

1 原理

1.1 補間とは

内挿（ないそう、英: interpolation）や補間（ほかん）とは、ある既知の数値データ列を基にして、そのデータ列の各区間の範囲内を埋める数値を求めること、またはそのような関数を与えること。またその手法を内挿法（英: interpolation method）や補間法という。対義語は外挿や補外。(Wikipedia)

要はこう言うこと。実験で以下のデータが得られたとする。上司が「 $x=2.0, 3.0, 4.0, 5.0$ の時の値を報告せよ」と御無体なことを言う。テキトーに答えると説教が始まるのが目に見えるので、補間式を算出して、根拠ある値を報告しなければならない。Lagrange 補間はこんな場合に使う方法。

Table 1: 実験で得られたデータ

x	y
1.3	0.0
1.8	-3.0
2.5	-1.0
3.4	1.0
4.6	0.4
5.5	4.0
6.0	2.0

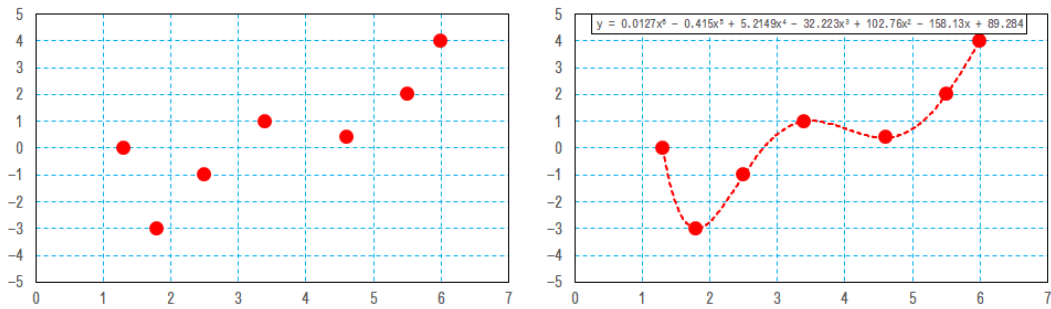


Figure 1: 実験で得られたデータ (左) とその Lagrange 補間.(右)

1.2 考え方

3 点 $(x_0, y_0), (x_1, y_1), (x_2, y_2)$ を通過する曲線は, x の 2 次式で表すことが出来る. その式を以下のように表しても一般性を失わない.

$$y = y_0 z_0 + y_1 z_1 + y_2 z_2 \quad (1)$$

ここで z_0, z_1, z_2 はそれぞれ

$$\begin{cases} z_0 = \frac{(x-x_1)(x-x_2)}{(x_0-x_1)(x_0-x_2)} \\ z_1 = \frac{(x-x_0)(x-x_2)}{(x_1-x_0)(x_1-x_2)} \\ z_2 = \frac{(x-x_0)(x-x_1)}{(x_2-x_0)(x_2-x_1)} \end{cases} \quad (2)$$

である. 式 2 は, z_0, z_1, z_2 がいずれも x の 2 次式であり, かつ 3 点 $(x_0, y_0), (x_1, y_1), (x_2, y_2)$ を満たすので, これら 3 点を通過することがわかる. よって, 与えられた 3 点を通過する 2 次式を表現していると言える.

以上のことから, 任意の n 点 $(x_0, y_0), (x_1, y_1), \dots, (x_n, y_n)$ を通過する $n-1$ 次式は

$$y = \sum_{i=0}^n y_i z_i \quad (3)$$

$$\begin{cases} z_0 = \frac{(x-x_1)(x-x_2)\dots(x-x_n)}{(x_0-x_1)(x_0-x_2)\dots(x_0-x_n)} \\ z_1 = \frac{(x-x_0)(x-x_2)\dots(x-x_n)}{(x_1-x_0)(x_1-x_2)\dots(x_1-x_n)} \\ z_2 = \frac{(x-x_0)(x-x_1)\dots(x-x_n)}{(x_2-x_0)(x_2-x_1)\dots(x_2-x_n)} \\ \vdots \\ z_n = \frac{(x-x_0)(x-x_1)(x-x_2)\dots}{(x_n-x_0)(x_n-x_1)(x_n-x_2)\dots} \end{cases} \quad (4)$$

$$z_k = \prod_{\substack{i=0 \\ (i \neq k)}}^n \frac{x - x_i}{x_k - x_i} \quad (5)$$

で表現することが出来る.

1.3 アルゴリズム

C++ソースコードの解説を参照.

2 課題

Lagrange 補間プログラムを Python で実装せよ

- 通過する点の数と, その座標 (x, y) を標準入力から入力する機能を備えること
- 通過する点の数は, 最大 10 点とし, その x 座標は昇順で与えられるとしてよい
- 上記補間の結果通過する x 座標の最小値から最大値までの区間を 400 等分し, その時の x 座標と, y 座標を標準出力に出力する機能を備えること
- 以下の点を通過する点を補間し, x 座標の最小値から最大値までの区間を 400 等分して, グラフで示せ
 - $(-2, 1), (0, -1), (2, 5)$
- 以下の点を通過する点を補間し, x 座標の最小値から最大値までの区間を 400 等分して, グラフで示せ
 - $(1, 0), (1.5, -14.77), (2, 0), (3, 0), (4, 0), (5, 0), (6, 0)$

3 参考：C++ソースコード

解説

- `xx` は、補間後の x 座標 (倍精度小数点)
- `xstep` は、補間する x 座標の刻みで、今回は $(x_{max} - x_{min})/400$
- `b[i]` は、式4の分母
 - 17行目で1に初期化して、19行目で演算
- `a[i]` は、式4の分子
 - 26行目で1に初期化して、30行目で演算
- 最後に30行目で式3を計算

```
1  #include <iostream>
2  #define N 401
3  using namespace std;
4
5  int main(void){
6
7      int n,i,j,k;
8      double x[10], y[10], z[N], a[10], b[10], xx,xstep;
9
10     cin >> n;
11     for(i=0;i<n;i++) cin >> x[i] >> y[i];
12     fstep = (x[n-1]-x[0])/(N-1);
13
14     for(i=0;i<N;i++) z[i] = 0.0;
15
16     for(i=0;i<n;i++){
17         b[i]=1.0;
18         for(j=0;j<n;j++){
19             if(i!=j) b[i] *= (x[i]-x[j]);
20         }
21     }
22
23     xx = x[0];
24     for(k=0;k<N;k++){
25         for(i=0;i<n;i++){
26             a[i] = 1.0;
27             for(j=0;j<n;j++){
28                 if(i!=j) a[i] *= (fk-x[j]);
29             }
30             z[k] += y[i]*a[i]/b[i];
31         }
32         cout << xx << " " << z[k] << endl;
33         xx += xstep;
34     }
35     return 0;
36 }
```

4 更なる検討

- 高次の多項式で多項式補間する際に発生する問題として「Runge 現象」がある.
- 以下の補間グラフは, 上記ソースコードを用いて $y = \frac{1}{1+25x^2}$ をサンプリングし, 補間したものである.
- Runge 現象が見出した課題とその解決策を考察せよ.

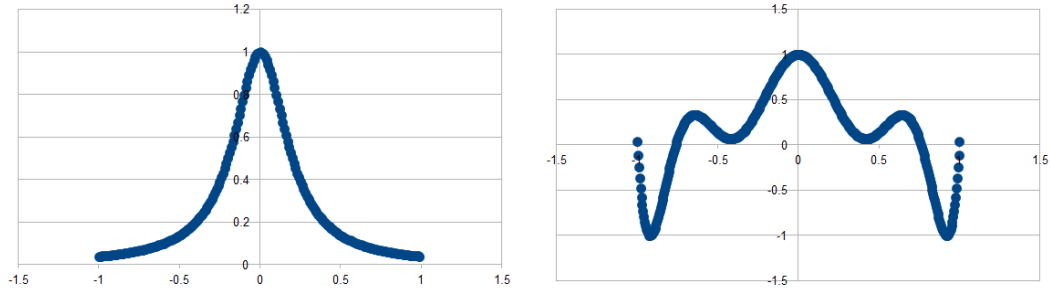


Figure 2: $y = \frac{1}{1+25x^2}$ のグラフ (左) とそれを等間隔 9 点でサンプリングしたのちに Lagrange 補間したグラフ (右)

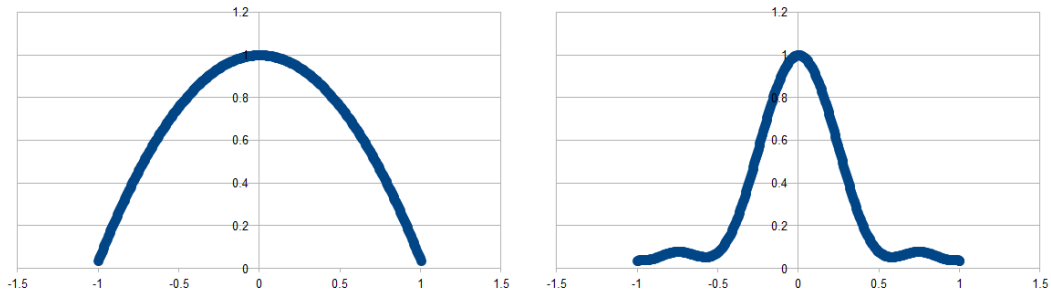


Figure 3: 等間隔 3 点で Lagrange 補間したグラフ (左), 不等間隔 11 点で Lagrange 補間したグラフ (右)