Аппроксимация методом наименьших квадратов на Python

Д.П. Худяков

6 июля 2021 г.

Аннотация

В данном документе приводится описание алгоритма аппроксимации данных полиномом n - степени от m переменных методом наименьших квадратов. Сначала будет рассмотрен алгоритм для полинома третьей степени и двух переменных, далее он будет обобщён с использованием рекурсивных функций. В конце будут приведены примеры использования алгоритма.

1 Аппроксимация МНК полиномом третьей степени, двух переменных

Полином имеет следующий вид:

$$y = y(x_1, x_2) = a_1 + a_2x_1 + a_3x_2 + a_4x_1^2 + a_5x_1x_2 + a_6x_2^2 + a_7x_1^3 + a_8x_1x_2^2 + a_9x_1x_2^2 + a_{10}x_2^3$$
 (1)

Задача состоит в минимизации функции - суммы разности квадратов, подбором параметров a_i :

$$F(\overline{a}) = \sum_{i=1}^{k} (y_i - y(x_{1i}, x_{2i}))^2$$
 (2)

где $\overline{a}=\{a_1;a_2;...;a_{10}\},\,k$ - количество экспериментальных точек, y_i,x_{1i},x_{2i} - экспериментальные значения.

Функция будет иметь минимум в точке, где производная равна нулю. Это условие можно записать в виде системы таким образом:

$$\begin{cases}
\frac{\partial f(\overline{a})}{\partial a_{1}} = -2 \cdot \sum_{i=1}^{k} (y_{i} - y(x_{1i}, x_{2i})) \cdot 1 = 0 \\
\frac{\partial f(\overline{a})}{\partial a_{2}} = -2 \cdot \sum_{i=1}^{k} (y_{i} - y(x_{1i}, x_{2i})) \cdot x_{1i} = 0 \\
& \dots \\
\frac{\partial f(\overline{a})}{\partial a_{10}} = -2 \cdot \sum_{i=1}^{k} (y_{i} - y(x_{1i}, x_{2i})) \cdot x_{2i}^{3} = 0
\end{cases}$$
(3)

После преобразований:

$$\begin{cases}
\sum_{i=1}^{k} y(x_{1i}, x_{2i}) \cdot 1 = \sum_{i=1}^{k} y_{i} \cdot 1 \\
\sum_{i=1}^{k} y(x_{1i}, x_{2i}) \cdot x_{1i} = \sum_{i=1}^{k} y_{i} \cdot x_{1i} \\
\vdots \\
\sum_{i=1}^{k} y(x_{1i}, x_{2i}) \cdot x_{2i}^{3} = \sum_{i=1}^{k} y_{i} \cdot x_{2i}^{3}
\end{cases} \tag{4}$$

Система урванений в матричном виде:

$$AX = B \tag{5}$$

Или:

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=1}^{k} 1 \cdot 1 & \sum_{i=1}^{k} x_{1i} \cdot 1 & \sum_{i=1}^{k} x_{2i} \cdot 1 & \vdots & \sum_{i=1}^{k} x_{2i}^{3} \cdot 1 \\ \sum_{i=1}^{k} 1 \cdot x_{1i} & \sum_{i=1}^{k} x_{1i} \cdot x_{1i} & \sum_{i=1}^{k} x_{2i} \cdot x_{1i} & \vdots & \sum_{i=1}^{k} x_{2i}^{3} \cdot x_{1i} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \sum_{i=1}^{k} 1 \cdot x_{2i}^{3} & \sum_{i=1}^{k} x_{1i} \cdot x_{2i}^{3} & \sum_{i=1}^{k} x_{2i} \cdot x_{2i}^{3} & \vdots & \sum_{i=1}^{k} x_{2i}^{3} \cdot x_{2i}^{3} \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} a_{1} \\ a_{2} \\ \vdots \\ a_{10} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=1}^{k} y_{i} \cdot 1 \\ \sum_{i=1}^{k} y_{i} \cdot x_{1i} \\ \vdots \\ \sum_{i=1}^{k} y_{i} \cdot x_{2i}^{3} \end{pmatrix}$$

Формулу полинома можно записать таким образом:

$$y(x_{1i}, x_{2i}) = \sum_{i=0}^{i=3} \sum_{j=0}^{j=i} a_{\frac{1+i}{2} \cdot i + j + 1} \cdot x_1^{i-j} \cdot x_2^j$$
(6)

Замена $x_1^{i-j} \cdot x_2^j = \psi_k$, где $k = \frac{1+i}{2} \cdot i + j + 1$, позволит записать матрицы A и B так:

$$A = \begin{pmatrix} \sum_{i=1}^{k} \psi_{1i} \cdot \psi_{1i} & \sum_{i=1}^{k} \psi_{2i} \cdot \psi_{1i} & \sum_{i=1}^{k} \psi_{3i} \cdot \psi_{1i} & \vdots & \sum_{i=1}^{k} \psi_{10i} \cdot \psi_{1i} \\ \sum_{i=1}^{k} \psi_{1i} \cdot \psi_{2i} & \sum_{i=1}^{k} \psi_{2i} \cdot \psi_{2i} & \sum_{i=1}^{k} \psi_{3i} \cdot \psi_{2i} & \vdots & \sum_{i=1}^{k} \psi_{10i} \cdot \psi_{2i} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \sum_{i=1}^{k} \psi_{1i} \cdot \psi_{10i} & \sum_{i=1}^{k} \psi_{2i} \cdot \psi_{10i} & \sum_{i=1}^{k} \psi_{3i} \cdot \psi_{10i} & \vdots & \sum_{i=1}^{k} \psi_{10i} \cdot \psi_{10i} \end{pmatrix}$$

$$\left(\sum_{i=1}^{k} y_{i} \cdot \psi_{1i}\right)$$

$$B = \begin{pmatrix} \sum_{i=1}^{k} y_i \cdot \psi_{1i} \\ \sum_{i=1}^{k} y_i \cdot \psi_{2i} \\ \dots \\ \sum_{i=1}^{k} y_i \cdot \psi_{10i} \end{pmatrix}$$

Для составления матриц A и B достаточно реализованть функцию для нахождения ψ_i :

$$KI LIST = [[1, 0], [2, 1], [4, 2], [7, 3]]$$

```
def psi(num_p, k, data):
    global KI_LIST
    i = 0
    for ki_curr in KI_LIST:
        if k >= ki_curr[0]:
              i = ki_curr[1]
        else:
              break
    j = k - 1 - i * (1 + i) / 2.0
    power = [i - j, j]
    return (data[num_p][0] ** power[0]) * (data[num_p][1] ** power[1])
```

Здесь data - массив экспериментальных точек, num_p - номер текущей точки, k - индекс ψ . KI_LIST составлен циклом по i от 0 до 3 по формуле $[\frac{1+i}{2}i+1,i]$.

Функции для составления матриц A и B представлены ниже:

```
def calc_a(exp_data, n):
    a = [[0.0] * n for i in range(n)]
    for n1 in range (1, n + 1):
        for n2 in range (1, n + 1):
            a curr = 0.0
            for n3 in range(len(exp data)):
                a curr += psi(n3, n2, exp data) * psi(n3, n1, exp data)
            a[n1 - 1][n2 - 1] = a \text{ curr}
    return a
def calc b(exp data, n):
    b = []
    for n1 in range (1, n + 1):
        b curr = 0.0
        for n2 in range (len (exp data)):
            b curr += exp data[n2][2] * psi(n2, n1, exp data)
        b.append(b curr)
    return b
```

С использованием библиотеки NumPy алгоритм нахождения коэффициентов полинома имеет следующий вид:

```
\begin{array}{l} a = calc\_a(exp\_data\,,\ n) \\ b = calc\_b(exp\_data\,,\ n) \\ res = np.linalg.solve(np.array(a)\,,\ np.array(b)) \end{array}
```

2 Аппроксимация МНК полиномом n степени, m переменных

2.1 Представление полинома

Формула полинома п степени, т переменных:

$$\sum_{i_1=0}^{i_1=n} \sum_{i_2=0}^{i_2=i_1} \dots \sum_{i_{m-1}=0}^{i_{m-1}=i_{m-2}} \sum_{i_m=0}^{i_m=i_{m-1}} x_1^{i_1-i_2} \cdot x_2^{i_2-i_3} \cdot \dots \cdot x_{m-1}^{i_{m-1}-i_m} \cdot x_m^{i_m}$$
 (7)

Функции для записи такого полинома:

```
def get_ext_list(init_ext_list):
    print("init_ext_list = ", init_ext_list)
    ext_list = []
    for n in range(len(init_ext_list)):
        if n == len(init_ext_list) - 1:
            ext_list.append(init_ext_list[n])
        else:
            ext_list.append(init_ext_list[n] - init_ext_list[n + 1])
    print("ext_list = ", ext_list)
    return ext_list
```

def pol_mul(c_list, init_ext_list, str_res, curr_a):

```
ext_list = get_ext_list(init_ext_list)
    str_add_v = " + (" + str(c_list[curr_a - 1]) + " * "
     for n curr in range(len(ext list)):
          \operatorname{str} add \operatorname{v} := \operatorname{"x"} + \operatorname{str}(\operatorname{n} \operatorname{curr}) + \operatorname{"^"} + \operatorname{str}(\operatorname{ext} \operatorname{list}[\operatorname{n} \operatorname{curr}])
          if n_{curr} != len(ext_list) - 1:
               str\_add \ v \mathrel{+}= "\ *\ "
     str res += str add v + ")"
     return str res
def calc pol(c list, pol ext, nv, n call, ext list, str res, curr a):
     n \text{ call } new = n \text{ call } + 1
     new ext list = copy.deepcopy(ext list)
     new ext list.append(0)
     for i in range (pol ext + 1):
          new ext list[-1] = i
          if n call new == nv:
               curr a += 1
                str res = pol mul(c list, new ext list, str res, curr a)
          else:
               str_res, curr_a = calc_pol(c_list, i, nv, n_call_new,
                                                    new ext list, str res, curr a)
     return str res, curr a
```

```
str res, curr a = calc pol(c, pol ext, nv, 0, [], "", 0)
```

В качестве аргументов на вход подаётся массив из коэффициентов полинома - с, степень полинома - pol_ext, количество переменных - nv и рекурсивно заполняемые переменные. Переменная n_call считает количество вызовов функции и используется во время проверки условия остановки - равенство количеству переменных. Переменная ext_list служит для хранения массива степеней переменных текущего слагаемого полинома. str_res - переменная для хранения результата. curr_a служит для хранения индекса текущего коэфффициента, определяемого рекурсивно. Функция calc_pol вызывает саму себя, обновляя массив индексов каждой переменной, пока количество вызовов не превышает количество переменных, а при их равенстве вызывает функцию составления слагаемого полинома, передавая ей массив индексов. Фнкция составления слагаемого - pol_mul использует функцию get_ext_list для составления массива степеней согласно формуле (7).

В результате вызова функции calc_pol с такими параметрами:

```
 \begin{array}{l} {\rm calc\_pol}\left(\left["\,a1",\ "a2",\ "a3",\ "a4",\ "a5",\ "a6"\right],\ 2,\ 2,\ 0,\ \left[\right],\ """,\ 0\right) \\ {\rm Получена\ строкa:} \\ {\it polynomial} = (a1\cdot x_0^0\cdot x_1^0) + (a2\cdot x_0^1\cdot x_1^0) + (a3\cdot x_0^0\cdot x_1^1) + (a4\cdot x_0^2\cdot x_1^0) + (a5\cdot x_0^1\cdot x_1^1) + (a6\cdot x_0^0\cdot x_1^2) \\ \end{array}
```

2.2 Составление матриц А и В

Обозначив за ϕ_{ji} - произведение аргументов полинома при j-ом коэффициенте в i-ой точке, матрицу B можно записать таким образом:

$$B = \begin{pmatrix} \sum_{i=1}^{k} y_i \cdot \phi_{1i} \\ \sum_{i=1}^{k} y_i \cdot \phi_{2i} \\ \vdots \\ \sum_{i=1}^{k} y_i \cdot \phi_{ji} \end{pmatrix}$$

Тогда функции для составления матрицы В будут выглядеть аналогично функциям для составления полинома:

```
def b_mul(b, exp_list, init_ext_list):
    sum_add_v_all = 0.0
    ext list = get ext list(init ext list)
    for curr exp in exp list:
        sum add v = curr exp[-1]
         for n curr in range (len (ext list)):
             sum_add_v *= curr_exp[n_curr] ** ext_list[n_curr]
         \operatorname{sum} add \operatorname{v} all +=\operatorname{sum} add \operatorname{v}
    b.append(sum add v all)
    return b
def calc b(exp list, b, pol ext, nv, n call, ext list):
    n \text{ call } new = n \text{ call } + 1
    new ext list = copy.deepcopy(ext list)
    new ext list.append(0)
    for i in range (pol ext + 1):
         new ext list[-1] = i
         if n_{call_new} = nv:
             b = b_mul(b, exp_list, new_ext_list)
             b = calc b(exp list, b, i, nv, n call new, new ext list)
    return b
```

$$b = calc_b(exp_data, [], pol_ext, nv, 0, [])$$

где \exp_{list} - массив эксперементальных точек, b - искомая матрица. Матрица A при введенных обозначениях имеет следующий вид:

$$A = \begin{pmatrix} \sum_{i=1}^{k} \phi_{1i} \cdot \phi_{1i} & \sum_{i=1}^{k} \phi_{2i} \cdot \phi_{1i} & \sum_{i=1}^{k} \phi_{3i} \cdot \phi_{1i} & \vdots & \sum_{i=1}^{k} \phi_{ji} \cdot \phi_{1i} \\ \sum_{i=1}^{k} \phi_{1i} \cdot \phi_{2i} & \sum_{i=1}^{k} \phi_{2i} \cdot \phi_{2i} & \sum_{i=1}^{k} \phi_{3i} \cdot \phi_{2i} & \vdots & \sum_{i=1}^{k} \phi_{ji} \cdot \phi_{2i} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \ddots \\ \sum_{i=1}^{k} \phi_{1i} \cdot \phi_{ji} & \sum_{i=1}^{k} \phi_{2i} \cdot \phi_{ji} & \sum_{i=1}^{k} \phi_{3i} \cdot \phi_{ji} & \vdots & \sum_{i=1}^{k} \phi_{ji} \cdot \psi_{ji} \end{pmatrix}$$

Функции для составления матрицы A отличаются только количеством измерений в которых ведется расчет, для их учета введена переменная dim.

```
def a_mul(a, exp_list, init_ext_list):
    sum add v all1 = 0.0
```

```
ext list = []
    for curr init list in init ext list:
         ext_list.append(get_ext_list(curr_init_list))
    for curr exp in exp list:
        sum \ add \ v = 1.0
         for curr_ext_list in ext_list:
             for n curr in range(len(ext list[0])):
                 sum_add_v *= curr_exp[n_curr] ** curr_ext_list[n_curr]
        \operatorname{sum} add \operatorname{v} all 1+= \operatorname{sum} add \operatorname{v}
    a.append(sum add v all1)
    return a
def calc_a(exp_list, a, pol_ext, nv, n_call, ext_list, dim, real_pol_ext):
    n call new = n call + 1
    new ext list = copy.deepcopy(ext list)
    new ext list [dim].append(0)
    for i in range(pol_ext + 1):
         new ext list[dim][-1] = i
         if (n_{call_new} = nv) and (dim != 0):
             a = calc a (exp list, a, real pol ext, nv, 0, new ext list,
                         dim - 1, real_pol_ext)
         elif (n call new = nv) and (dim = 0):
             a = a_mul(a, exp_list, new_ext_list)
         else:
             a = calc_a(exp_list, a, i, nv, n_call_new, new_ext_list,
                         dim, real pol ext)
    return a
Решение матричного уравнения проводится с помощью библиотеки NumPy.
```

```
c = np. linalg. solve(np. array(a), np. array(b))
```

3 Примеры

3.1 Пример 1

Результат аппроксимации функции $f(x)=\cos(x)-\frac{x}{2}$ на отрезке от 0 до 2π полиномом пятой степени представлен на Puc.1. А сам полином имеет вид: $polynomial=(0.9816430700989729\cdot x_0^0)+(-0.1963275611078208\cdot x_0^1)+(-1.033741420304099\cdot x_0^2)\\+(0.31366588837963355\cdot x_0^3)+(-0.02496073831109367\cdot x_0^4)+(4.1167951800195695e-13\cdot x_0^5)$

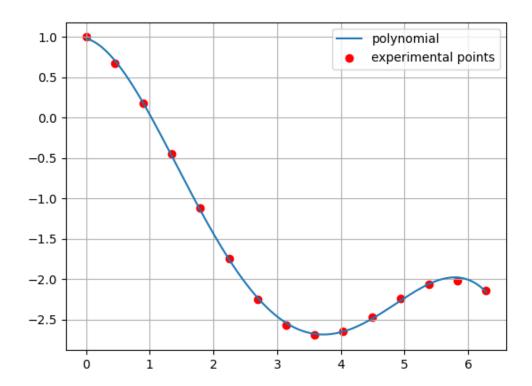


Рис. 1: График аппроксимирующей функции

3.2 Пример 2

Результат аппроксимации данных в трехмерном пространстве заданных в виде графика - Рис.2 представлен на Рис.3. Полином третьей степени двух переменных выглядит так:

 $\begin{array}{l} \textit{polynomial} = (0.42196048238646816 \cdot x_0^0 \cdot x_1^0) + (0.5321981377555719 \cdot x_0^1 \cdot x_1^0) + (-2.142761529696963 \cdot x_0^0 \cdot x_1^1) + (-0.7492271056918415 \cdot x_0^2 \cdot x_1^0) + (1.6516540144139782 \cdot x_0^1 \cdot x_1^1) + (4.371662253412071 \cdot x_0^0 \cdot x_1^2) + (0.4619208853053831 \cdot x_0^3 \cdot x_1^0) + (-2.0296581753147445 \cdot x_0^2 \cdot x_1^1) + (1.842665698725525 \cdot x_0^1 \cdot x_1^2) + (-1.6722006702730612 \cdot x_0^0 \cdot x_1^3) \end{array}$

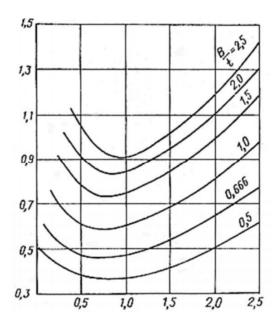


Рис. 2: Главная характеристика номинальных режимов

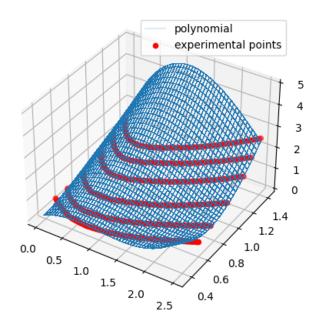


Рис. 3: График аппроксимирующей поверхности

3.3 Пример 3

Аппроксимация набора данных boston-housing о стоимости домов полиномом первой степени (линейная регрессия) показывает RMSE = 3.287, а коэффициенты этого полинома имеют следующие значения:

 $a_1 = 3.55457677e + 01$

 $a_2 = -1.06574337e - 01$

 $a_3 = 4.91031831e - 02$

- $a_4 = 4.91031831e 02$
- $a_5 = 2.50883963e + 00$
- $a_6 = -1.75828551e + 01$
- $a_7 = 3.82281505e + 00$
- $a_8 = 1.05141853e 02$
- $a_9 = -1.43435667e + 00$
- $a_{10} = 3.62353199e 01$
- $a_{11} = -1.54828341e 02$
- $a_{12} = -9.11362333e 01$
- $a_{13} = 9.71340993e 03$
- $a_{14} = -5.55041015e 01$