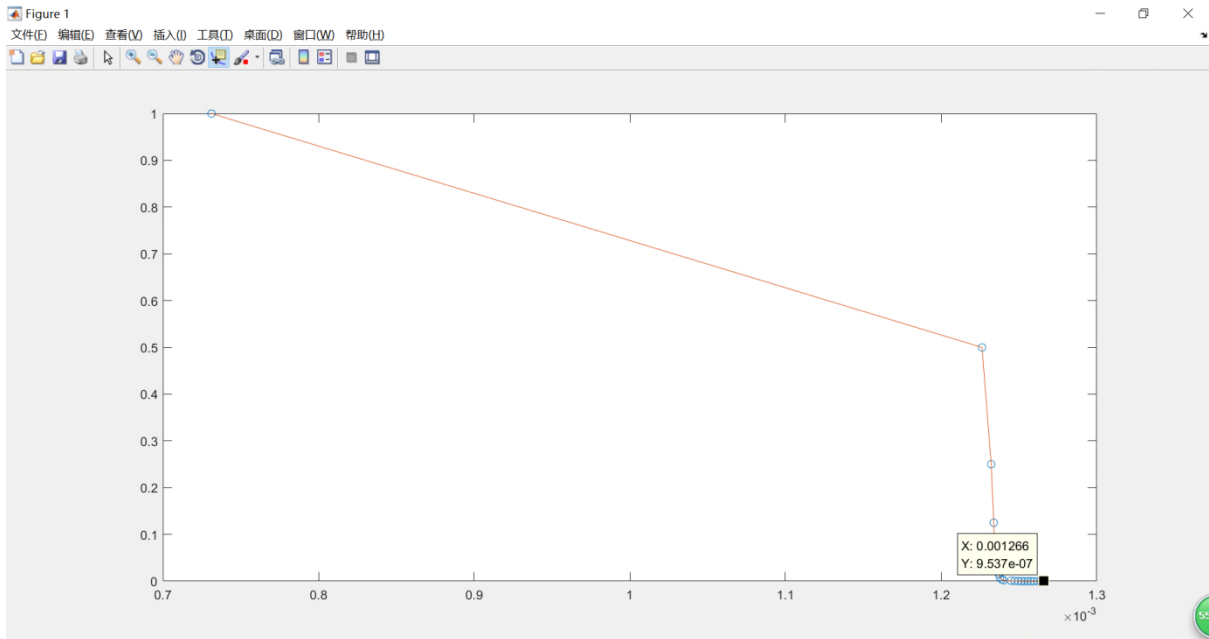
result =

10.723805189132690

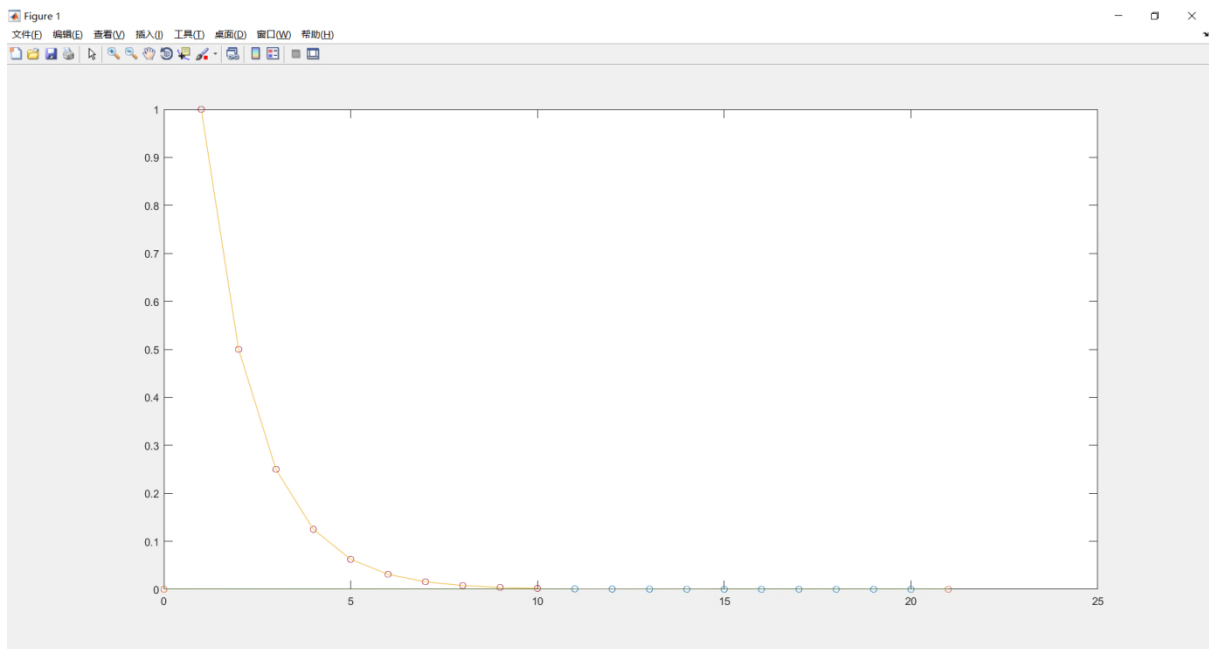
>>

```

横坐标为计算时间时的收敛精度曲线如下：



横坐标为迭代步数时的收敛精度曲线如下：



## 2) 牛顿法

输入的量：给定的初值  $x_0$ ;

输出的量：计算结果 **result** 以及迭代次数 **count**;

算法描述:

在这里的迭代中，原方程为  $f(x) = x^2 - 115$ ，所以使用牛顿法的迭代方程为:

$$x_{k+1} = \frac{x_k}{2} + \frac{115}{2x_k}。这里我取的初值为 1。$$

具体实现代码如下:

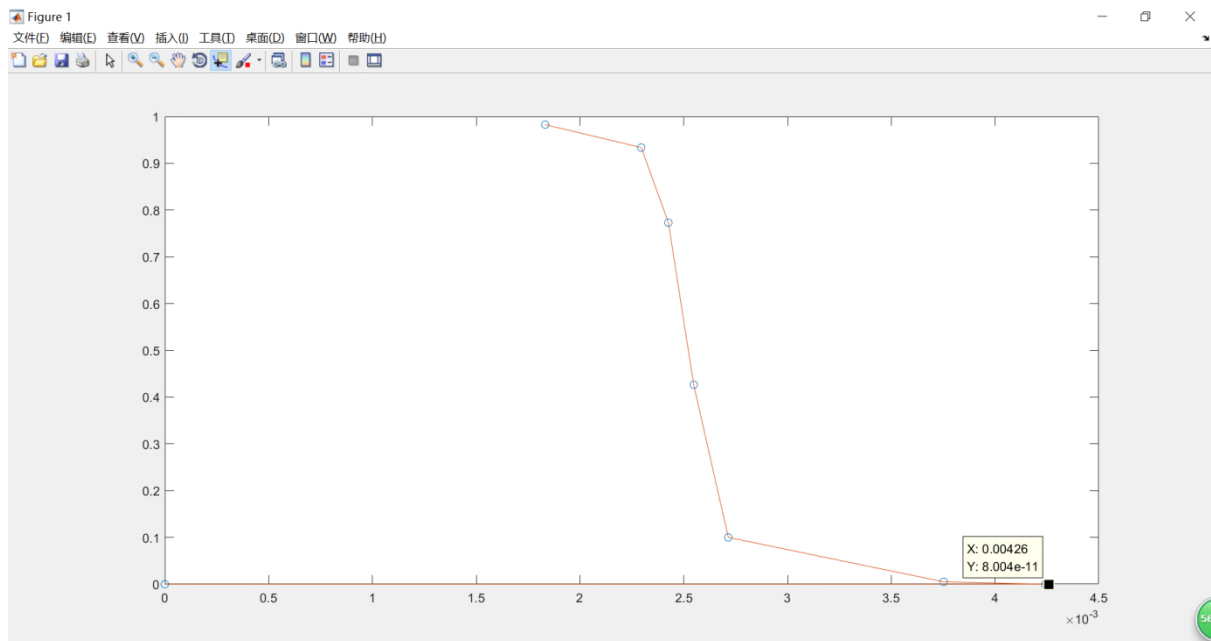
```
while eps > prec
    x1 = x0/2 + 115/(2 * x0);
    if abs(x1) < 1
        eps = abs(x1 - x0);
    else
        eps = abs(x1 - x0) / abs(x1);
    end
    x0 = x1;
    i = i + 1;
end
num = i;
result = x1;
```

数值实验

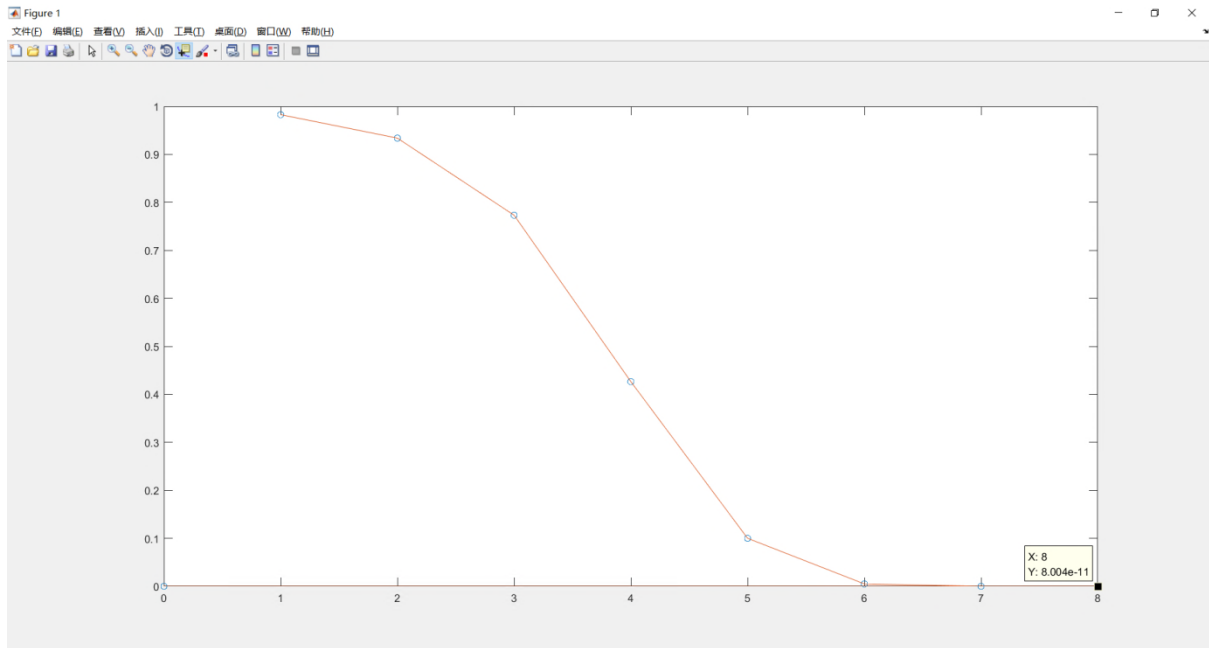
解出结果: **result = 10.723805294763608**

```
>> [result, count] = newton(x0);  
>> result  
  
result =  
  
    10.723805294763608  
  
>> count  
  
count =  
  
     9  
  
>>
```

横坐标为计算时间时的收敛精度曲线如下：



横坐标为迭代步数时的收敛精度曲线如下：



### 3) 简化牛顿法:

输入的量: 所取的初值  $x_0$ ;

输出的量: 计算结果 **result** 以及迭代次数 **count**;

算法描述:

本算法与牛顿法不同的地方在于,  $x$  每次迭代时的方程为:

$$x_{k+1} = x_k - C f(x_k), C = \frac{1}{f'(x_0)}。由于简化牛顿法主要时简化了牛顿法繁琐的计算过程，没能很好的解决如果初始值不在所要的结果附近时的收敛性，所以这里取初值$$

$x_0=20$  计算。

具体实现代码如下:

```
while eps > prec
    x1 = x0 - C * x0 * x0 + C * 115;
    if abs(x1) < 1
        eps = abs(x1 - x0);
    else
        eps = abs(x1 - x0) / abs(x1);
    end
    i = i + 1;
    x0 = x1;
end
num = i;
result = x1;
```

数值实验:

解出结果: result = 10.723813284151365;

```
>> [result, count] = newtonDec(x0);  
>> result
```

```
result =
```

```
10.723813284151365
```

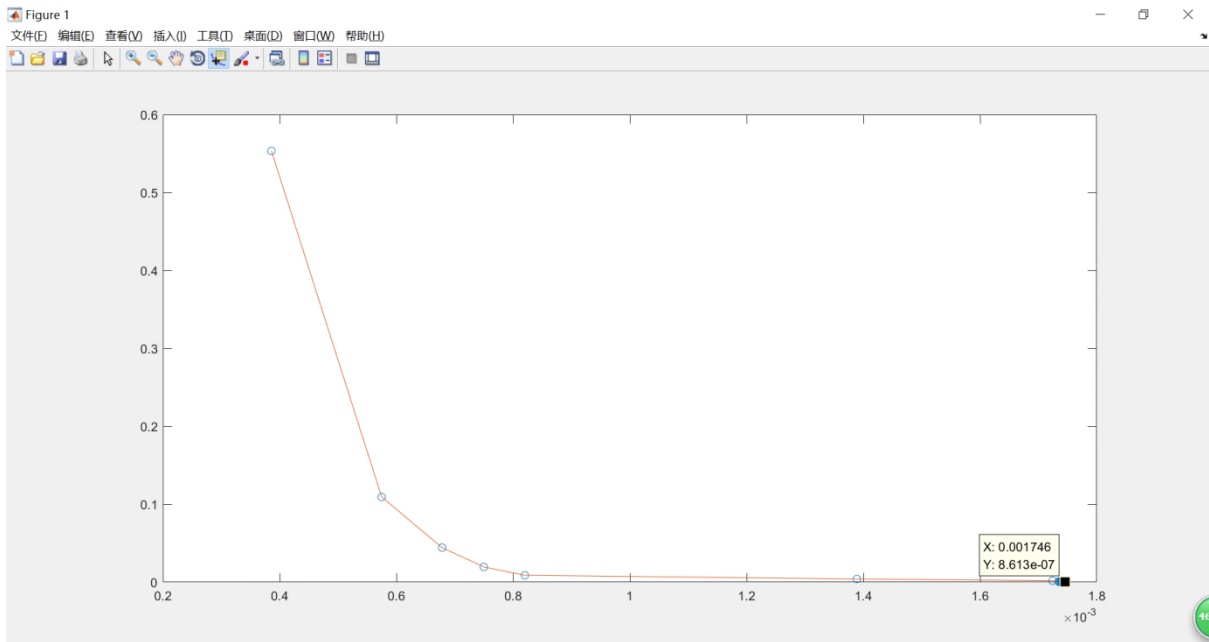
```
>> count
```

```
count =
```

```
18
```

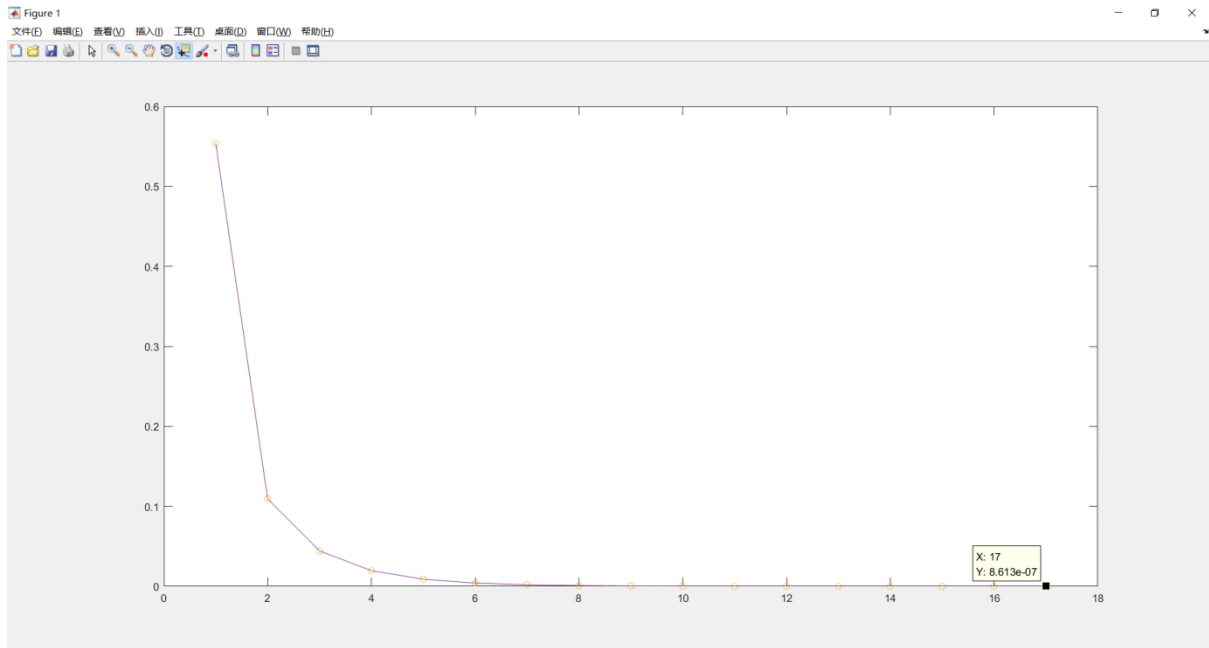
fr >> |

横坐标为计算时间时的收敛精度曲线如下:



横坐标为迭代步数时的收敛精度曲线如下:





#### 4) 弦截法

输入的量：初值  $x_0$  与  $x_1$ ;

输出的量：计算结果 **result** 以及迭代步数 **count**;

算法描述:

弦截法是在去线上取两点连成弦，然后通过延长这条弦与横坐标交点为下一次迭代的点。迭代方程如下:

$$x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f(x_k) - f(x_{k-1})} (x_k - x_{k-1})$$

我这里选取的初值为  $x_0=15$ ,  $x_1=20$ 。

具体实现代码如下:

```
while eps > prec
    x2 = x1-(x1*x1 - 115)/(x1*x1 - x0*x0)*(x1-x0);
    if abs(x2) < 1
        eps = abs(x2 - x1);
    else
        eps = abs(x2 - x1) / abs(x2);
    end
    i = i + 1;
    x0 = x1;
    x1 = x2;
end
result = x2;
num = i;
```

数值实验：

在这个初值下，计算得到结果为：result = 10.723805294765775；

```
>> [result, count]=stringCut(x0, x1)

result =

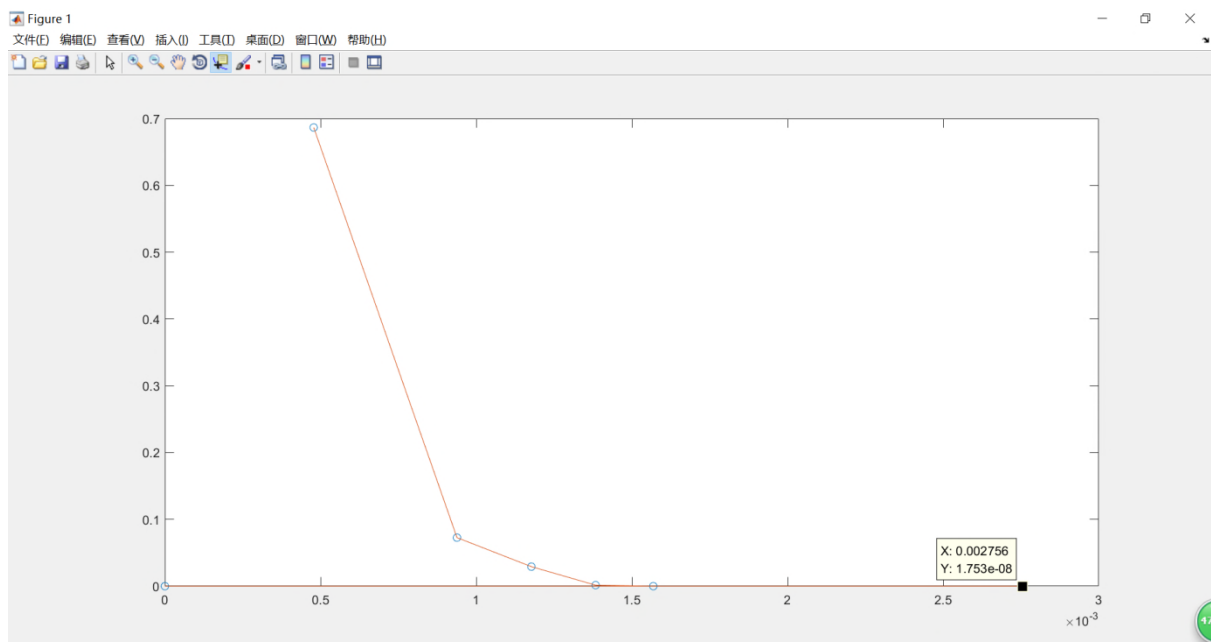
    10.723805294765775
|

count =

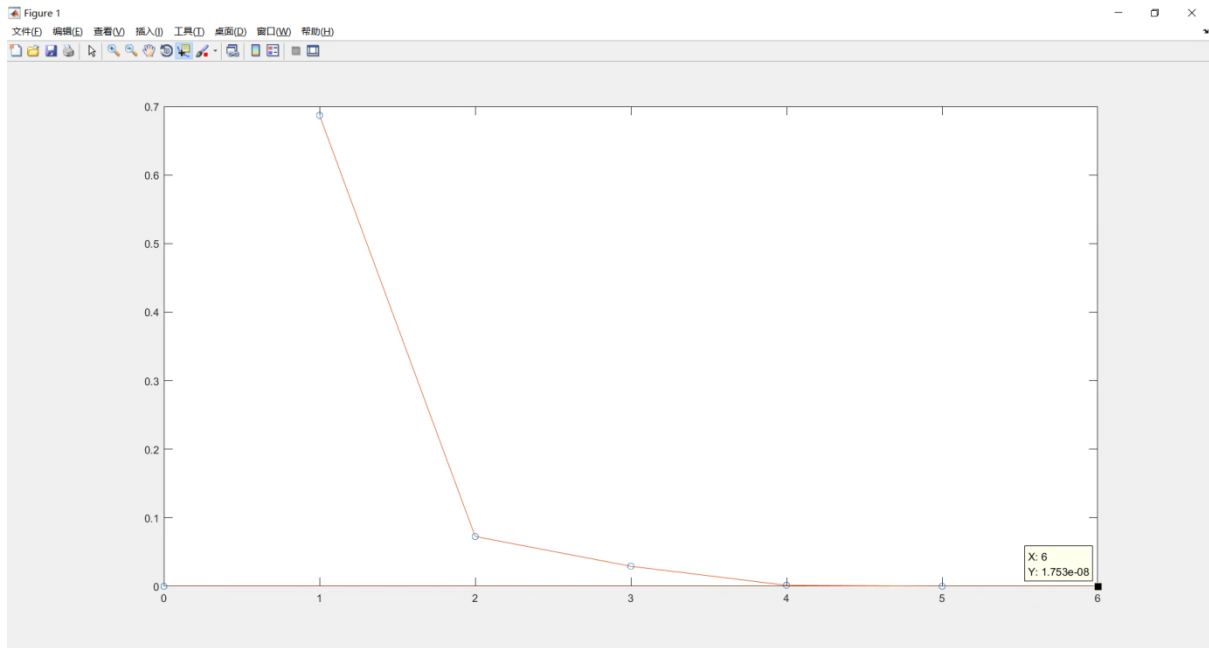
     7

fx >> |
```

横坐标为计算时间时的收敛精度曲线如下：



横坐标为迭代步数时的收敛精度曲线如下：



3. 请采用递推最小二乘法求解超定线性方程组  $Ax=b$ ，其中  $A$  为  $m \times n$  维的已知矩阵， $b$  为  $m$  维的已知向量， $x$  为  $n$  维的未知向量，其中  $n=10$ ， $m=10000$ 。 $A$  与  $b$  中的元素服从独立同分布的正态分布。绘出横坐标为迭代步数时的收敛精度曲线。

输入的量：方程组中的  $A$  与  $b$ ；

输出的量：解得的答案  $x$ ；

算法描述：根据递推的最小二乘法可知，当用最小二乘法算出维度比较小的超定方程组的解，之后可以用递推的思想快速的计算出高维超定方程组的最小二乘解。此时算法可以分为以下几步：

a) 选取低纬度的  $A(m)$  以及  $b(m)$ ；

b) 根据公式： $X(m) = (A^T(m)A(m))^{-1} A^T(m)b(m)$  可以计算得到  $x$  的一个最小二乘解。

记： $G(m) = A^T(m)A(m)$ ， $M(m+1) = 1 + a^T(m+1)G^{-1}(m)a(m+1)$

则递推的最小二乘法公式如下：

$$\begin{cases} x(m+1) = x(m) + G^{-1}(m)a(m+1)M^{-1}(m+1)[b(m+1) - a^T(m+1)x(m)] \\ G^{-1}(m+1) = G^{-1}(m) - G^{-1}(m)a(m+1)M^{-1}(m+1)a^T(m+1)G^{-1}(m) \end{cases}$$

具体代码实现如下：

现在 matlab 命令行中输入：

```
A = normrnd(0, 1, 10, 10000);
```

```
b = normrnd(0, 1, 10000, 1);
```

然后实现函数如下：

```
function[x] = rlsquares(A, b)
```

```
temp = A(:, 1:10);
```

```
tempB = b(1:10, 1);
```

```
Gm = inv(temp'*temp);
```

```
x = Gm*temp'*tempB;
```

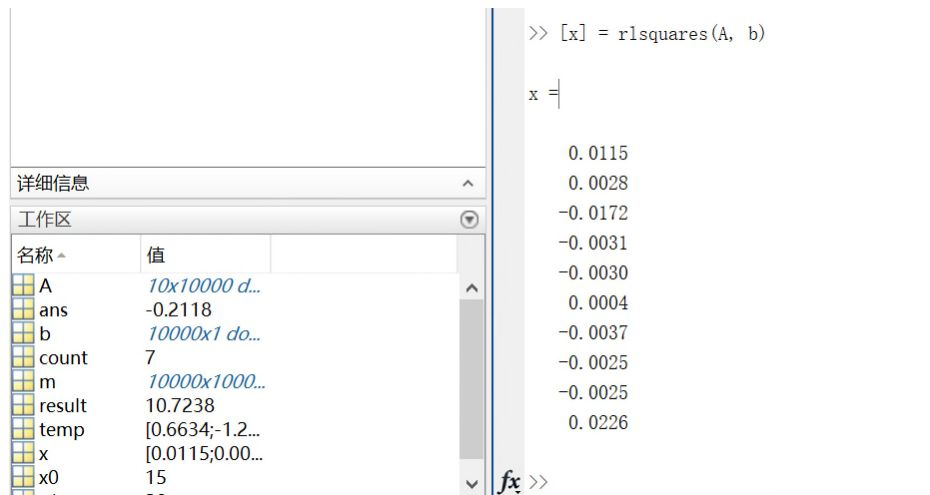
```

for i = 11:10000
    a = A(:, i);
    m = 1 + a'*Gm*a;
    x = x + Gm*a*inv(m)*(b(i)-a'*x);
    Gm = Gm-Gm*a*inv(m)*a'*Gm;
end
end

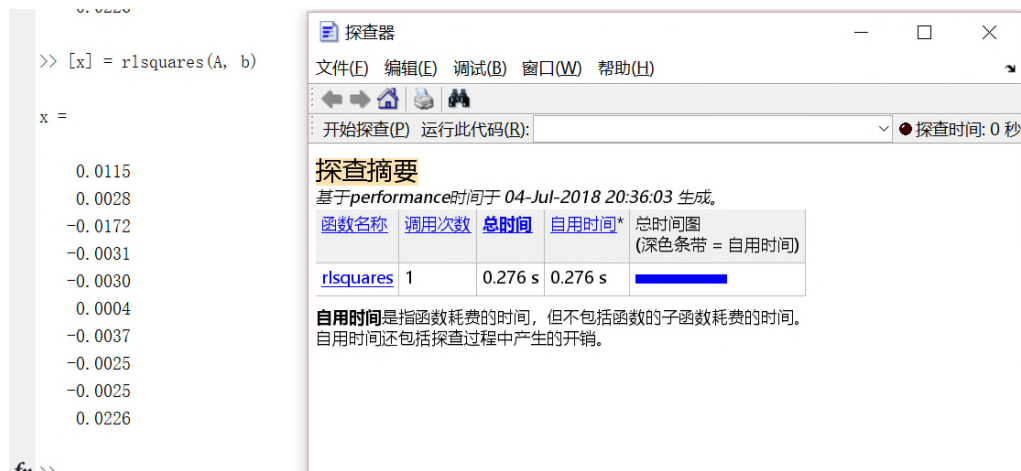
```

数值实验：

在我本地生成的 A、b 下，计算得到结果：



运行时间如下：



- 请编写 1024 点快速傅里叶变换的算法。自行生成一段混杂若干不同频率正弦的信号，测试所编写的快速傅里叶变换算法。

输入的量：无输入的量；

输出的量：处理前的信号 `y`，以及处理后的信号 `F`；

算法描述：

根据离散傅里叶变换，对于一个 `x` 信号来说有：

$$X_k = \sum_{n=0}^{N-1} x_n e^{-\frac{2\pi i}{N}nk} = \sum_{n=0}^{N-1} x_n W_N^{nk}$$

由周期性，我们有如下公式：

$$W_N^{n(N+k)} = e^{-i \times 2\pi n(k+N)/N} = e^{-i \times 2\pi nk/N} \times e^{-i \times 2\pi n} = e^{-i \times 2\pi nk/N} = W_N^{nk}$$

由于共轭性：

$$W_N^{n(N+k)} = e^{-i \times 2\pi n(k+\frac{N}{2})/N} = e^{-i \times 2\pi nk/N} \times e^{-i \times \pi n} = -W_N^{nk}$$

还有这个公式的规模性（等比例性）：

$$W_{N/m}^{n(\frac{k}{m})} = e^{-i \times 2\pi n(\frac{k}{m})/(\frac{N}{m})} = W_N^{nk}$$

当这里的 N 能被 2 整除时：

将  $x_n$  分为偶数序列  $x_{1n}$  和  $x_{2n}$ ，则有：

$$F(k) = \sum_{n=0}^{\frac{N}{2}-1} x_{2n} \times e^{-i \times \frac{2\pi 2nk}{N}} + \sum_{n=0}^{\frac{N}{2}-1} x_{2n+1} \times e^{-i \times \frac{2\pi(2n+1)k}{N}} = F1(k) + W_N^k \times F2(k)$$

所以根据共轭性有：

$$F\left(k + \frac{N}{2}\right) = F1 - W_N^k \times F2$$

这样就能实现递归了。

生成一段不同频率的正弦波信号，实现代码如下：

```
Fs = 100;    %频率
T = 1/Fs;    %时间
L = 1024;    %信号长度
t = (0:L-1)*T;
x = 5 + 7*sin(2*pi*15*t - 30*pi/180) + 3*sin(2*pi*40*t - 90*pi/180);
y = x + randn(size(t));    %添加噪声
```

算法实现部分：

在主函数中：

```
for k = 1 : N / 2
    [F(k), F(k+N/2)] = my_fft_ele(y, N, k);
end
```

在递归函数中：

```
function [Fk, Fkn] = my_fft_ele(x, N, k)
    if N==1
        Fk=x;
        Fkn=x;
        return;
    else
        x1=x(1:2:N-1);%奇数
        x2=x(2:2:N);%偶数
```

```

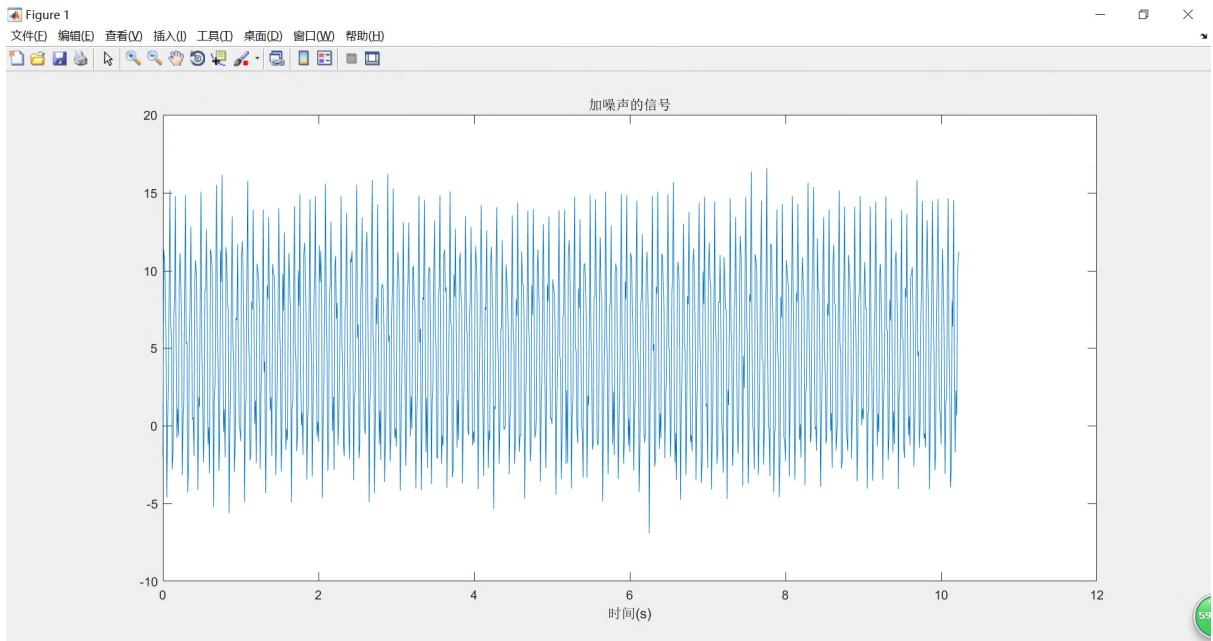
F1=my_fft_ele(x1,N/2,k);
F2=my_fft_ele(x2,N/2,k);
Wkn=exp(-i*2*pi*(k-1)/N);
Fk=F1+Wkn*F2;
Fkn=F1-Wkn*F2;

end

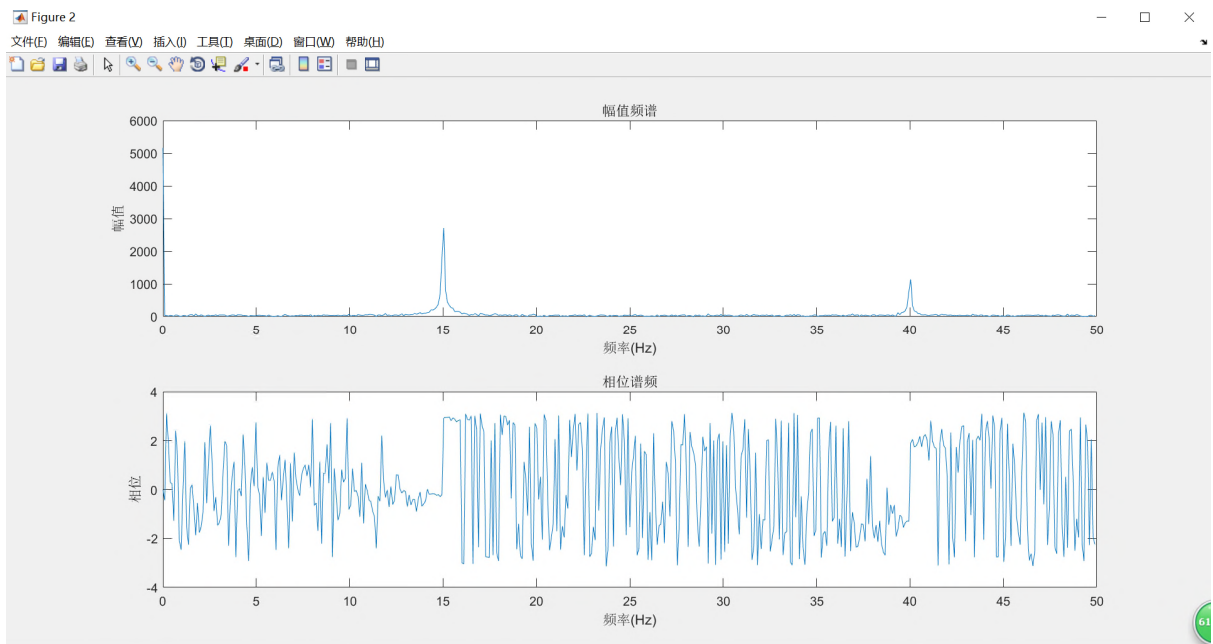
end

```

数值实验：  
生成的原始信号波形如下：



快速傅里叶变换之后的波形如下：



5. 请采用复合梯形公式与复合辛普森公式，计算  $\sin(x)/x$  在  $[0, 1]$  范围内的积分。采样点数目为 5、9、17、33。

1) 复合梯形公式:

输入的量: 区间范围  $a$  和  $b$ ，以及采样点数目  $n$ ;

输出的量: 计算结果  $result$ ;

算法描述:

复合梯形公式时在梯形公式的基础上改变的，公式可以表示如下:

将区间  $[a, b]$  划分为  $n$  等分，分点  $x_k = a + kh$ ， $h = \frac{b-a}{n}$ ， $k = 0, 1, \dots, n$ ，

$$\text{记: } T_n = \frac{h}{2} \sum_{k=0}^{n-1} [f(x_k) + f(x_{k+1})] = \frac{h}{2} [f(a) + 2 \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) + f(b)]$$

具体代码实现:

```
function[result] = comptra(a, b, n)
    h = (b - a)/n;
    sum = 0;
    for k = 1 : n-1
        sum = sum + sin(a+k.*h) / (a+k.*h);
    end
    result = (1 + 2*sum + sin(b)/b)*h/2;
end
```

数值实验:

当  $n=5$  时:  $result = 0.945078780953402$ ;

当  $n=9$  时:  $result = 0.945773188549752$ ;

当  $n=17$  时:  $result = 0.945996225242376$ ;

当  $n=33$  时:  $result = 0.946060023888043$ ;

```

>> n=[5, 9, 17, 33];
>> [result] = comptra(a, b, n(1))

result =

    0.945078780953402

>> [result] = comptra(a, b, n(2))

result =

    0.945773188549752

>> [result] = comptra(a, b, n(3))

result =

    0.945996225242376

>> [result] = comptra(a, b, n(4))

result =

    0.946060023888043

fx >>

```

## 2) 复合辛普森公式:

输入的量: 区间范围 **a** 和 **b**, 以及采样点数目 **n**;

输出的量: 计算结果 **result**;

算法描述:

将区间  $[a, b]$  分为  $n$  等份, 在每个子区间  $[x_k, x_{k+1}]$  上采用辛普森公式, 若记

$x_{k+1/2} = x_k + \frac{1}{2}h$ , 则得:

$$S_n = \frac{h}{6} \sum_{k=0}^{n-1} [f(x_k) + 4f(x_{k+1/2}) + f(x_{k+1})]$$

记:

$$= \frac{h}{6} [f(a) + 4 \sum_{k=0}^{n-1} f(x_{k+1/2}) + 2 \sum_{k=1}^{n-1} f(x_k) + f(b)]$$

具体代码实现:

```

function[result] = compsinp(a, b, n)
    h = (b - a)/n;
    sum1 = 0;
    sum2 = 0;
    for i = 0 : n-1
        temp1 = a+(i+1/2).*h;
        sum1 = sum1 + sin(temp1)/temp1;
    end
end

```



```

end
for j = 1 : n-1
    temp2 = a+j.*h;
    sum2 = sum2 + sin(temp2)/temp2;
end
result = h/6 * (1 + 4*sum1 + 2*sum2 + sin(b)/b);
end

```

数值实验:

当 n=5 时: result = 0.946083168838073;  
 当 n=9 时: result = 0.946083079742053;  
 当 n=17 时: result = 0.946083071103489;  
 当 n=33 时: result = 0.946083070419036;

```

>> [result] = compsinp(a, b, n(1))

result =

    0.946083168838073

>> [result] = compsinp(a, b, n(2))

result =

    0.946083079742053

>> [result] = compsinp(a, b, n(3))

result =

    0.946083071103489

>> [result] = compsinp(a, b, n(4))

result =

    0.946083070419036

>>

```

6. 请采用下述方法, 求解常微分方程初值问题  $y'=y-2x/y$ ,  $y(0)=1$ , 计算区间为 $[0, 1]$ , 步长为0.1。

- (1) 前向欧拉法。
- (2) 后向欧拉法。
- (3) 梯形方法。
- (4) 改进欧拉方法。

1) 前向欧拉法:

输入的量: 区间范围 a 与 b, 步长 h

输出的量：得到的一组  $x$  的向量和一组  $y$  向量。

算法描述：

在  $xy$  平面上，微分方程的解  $y=y(x)$  称作它的积分曲线，积分曲线上一点  $(x, y)$  的切线斜率等于函数  $f(x, y)$  的值。如果按函数  $f(x, y)$  在  $xy$  平面上建立一个方向场，那么，积分曲线上每一点的切线方向均与方向场在该点的方向相一致。

所以呢，相邻两点坐标之间有关系如下：

$$\frac{y_{n+1} - y_n}{x_{n+1} - x_n} = f(x_n, y_n), \quad y_{n+1} = y_n + hf(x_n, y_n)$$

具体代码实现：

```
function[x, y] = forwardEular(a, b, h)
    x = a:h:b;
    y0 = 1;
    y(1) = y0;
    for n = 1 : length(x)-1
        y(n+1) = y(n) + h * (y(n) - 2 * x(n)/y(n));
    end
end
```

数值实验：

解得结果如下：

xn	yn	xn	Yn
0.1	1.1000000000000000	0.6	1.508966253566332
0.2	1.191818181818182	0.7	1.580338237655217
0.3	1.277437833714722	0.8	1.649783431047711
0.4	1.358212599560289	0.9	1.717779347860087
0.5	1.435132918657796	1.0	1.784770832497982

```
>> [x, y] = forwardEular(a, b, h)

x =

1 至 7 列

    0    0.1000000000000000    0.2000000000000000    0.3000000000000000    0.4000000000000000    0.5000000000000000    0.6000000000000000

8 至 11 列

    0.7000000000000000    0.8000000000000000    0.9000000000000000    1.0000000000000000

y =

1 至 7 列

    1.0000000000000000    1.1000000000000000    1.191818181818182    1.277437833714722    1.358212599560289    1.435132918657796    1.508966253566332

8 至 11 列

    1.580338237655217    1.649783431047711    1.717779347860087    1.784770832497982
```

## 2) 后向欧拉法

输入的量：区间范围 **a** 与 **b**，步长 **h**

输出的量：得到的一组 **x** 的向量和一组 **y** 向量。

算法描述：

在前向欧拉法的基础上修改迭代的公式如下：

$$y_{k+1} = y_k + hf(x_k, y_k);$$

$$y_{k+1} = y_k + hf(x_{k+1}, y_{k+1})$$

具体的代码实现如下：

```
function[x, y] = backEuler(a, b, h)
    x = a:h:b;
    x0 = 0;
    y0 = 1;
    y(1) = y0;
    for n = 1 : length(x)-1
        y(n+1) = y(n) + h * (y(n) - 2 * x(n)/y(n));
        y(n+1) = y(n) + h * (y(n+1) - 2 * x(n+1)/y(n+1));
    end
end
```

数值实验：

计算结果如下：

xn	yn	xn	Yn
0.1	1.091818181818182	0.6	1.460937319600308
0.2	1.176264940057727	0.7	1.521616739611564
0.3	1.254630113352294	0.8	1.578641399417121
0.4	1.327809263590539	0.9	1.632075184847358
0.5	1.396432121354096	1.0	1.681879743353214

```
>> [x, y] = backEuler(a, b, h)

x =

1 至 7 列

    0    0.100000000000000    0.200000000000000    0.300000000000000    0.400000000000000    0.500000000000000    0.600000000000000

8 至 11 列

    0.700000000000000    0.800000000000000    0.900000000000000    1.000000000000000

y =

1 至 7 列

    1.000000000000000    1.091818181818182    1.176264940057727    1.254630113352294    1.327809263590539    1.396432121354096    1.460937319600308

8 至 11 列

    1.521616739611564    1.578641399417121    1.632075184847358    1.681879743353214
```

3) 梯形方法:

输入的量: 区间范围  $a$  与  $b$ , 步长  $h$

输出的量: 得到的一组  $x$  的向量和一组  $y$  向量。

算法描述:

在欧拉法的基础上修改迭代的公式如下:

$$\begin{cases} y_{n+1}^0 = y_n + hf(x_n, y_n) \\ y_{n+1}^{(k+1)} = y_n + \frac{h}{2}[f(x_n, y_n) + f(x_{n+1}, y_{n+1}^{(k)})], k = 0, 1, 2, \dots \end{cases}$$

具体代码实现如下:

```
function[x, y] = traprl(a, b, h)
    x = a : h : b;
    y0 = 1;
    y(1) = y0;
    for n = 1 : length(x)-1
        y(n+1) = y(n) + h * (y(n) - 2 * x(n)/y(n));
        y(n+1) = y(n) + h / 2 * (y(n) - 2 * x(n)/y(n)) + h / 2 * (y(n+1) - 2 * x(n+1)/y(n+1));
    end
end
```

数值实验:

计算结果如下:

xn	yn	xn	Yn
0.1	1. 095909090909091	0.6	1. 485955602415668
0.2	1. 184096569242997	0.7	1. 552514091326145
0.3	1. 266201360875776	0.8	1. 616474782752057
0.4	1. 343360151483998	0.9	1. 678166363675185
0.5	1. 416401928536909	1.0	1. 737867401035412

```
>> [x, y] = trapz(a, b, h)

x =

1 至 6 列

0 0.1000000000000000 0.2000000000000000 0.3000000000000000 0.4000000000000000 0.5000000000000000

7 至 11 列

0.6000000000000000 0.7000000000000000 0.8000000000000000 0.9000000000000000 1.0000000000000000

y =

1 至 6 列

1.0000000000000000 1.095909090909091 1.184096569242997 1.266201360875776 1.343360151483998 1.416401928536909

7 至 11 列

1.485955602415668 1.552514091326145 1.616474782752057 1.678166363675185 1.737867401035412

fx >> |
```

#### 4) 改进欧拉方法

输入的量：区间范围 **a** 与 **b**，步长 **h**

输出的量：得到的一组 **x** 的向量和一组 **y** 向量。

算法描述：

在欧拉法的基础上修改迭代的公式如下：

$$\begin{cases} y_p = y_n + hf(x_n, y_n), \\ y_c = y_n + hf(x_{n+1}, y_p), \\ y_{n+1} = \frac{1}{2}(y_p + y_c) \end{cases}$$

具体代码实现如下：

```
function[x, y] = improveEuler(a, b, h)
    x = a:h:b;
    y0 = 1;
    y(1) = y0;
    for n = 1 : length(x)-1
        yp = y(n) + h * (y(n) - 2 * x(n)/y(n));
        yc = y(n) + h * (yp - 2 * x(n)/yp);
        y(n+1) = 1 / 2 * (yp + yc);
    end
end
```

数值实验：

计算结果如下：

xn	yn	xn	Yn
0.1	1.1050000000000000	0.6	1.554851395854456
0.2	1.202718823930517	0.7	1.638924385009096
0.3	1.295205321919605	0.8	1.723270004884592
0.4	1.383958948579526	0.9	1.808771008838299
0.5	1.470169637654031	1.0	1.896342971973737

```
>> [x, y] = improveEular(a, b, h)

x =

1 至 6 列

0    0.1000000000000000    0.2000000000000000    0.3000000000000000    0.4000000000000000    0.5000000000000000

7 至 11 列

0.6000000000000000    0.7000000000000000    0.8000000000000000    0.9000000000000000    1.0000000000000000

y =

1 至 6 列

1.0000000000000000    1.1050000000000000    1.202718823930517    1.295205321919605    1.383958948579526    1.470169637654031

7 至 11 列

1.554851395854456    1.638924385009096    1.723270004884592    1.808771008838299    1.896342971973737

fx >>
```

5) 上面四种方法放在一起得到结果：

