# 数值分析 实验1-2

计52 路橙 2015010137

## 实验1误差

### 实验要求

### 实验题目

已知 $ln2=1-rac{1}{2}+rac{1}{3}-rac{1}{4}+\ldots+rac{(-1)^{n-1}}{n}+\ldots$ ,令 $x_n=\sum\limits_{k=1}^nrac{(-1)^{k-1}}{k}$ ,则 $x_n$ 构成逼近ln2的数列。根据交错级数和截断误差的知识,有估计式 $|x_n-ln2|<rac{1}{n+1}$ 。

 $|x_n-ln2|<\epsilon$ ,若取 $\epsilon=\frac{1}{2}\times 10^{-4}$ ,试用单精度float计算 $x_n$ ,问n何值时能满足精度要求?理论上的n值与实际计算的n值是否存在不同?为什么?(令ln2的准确值为0.693147190546)

#### 初始数据

```
\epsilon = rac{1}{2} 	imes 10^{-4} , \, ln2 = 0.693147190546
```

## 算法描述

### 伪代码

#### 直接计算的方法

```
n <- 0
x <- 0
while |x - ln2| < epsilon:
    n++
    x += (-1)^(n-1) / n</pre>
```

即当x与ln2之差的绝对值大于 $\epsilon$ 时,不断增加x的项数,直到绝对误差小于给定的 $\epsilon$ ,则得到的n为第一个满足要求的n。(但误差较大,因为单次计算可能出现误差累积的偶然性)。

#### 提高精度的计算方法

伪代码描述主要算法如下:

```
n <- 0
x <- 0
is_precise[0, 1, 2, 3, 4] <- false
while is_precise[] are not all true :
    n++
    x += (-1)^(n-1) / n
    if |x - ln2| > epsilon then:
```

```
is_precise[0, 1, 2, 3, 4] <- false
else:
    if is_precise[4] then break
    else if is_precise[3] then
        is_precise[4] <- true
    else if is_precise[2] then
        is_precise[3] <- true
    else if is_precise[1] then
        is_precise[2] <- true
    else if is_precise[0] then
        is_precise[1] <- true
    else if is_precise[0] <- true
    else is_precise[0] <- true
else is_precise[0] <- true</pre>
```

即当x与ln2之差的绝对值大于 $\epsilon$ 时,不断增加x的项数,直到连续5次计算的绝对误差小于 $\epsilon$ 。这主要是考虑到单次计算可能有误差,需要保证精度在连续5次计算都收敛到对应精度才可以一定程度上确保计算的准确性。

### 程序编写时的主要问题

实验时要求使用**float**计算 $x_n$ ,但float只能精确表示6到7位的精确有效数字,实验中给的初始数据ln2 的有效数字 共12位,这无法用float精确表示。

因此,为了满足要求及尽可能地提高精度,我采用如下方法:

1. 计算 $x_n$ 时使用float计算,即通过如下方法计算 $x_n$ :

```
float x = 0;
...
x += (float)pow(-1, n - 1) / (float)n;
```

由此得到的 $x_n$ 是用float存储并进行中间计算的,满足了题目要求。

2. 在判断绝对误差时,为了利用ln2的准确值的精度,进行如下处理:

```
double ln2 = 0.693147190546;
double epsilon = 5e-5;
...
while (abs(x - ln2) > epsilon)
{
    ...
}
```

利用double可以准确存储12位有效数字精度的ln2。由于x为float,在while循环的判断时会被隐式类型转换为double,从而利用了ln2的12位精度,计算的结果也更精确。

## 程序清单说明

实验1在 1.cpp 下。使用的是标准C++库函数,直接编译即可运行。

其中 compute\_float\_x() 为x作为float存储并计算, compute\_float\_x\_precisely 为x作为float存储计算并且要求 连续5次计算的绝对误差都满足要求才输出, compute\_double\_x() 为x作为double类型存储并计算(用于比较,并不是实验要求)。

## 运行结果与分析

#### 1. 程序运行结果:

- o x用float存储: 当x的绝对误差小于给定 $\epsilon$ 时则输出,这样得到的n=9013; 当要求连续5次绝对误差都小于给定 $\epsilon$ 时,得到的n=11083;
- x用double存储: 当x的绝对误差小于给定 $\epsilon$ 时则输出,这样得到的n=9999; 当要求连续5次绝对误差都小于给定 $\epsilon$ 时,得到的n=9999;
- 2. 理论计算:由于 $|x_n-ln2|<rac{1}{n+1}$ ,为了保证误差的绝对值小于 $\epsilon$ ,一个充分条件是满足 $rac{1}{n+1}\leq\epsilon$ ,故需要保证 $n\geqrac{1}{\epsilon}-1=20000-1=19999$ 。

#### 3. 对结果的分析:

- 理论计算得到的n大于实际程序运行的结果,这是因为理论计算估计的上界并不精确,得到的n也只是一个充分条件,一定大于实际的n。
- o 同样的算法,x用float与用double存储得到的结果有一定的差距,这是因为float的有效数字只有7位,不断计算加法的过程中随着数字变化的值越来越小,舍入误差越来越明显,导致n较大时舍入误差逐渐增大,且有误差累积现象。但double类型的变量的有效位数可以满足ln2的12位有效位数,从而计算的结果很精确。
- 。 连续5次绝对误差都小于 $\epsilon$ 时才返回,这样的算法一定程度上提高了计算的精度,即保证所得的x的值受误差累积的影响较小,在范围内收敛保证了得到的x一定满足要求。但由于float的浮点误差的舍入造成的数据波动,很难给出在某个确定的值之后x与ln2的绝对误差永远小于 $\epsilon$ ,但double类型可以满足在n=9999之后x与ln2的绝对误差都小于 $\epsilon$ ,这也进一步说明,float类型的浮点误差的积累会导致数据不断出现由于舍入造成的波动,序列的收敛性较差,但double类型在这样的精度上远远优于float类型,得到的序列波动小很多。

## 体会与展望

本次实验我较好地分析了float、double类型的精度导致的误差积累,以及体会到了实际计算与理论分析的不同。 今后在编程的时候需要注意,对于精度要求较高的计算,一定要使用double类型,以减少误差积累造成的不利影响。

# 实验2 插值法

## 实验要求

#### 实验题目

对 [-5,5] 作等距划分  $x_i=-5+ih$ , $h=\frac{10}{n}$ , $i=0,1,\ldots,n$ ,并对 Runge 给出的函数  $f(x)=\frac{1}{1+16x^2}$  作 Lagrange 插值何三次样条插值,观察 Runge 现象并思考改进策略。

- 1. 分别取 n=10,20 作 Lagrange 代数插值  $L_{10}(x)$  与  $L_{20}(x)$ 。
- 2. 分别取 n = 10, 20 作第一类边界条件的三次样条插值  $S_{10}(x)$  与  $S_{20}(x)$ 。
- 3. 给出 f(x) 与  $L_{10}(x)$ 、 $L_{20}(x)$ 、 $S_{10}(x)$ 、 $S_{20}(x)$  在区间 [-5,5] 的函数图像,观察其不同。
- 4. 考察上述两种插值函数在 x = 4.8 处的误差,并作分析和思考。

#### 初始数据

给定区间[-5, 5]上插值节点为 $x_i=-5+ih$ , h=10/n,  $i=0,1,2,\ldots n$ 给定函数为 $f(x)=rac{1}{1+16x^2}$ 

## 算法描述

### Lagrange插值

给定n+1个节点 $x_0 < x_1 < \cdots < x_n$ ,要求构造一个n次插值多项式,满足 $L_n(x_j) = y_j$ , $j=0,1,\ldots,n$ ,则称  $L_n(x)$ 为拉格朗日插值多项式。

拉格朗日插值多项式的公式为:

$$L_n(x) = \sum_{k=0}^n y_k l_k(x)$$

其中 $l_k(x)$ 为节点 $x_0, x_1, \ldots, x_n$ 上的n次插值基函数,它满足条件

$$l_k(x_j) = \left\{egin{array}{ll} 1, & k=j, \ 0, & k
eq j, \end{array} j, k=0,1,\ldots,n 
ight.$$

其计算公式为:

$$l_k(x) = rac{(x-x_0)\cdots(x-x_{k-1})(x-x_{k+1})\cdots(x-x_n)}{(x_k-x_0)\cdots(x_k-x_{k-1})(x_k-x_{k+1})\cdots(x_k-x_n)}, k=0,1,\ldots,n$$

因此, 只需要计算出基函数, 即可得到拉格朗日插值多项式。

## 第一类 (一阶) 边界条件的三次样条插值

第一类边界条件的三次样条插值公式为:

若 $x \in [x_i, x_{i+1})$ ,则插值公式为:

$$S(x) = M_j rac{(x_{j+1} - x)^3}{6h_j} + M_{j+1} rac{(x - x_j)^3}{6h_j} + (y_j - rac{M_j h_j^2}{6}) rac{x_{j+1} - x}{h_j} + (y_{j+1} - rac{M_{j+1} h_j^2}{6}) rac{x - x_j}{h_j}, \ j = 0, 1, \ldots, n-1$$

其中 $h_i = x_{i+1} - x_i, j = 0, 1, \dots, n-1$ ,而 $M_i$ 的计算方法为如下线性方程的解:

$$egin{bmatrix} 2 & \lambda_0 & & & & & \ \mu_1 & 2 & \lambda_1 & & & & \ & \cdots & \cdots & \cdots & & & \ & \mu_{n-1} & 2 & \lambda_{n-1} \ & & & \mu_n & 2 \end{bmatrix} egin{bmatrix} M_0 \ M_1 \ \cdots \ M_{n-1} \ M_n \end{bmatrix} = egin{bmatrix} d_0 \ d_1 \ \cdots \ d_{n-1} \ d_n \end{bmatrix}$$

其中,

$$egin{aligned} \mu_j = & egin{aligned} 1, & j = n \ rac{h_{j-1}}{h_{j-1} + h_j}, & j = 1, 2, \dots, n-1 \end{aligned} \ \lambda_j = & egin{aligned} rac{h_j}{h_{j-1} + h_j}, & j = 1, 2, \dots, n \ rac{h_j}{h_{j-1} + h_j}, & j = 1, 2, \dots, n \end{aligned} \ d_j = & egin{aligned} rac{6}{h_0} (f[x_0, x_1] - f'(x_0)), & j = 0 \ 6f[x_{j-1}, x_j, x_{j+1}], & j = 1, 2, \dots, n-1 \ rac{6}{h_{n-1}} (f'(x_n) - f[x_{n-1}, x_n]), & j = 0 \end{aligned}$$

从而可通过使用"追赶法"求解上述方程。算法描述如下:

$$egin{aligned} g_i &= egin{cases} rac{d_0}{p_0}, & i = 0 \ rac{d_i - \mu_i g_{i-1}}{p_i}, & i = 1, 2, \dots, n \end{cases} \ r_i &= rac{\lambda_i}{p_i}, i = 0, 1, \dots, n-1 \ p_i &= egin{cases} 2, & i = 0 \ 2 - \mu_i r_{i-1}, & i = 1, 2, \dots, n \end{cases} \$$
接着可以通过如下递推得到 $M:$   $M_i &= egin{cases} g_n, & i = n \ g_i - r_i M_{i+1}, & i = n-1, n-2, \dots, 0 \end{cases}$ 

至此,即可解得所需的三次样条插值函数。

## 程序清单说明

在 2.cpp 中包括了本次实验的代码, 具体描述为:

- f()和 df()函数为题目所给函数及其导数。
- $n_{difference}()$  用递归的方法计算所给序列根据 f() 的n阶差分。
- Lagrange()函数用于计算拉格朗日插值。
- Spline() 函数用于计算三次样条插值,其依赖的函数为:
  - o  $get_mu()$  计算所有的 $\mu_i$ 的值。
  - o get\_lambda() 计算所有的 $\lambda_i$ 的值。
  - o  $get_d()$  计算所有的 $d_i$ 的值。
  - o solve\_tridiagonal\_matrix() 通过追赶法求解出所有的 $M_i$ 。
  - o  $find_interval()$  找出输入x属于插值节点的哪个区间,从而代入该区间的三次样条插值公式。
  - o get S() 根据以上算出的参数得出最终的三次样条插值函数在x处的值。

## 运行结果与分析

对于给定的 $x \in [-5,5]$ ,运行 Spline(10, x)、 Spline(20, x)、 Lagrange(10, x)、 Lagrange(20, x) 即可得出各个插值公式的结果。

1. 拉格朗日插值公式的结果如下:

$$L_{10}(x) = -6.35027 imes 10^{-5} x^{10} - 8.77783 imes 10^{-20} x^9 + 0.00349662 x^8 + 6.37922 imes 10^{20} x^7 \ -0.0651818 x^6 + 1.15715 imes 10^{-16} x^5 + 0.489552 x^4 - 5.47336 imes 10^{-17} x^3 - 1.36898 x^2 \ -1.50184 imes 10^{-16} x + 1$$

$$L_{20}(x) = 5.56608 \times 10^{-8} x^{20} + 4.66411 \times 10^{-22} x^{19} - 5.36083 \times 10^{-6} x^{18} + 4.74261 \times 10^{-20} x^{17} \\ + 0.000214093 x^{16} - 1.1642 \times 10^{-17} x^{15} - 0.00461755 x^{14} - 3.78374 \times 10^{-16} x^{13} \\ + 0.0587499 x^{12} - 3.00659 \times 10^{-15} x^{11} - 0.452759 x^{10} - 1.11493 \times 10^{-14} x^9 + 2.09177 x^8 \\ - 2.25027 \times 10^{-14} x^7 - 5.54502 x^6 - 2.96517 \times 10^{-14} x^5 + 7.72654 x^4 - 9.42634 \times 10^{-15} x^3 \\ - 4.81604 x^2 - 8.12252 \times 10^{-16} x + 1$$

#### 2. 对于三次样条插值公式,这里给出 $M_i$ 和 $h_i$ 的对应取值:

0

$$h_j = rac{10}{n} = egin{cases} 1, & n = 10 \ 0.5, & n = 20 \ j = 0, 1, \dots, n \end{cases}$$

#### o 而对于 $M_i$ :

■ n = 10时:

| 参数       | 数值         |
|----------|------------|
| $M_0$    | 0.0251116  |
| $M_1$    | -0.0478097 |
| $M_2$    | 0.175776   |
| $M_3$    | -0.6224    |
| $M_4$    | 2.52353    |
| $M_5$    | -4.08529   |
| $M_6$    | 2.52353    |
| $M_7$    | -0.6224    |
| $M_8$    | 0.175776   |
| $M_9$    | -0.0478097 |
| $M_{10}$ | 0.0251116  |

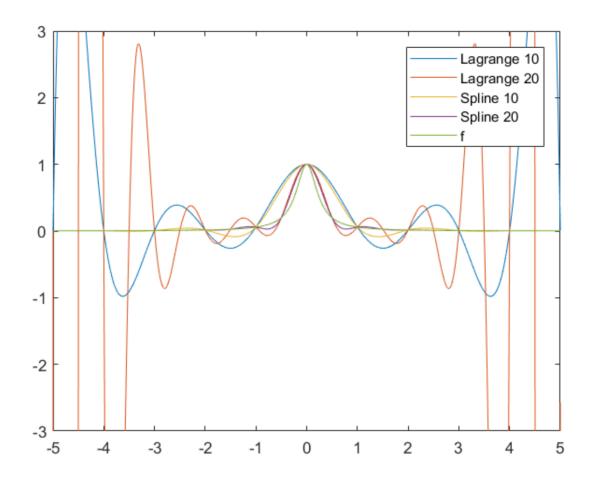
■ n = 20时:

| 参数       | 数值          |
|----------|-------------|
| $M_0$    | 0.000498448 |
| $M_1$    | 0.00105866  |
| $M_2$    | 0.000810192 |
| $M_3$    | 0.00460371  |
| $M_4$    | -0.0039774  |
| $M_5$    | 0.0397226   |
| $M_6$    | -0.0954124  |
| $M_7$    | 0.489738    |
| $M_8$    | -1.37984    |
| $M_9$    | 7.65474     |
| $M_{10}$ | -13.4274    |
| $M_{11}$ | 7.65474     |
| $M_{12}$ | -1.37984    |
| $M_{13}$ | 0.489738    |
| $M_{14}$ | -0.0954124  |
| $M_{15}$ | 0.0397226   |
| $M_{16}$ | -0.0039774  |
| $M_{17}$ | 0.00460371  |
| $M_{18}$ | 0.000810192 |
| $M_{19}$ | 0.00105866  |
| $M_{20}$ | 0.000498448 |

# 插值函数公式

## 插值函数图像

绘制以上4个函数的图像如下:



可以看到,拉格朗日插值在|x|>3时误差已经极大,不能用于插值估计,而三次样条插值可以较好地估计函数的值,可以作为函数的近似。

#### 误差分析

在x = 4.8处,各个函数的函数值以及绝对误差为:

| 函数          | 函数值      | 绝对误差     |
|-------------|----------|----------|
| f(x)        | 0.002705 | 0        |
| $L_{10}(x)$ | 5.15132  | 5.14862  |
| $L_{20}(x)$ | -1080.74 | 1080.74  |
| $S_{10}(x)$ | 0.003098 | 0.000393 |
| $S_{20}(x)$ | 0.002704 | 0.000001 |

可以看出,拉格朗日插值在n较大时可观察到Runge现象,即随着n的增大,误差也相应地增大,这是由于n越大时拉格朗日插值的多项式次数也越大,在x较大时更快地趋于无穷大,因此误差会相应地增大。

而对于三次样条插值,随着n的增大,误差也会相应地减小,从而可以更好地近似原函数。

# 体会与展望

本次实验我手动实现了拉格朗日插值和三次样条插值,对算法的理解更深入了,也掌握了"追赶法"的算法,感觉十分有收获。此外,通过实验的观察,也明显地可以体会到两种插值方法的不同,优劣也高下立判。