

拉格朗日插值及牛顿插值算法的实现

第七小组：任浩辰 刘阳

科目：数值分析

日期：2020 年 4 月 5 日

1 实验目的

通过编程实践，熟练掌握拉格朗日插值算法和牛顿插值算法，对比二者的不同。并观察不同节点数量，不同拟合函数对于结果的影响

2 实验步骤

1. 验证拉格朗日插值算法对于不同函数的插值效果
2. 验证随着插值结点的增多插值曲线的变化情况
3. 验证插商的基本性质
4. 比较拉格朗日插值与牛顿插值的插值结果

3 实验内容

3.1 运用积函数法求拉格朗日问题

先构造一组基函数

$$\begin{aligned} l_i(x) &= \frac{(x-x_0)\dots(x-x_{i-1})(x-x_{i+1})\dots(x-x_n)}{(x_i-x_0)\dots(x_i-x_{i-1})(x_i-x_{i+1})\dots(x_i-x_n)} \\ &= \prod_{j=0, j \neq i}^n \frac{x-x_j}{x_i-x_j}, i=0, 1, \dots, n \end{aligned} \quad (1)$$

$l_i(x)$ 是 n 次多项式，满足

$$l_i(x) = \begin{cases} 0 & j \neq i \\ 1 & j = i \end{cases}$$

令

$$p_n(x) = \sum_{i=0}^n y_i l_i(x) = \sum_{i=0}^n y_i \left(\prod_{j=0, j \neq i}^n \frac{x-x_j}{x_i-x_j} \right)$$

上式称为 n 次拉格朗日插值多项式，其插值余项为

$$R_n(x) = f(x) - p_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\epsilon)}{(n+1)!} \sum_{i=0}^n (x-x_i), \epsilon \in (a, b)$$

可以用作误差估计上限。

3.2 牛顿插值

n 次牛顿插值多项式 $p_n(x)$ 表达式如下

$$p_n(x) = f(x_0) + (x - x_0)f[x_0, x_1] + \dots + (x - x_0)(x - x_1)\dots(x - x_{n-1})f[x_0, \dots, x_n] \quad (2)$$

其中，称

$$\frac{f[x_0, \dots, x_{k-1}] - f[x_1, \dots, x_k]}{x_0 - x_k}$$

为函数 $f(x)$ 关于点 x_0, x_1, \dots, x_k 的 k 阶差商，记为

$$f[x_0, \dots, x_k] = \frac{f[x_0, \dots, x_{k-1}] - f[x_1, \dots, x_k]}{x_0 - x_k}$$

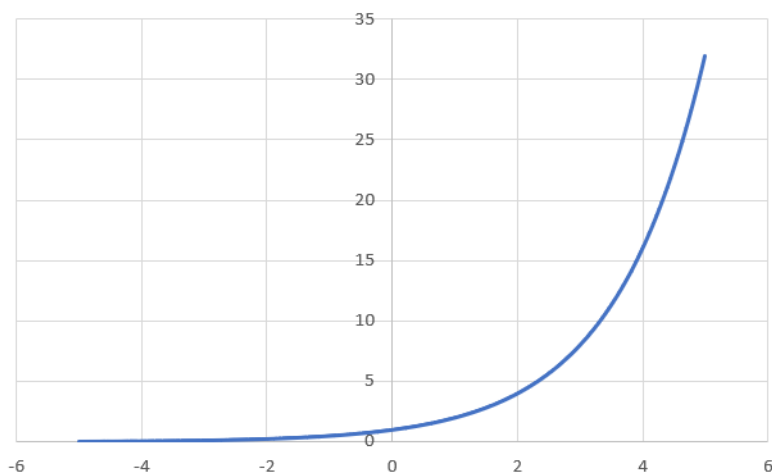
牛顿插值的余项公式与拉格朗日插值相同。

4 实验过程

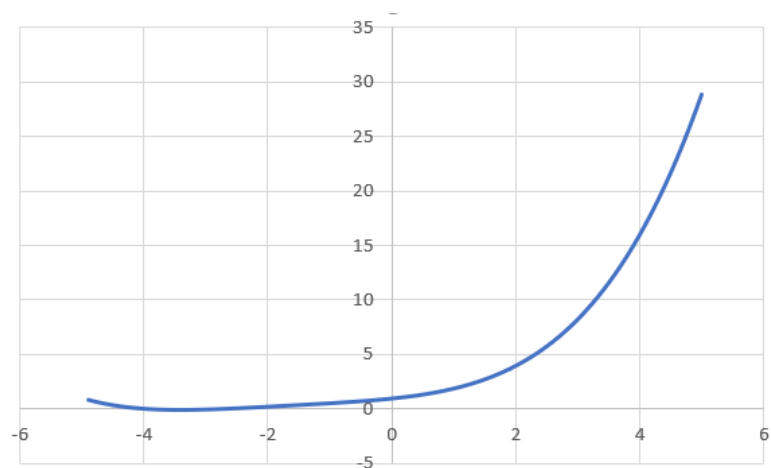
4.1 验证拉格朗日插值算法对不同函数的实现效果

1. 指数函数

首先，运用 excel 软件画出指数函数 $f(x) = 2^x$ 的图像。这里截取了 $[-5, 5]$ 区间的图像，每个点之间的间隔为 0.01。结果如图所示：



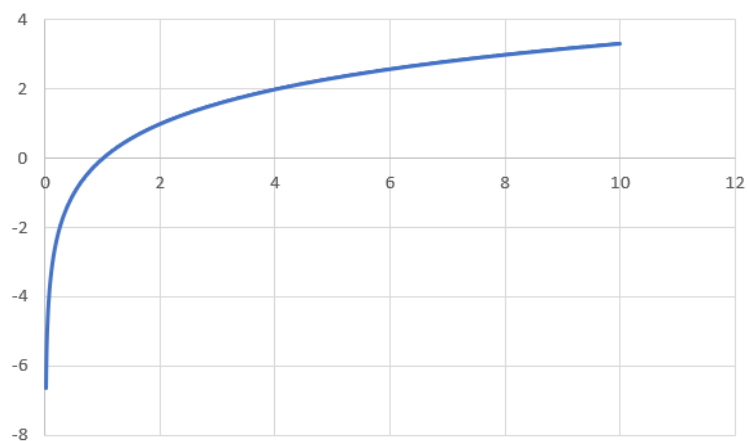
再使用拉格朗日插值算法，利用点 $x=-4, x=-2, x=0, x=2, x=4$ 处的值，计算其拉格朗日 4 次表达式。在程序中，共计算了 $[-5, 5]$ 之间的 100 个点，每个点之间的间隔为 0.1，并将结果输出到 csv 文件中，最后用 excel 做出其图像，结果如图所示：



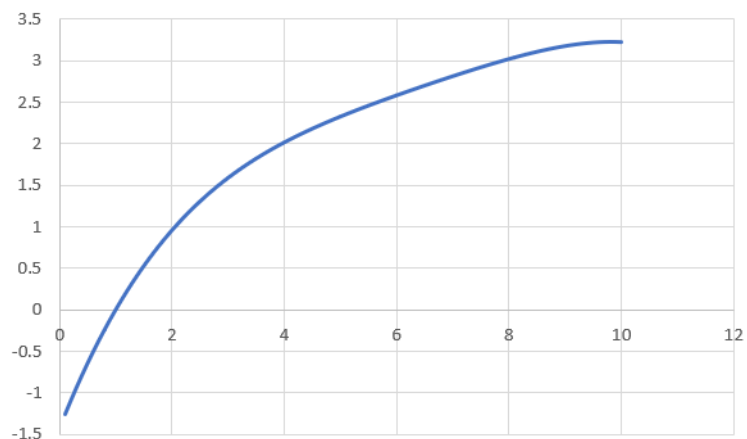
从图中可以看出，在 $[-5, -2]$ 区间内出现了误差偏大的情况，其余位置拟合曲线都较为接近。

2. 对数函数

首先使用 excel 做出函数 $f(x) = \log_2 x$ 的图像。这里截取了 $(0, 10]$ 区间的图像，每个点之间的间隔为 0.01. 结果如图所示：



再使用拉格朗日插值算法，利用点 $x=1, x=3, x=5, x=7, x=9$ ，共 5 个点处的值，计算其拉格朗日 4 次表达式。在程序中，共计算了 $(0, 10]$ 之间的 100 个点，每个点之间的间隔为 0.1，并将结果输出到 csv 文件中，最后用 excel 做出其图像，结果如图所示：



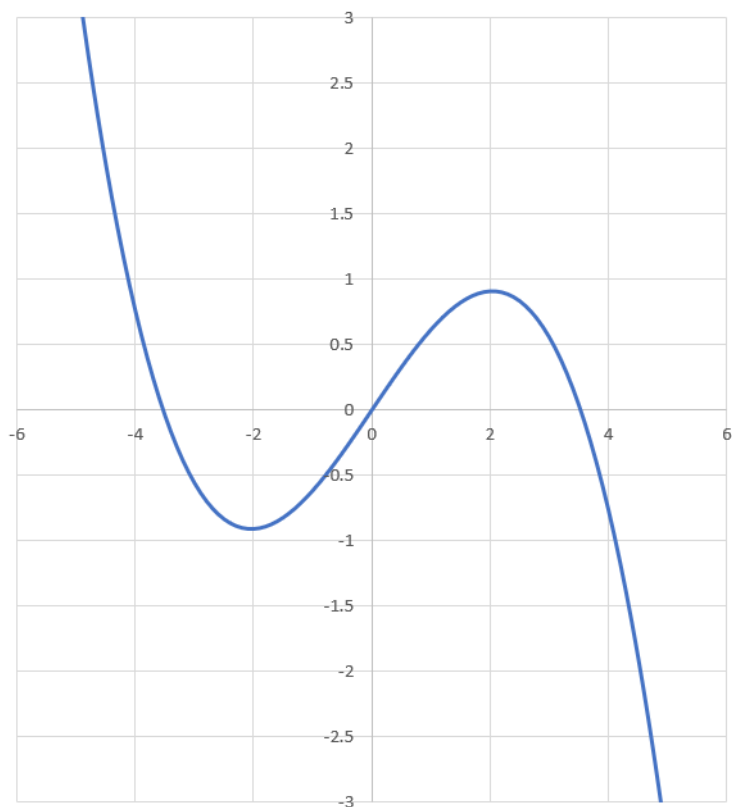
可以看出，拉格朗日插值在结点数相同时，拟合对数函数的相似度比指数函数低。

3. 三角函数

首先使用 excel 做出函数 $f(x) = \sin x$ 的图像。这里截取了 $[-3,3]$ 区间的图像，每个点之间的间隔为 0.01. 结果如图所示：



再使用拉格朗日插值算法，利用点 $x=-4, x=-2, x=0, x=2, x=4$ ，共 5 个点处的值，计算其拉格朗日 4 次表达式。在程序中，共计算了 $[-5,5]$ 之间的 100 个点，每个点之间的间隔为 0.1，并将结果输出到 csv 文件中，最后用 excel 做出其图像，结果如图所示：



综上所述，在已知结点个数相同，拉格朗日插值多项式次数相同的条件下，拟合情况最好的是指数函数，对数函数和三角函数较差。

4.2 随插值结点增多，插值曲线的变化情况

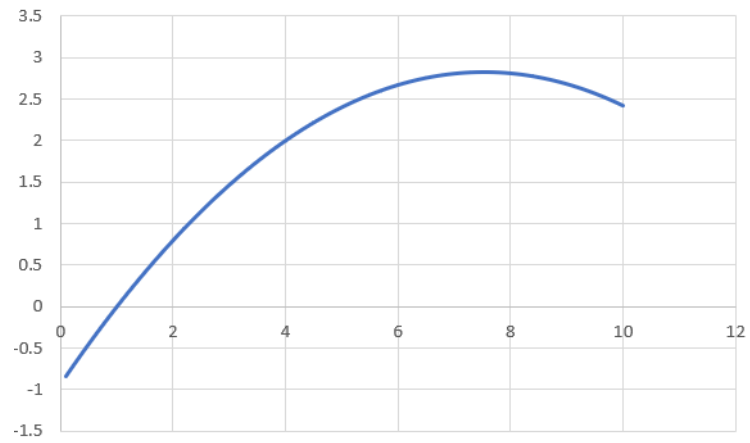
原函数 $f(x) = \log_2 x$ ，选取的结点个数与其对应的拟合结果如下

1. 选取的结点为三个时

结点数据如下表：

x	1	4	7
y	0	2	2.807354922

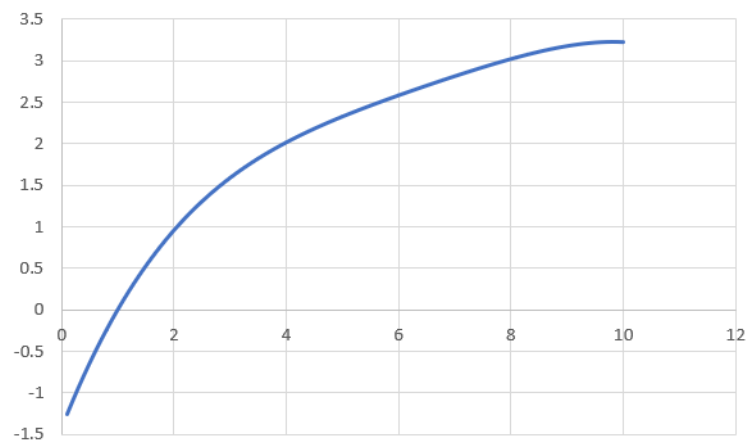
其拟合图像如图所示



2. 选取的结点为五个时
 结点数据如下表：

x	1	3	5	7	9
y	0	1.584963	2.321928	2.807355	3.169925

其拟合图像如图所示

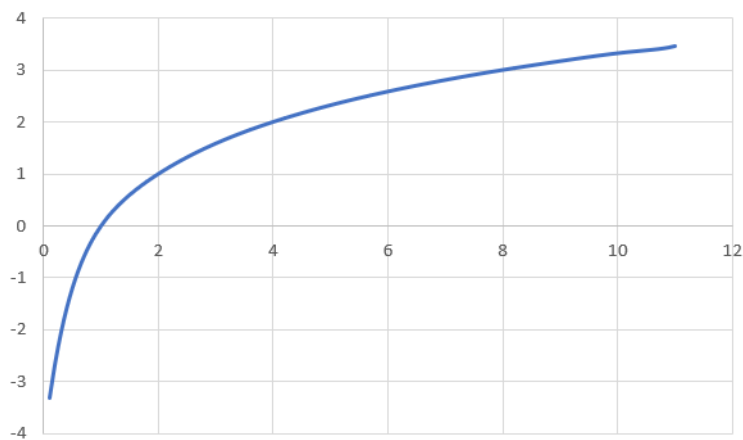


3. 选取的结点为 12 个时
 结点数据如下表：

x	0.1	1	2	3	4	5
y	-3.32193	0	1	1.584963	2	2.321928

6	7	8	9	10	11
2.584963	2.807355	3	3.169925	3.321928	3.459432

其拟合图像如图所示



对比三种插值情况可以看出，对于同一函数，插值节点越多，拉格朗日插值多项式次数越高，拟合结果更精确。

4.3 验证差商的基本性质

1. 性质一

k 阶差商可以表示为 k+1 个函数值 $f(x_0), f(x_1), \dots, f(x_k)$ 的线性组合，即

$$f[x_0, \dots, x_k] = \sum_{j=0}^k \frac{f(x_j)}{(x_j - x_0) \dots (x_j - x_{j-1})(x_j - x_{j+1}) \dots (x_j - x_k)}$$

证明过程如下：

使用归纳法。当 $k=1$ 时，有

$$f[x_0, x_1] = \frac{x_0 - x_1}{f(x_0) - f(x_1)} = \frac{f(x_0)}{x_0 - x_1} + \frac{f(x_1)}{x_1 - x_0}$$

设当 $k=n$ 时也成立，即

$$f[x_0, \dots, x_n] = \sum_{j=0}^n \frac{f(x_j)}{(x_j - x_0) \dots (x_j - x_{j-1})(x_j - x_{j+1}) \dots (x_j - x_n)}$$

$$f[x_0, \dots, x_{n+1}] = \sum_{j=0}^{n+1} \frac{f(x_j)}{(x_j - x_0) \dots (x_j - x_{j-1})(x_j - x_{j+1}) \dots (x_j - x_{n+1})}$$

则由差商的定义可得，当 $k=n+1$ 时，有下面的等式成立：

$$f[x_0, \dots, x_{n+1}] = \frac{f[x_0, \dots, x_n] - f[x_1, \dots, x_{n+1}]}{x_0 - x_{n+1}}$$

$$= \sum_{j=0}^{n+1} \frac{f(x_j)}{(x_j - x_0) \dots (x_j - x_{j-1})(x_j - x_{j+1}) \dots (x_j - x_{n+1})} \quad (3)$$

即可证明性质 1。

2. 性质二

k 阶差商关于结点 x_0, x_1, \dots, x_k 是对称的, 或者说商差值与结点顺序无关。

证明过程如下:

由性质一可以得到等式

$$f[x_0, \dots, x_k] = \sum_{j=0}^k \frac{f(x_j)}{(x_j - x_0) \dots (x_j - x_{j-1})(x_j - x_{j+1}) \dots (x_j - x_k)}$$

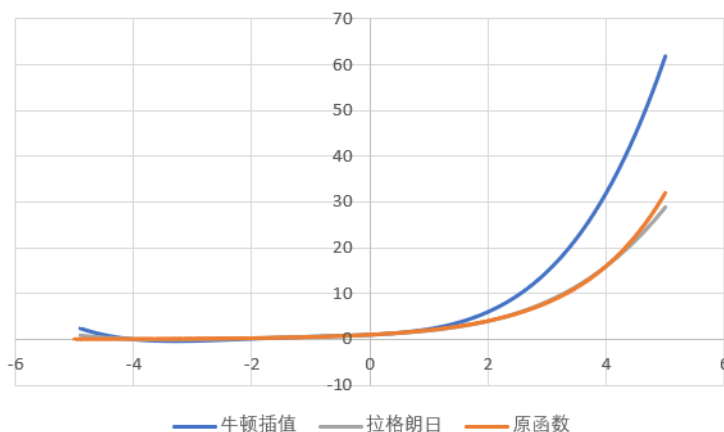
从等式中可以看出, k 阶差商的值与结点顺序无关, 只与结点的值有关, 性质二得证。

4.4 比较拉格朗日插值与牛顿插值结果

将 $f(x) = 2^x$ 作为原函数, 已知结点数据如下表

x	-4	-2	0	2	4
y	0.0625	0.25	1	4	16

分别作拉格朗日插值和牛顿插值, 并计算出 $[-5, 5]$ 区间内的 100 个点, 点之间的间隔为 0.1, 将拟合结果画出图像, 结果如图所示:



从图中可以看出, 对于原函数是 $f(x) = 2^x$ 的指数函数来说, 在已知结点相同的情况下, 拉格朗日插值拟合的结果要比牛顿插值更加接近原函数。

但在另一方面, 拉格朗日插值法的线性插值的计算过程没有继承性, 即增加一个节点时整个计算工作必须重新开始。而牛顿插值中, 由于差商的计算能够递推, 就避免了这一问题, 这样大量的节省了乘、除法运算次数, 减少了计算的时间。

因此, 针对不同的实际情况, 可以选择性的使用不同的插值算法。牛顿插值法适用于原函数不改变, 而被插的点不断增多的情况, 随着被插点增多, 我们对函数的拟合精度也变高, 这种方法可以很好的复用以前的计算结果, 简化计算过程。而拉格朗日插值法适用于已经确定结点, 不再改变的情况。

5 核心程序及算法

5.1 拉格朗日插值算法计算

代码如下：

```
/**
 * 用拉格朗日插值算法计算某点的函数估计值
 * @param x0 已知结点的x坐标
 * @param y0 已知结点的y坐标
 * @param n 已知结点数量
 * @param x 要求的点的x坐标
 * @return
 */
double lagrange(const double x0[], const double y0[], int n, double x){
    double ans = 0; // 保存结果
    double temp = 1; // 保存基函数

    for (int i = 0; i < n; i++){
        for (int j = 0; j < n; ++j) {
            if(j != i){
                temp = temp * (x - x0[j]) / (x0[i] - x0[j]); // 基函数计算
            }
        }
        ans += y0[i] * temp; // 基函数与f(x)值的乘积求和
        temp = 1; // 归1继续计算下一个基函数
    }
    return ans;
}
```

5.2 牛顿插值算法计算

代码如下：

```
/**
 * 利用差商性质1计算差商
 * @param x0 已知结点x坐标
 * @param y0 已知结点y坐标
 * @param n 要求差商的次数
 * @return n次差商
 */
double differenceQuo(const double x0[], const double y0[], int n){
    double ans = 0;
    double temp = 1;

    for (int i = 0; i < n; ++i) {
        for (int j = 0; j < n; ++j) {
            if (j != i){
```

```

        temp *= 1 / (x0[i] - x0[j]);
    }
}
temp *= y0[i];
ans += temp;
temp = 1;
}

return ans;
}

/**
 * 用牛顿插值法计算某一点的函数估计值
 * @param x0 已知结点x坐标
 * @param y0 已知结点y坐标
 * @param n 已知结点数量
 * @param x 要求的点的x坐标
 * @return
 */
double newton(const double x0[], const double y0[], int n, double x){
    double ans = 0; // 保存计算结果
    double temp = 1; // 保存牛顿插值中的每一项

    for (int i = 0; i < n; ++i) {
        for(int j = 0; j < i; ++j){
            temp *= (x - x0[j]);
        }
        temp *= differenceQuo(x0,y0,i); // 与差商相乘
        ans += temp; // 求和
        temp = 1; // 归1进行下一轮计算
    }
    return ans;
}

```

6 实验结果

1. 拉格朗日插值算法针对不同函数的拟合情况：实验中分别使用拉格朗日插值算法，拟合了指数函数、对数函数和三角函数，并且保持结点数量相同，均为5个。其中，指数函数的拟合效果最好，对数函数和三角函数稍差。

2. 不同节点数量对拟合结果的影响：原函数采用了对数函数 $f(x) = \log_2 x$ ，当结点个数分别为3, 5, 12个时，比较拟合图像，可以非常直观的体现出，当结点数量增多时，拟合效果更好。

3. 证明差商的性质：实验中成功证明了差商的两条性质，运用了数学归纳法等方法，简化计算过程并成功推出正确结果。

4. 对比拉格朗日插值算法和牛顿插值算法拟合结果：原函数采用了指数函数 $f(x) = 2^x$ ，实

验结果表明在选取结点数为 5 个时，拉格朗日拟合效果较好，但同时牛顿插值也在结点数量不确定等情况下，具有更好的计算优势。

7 实验体会

在这次的实验过程中，利用 c++ 编写了拉格朗日插值算法和牛顿插值算法的有关代码，增加了编程能力，也进一步理解了这两种算法。

体会到了两种算法在不同条件下的不同结果。实验结果表明，在插值拟合时，应该尽量选取尽可能多的点，使拟合的结果更精确；在选择算法时一定要考虑现实情况，如果结点个数不确定时，可以选择牛顿插值算法，这样可以有效利用计算结果，简化计算过程，节省时间。