第三章 数据处理

- 3.1 数据预处理
 - 3.1.1 数据的空值填充方法基本介绍
 - 3.1.2 异常点的判断与处理
 - 3.1.3 数据规约
- 3.2 插值
 - 3.2.1 线性插值
 - 3.2.2 拉格朗日插值
 - 3.2.3 三次样条插值(效果较好)
- 3.3 拟合
 - 3.3.1 从最小二乘说起

第三章 数据处理

3.1 数据预处理

数据采集后,得到的原始数据常常非常混乱、不全面,机器学习模型往往无法从中有效识别提取信息。

- 各特征(变量)的尺度(量纲)和数量级差异大
- 纯在噪声:包含错误和异常值
- 存在缺失值
- 存在冗余特征(变量)
- ...

其中主要问题是缺失和重复

3.1.1 数据的空值填充方法基本介绍

- 5%以内空缺可以直接删除
- 10% 以内空缺可以按照常数法填充
- 10% 30% 以内空缺可以机器学习填充
- 30% 以上空缺删除数据列

常数填充: -1 填充; 0 填充; 均值填充

插值填充: 各种插值方法 (后文会详细介绍)

预测填充: 利用机器学习算法做预测

离散数据填充:空缺值有时可以当做一个特殊类

连续数据填充:插值方法前向后向是时序性时才能用

3.1.2 异常点的判断与处理

某些情况下的数据,如:远远超过均值或低于均值的点、结果不符合常理的点,可以直接置空或删除异常点的检测可以通过箱线图来判断:

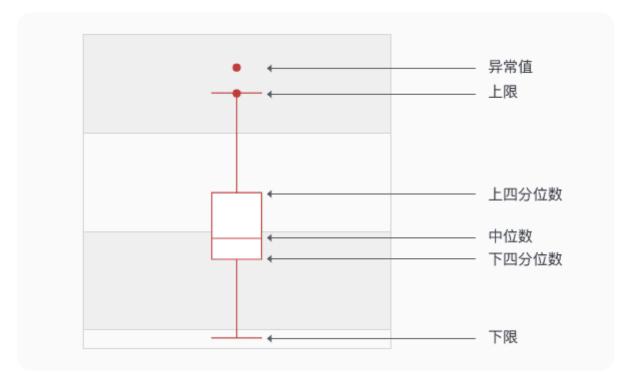


Fig. 1 箱线图

• 中位数 (Q2/50 th 百分位数):数据集的中间值

• 下四分位数 (Q1/25 th 百分位数): 最小数 (非「最小值」) 和数据集中位数之间的中间值

• 上四分位数 (Q3/75 th 百分位数): 数据集中位数和最大数 (非「最大值」)之间的中间值

• 四分位间距 (IQR): 上下四分位数之间的距离

上限: Q3+1.5*IQR下限: Q1-1.5*IQR

上下限之外的点即离群点(异常值),可舍去

具体内容见知乎相关文章: 如何深刻理解箱线图

3.1.3 数据规约

数据规约的目的:

• 对特征的规约: 抛弃冗余特征

• 对数值的规约:数据的分布有偏;数据的范围波动大

1) min - max 规约:

$$x_j^{new} = rac{x_j - \min(X)}{\max(X) - \min(x)} \in [0,1]$$

这里的 $\min(X)$ 表示变量 X 的最小值, $\max(X)$ 表示变量 X 的最大值, x_j^{new} 表示标准化之后的数据。

2) Z - score 规约:

$$x_j^{new} = rac{x_j - ext{mean}(X)}{ ext{std}(X)} \in R$$

这里的 $\operatorname{mean}(X)$ 表示变量 X 的均值, $\operatorname{std}(X)$ 表示变量 X 的标准差, x_j^{new} 表示标准化之后的数据。

3.2 插值

3.2.1 线性插值

举一个例子: 我们现在有 10 号和 13 号的数据值, 但缺少 11 号和 12 号的, 该怎么补充呢?

线性插值就是将 10 号与 13 号数值进行连线,计算对应两点直线方程后带入 11 和 12 号横坐标的 y 值即可

$$L(x) = y_k + rac{y_{k+1} - y_k}{x_{k+1} - x_k}(x - x_k)$$

3.2.2 拉格朗日插值

详细解释见知乎问题:如何直观地理解拉格朗日插值法?

五分钟理解拉格朗日插值法与python实现

这里只提一嘴具体公式计算(以三点为例):

第一步, 拟合函数 f 的具体求法:

$$f(x) = \sum_{i=1}^3 y_i f_i(x) \quad \mathbb{P} f(x) = y_1 f_1(x) + y_2 f_2(x) + y_3 f_3(x)$$

第二步,中间函数 f_i 的具体求法:

1) f_i 满足的条件

$$f_i(x_j) = egin{cases} 1 & i = j \ 0 & i
eq j \end{cases}$$

2) 根据条件可以发现 f_1 的计算式为

$$f_1(x) = rac{(x-x_2)(x-x_3)}{(x_1-x_2)(x_1-x_3)}$$

3) 更一般的,有

$$f_i(x) = \prod_{j
eq i}^{1 \le j \le 3} rac{x - x_j}{x_i - x_j}$$

3.2.3 三次样条插值(效果较好)

假设我们已知 x_0, x_1, \ldots, x_n 共 n+1 个点的 y 值,则可以将其分为 n 个区间 $[(x_0, x_1), (x_1, x_2), \ldots, (x_{n-1}, x_n)]$,每个区间都可以用一个三次函数进行连接。三次样条就是说每个小区间的曲线是一个三次方程。

由于每个区间中的三次方程都满足: $y=a_i+b_ix+c_ix^2+d_ix^3$,所以**一共有 4n 个未知数**待求解下面来讨论如何找到 4n 个方程:

- 首先,除了两个端点,内部 n-1 个点满足 $S_i(x_{i+1})=y_{i+1}$ 和 $S_{i+1}(x_{i+1})=y_{i+1}$,共 2(n-1) 个方程,再加上两个端点分别满足第一个和最后一个方程,共有 2n 个方程
- 其次,内部 n-1 个点的一阶导应该连续,第 i 个区间的末点和第 i+1 个区间的起点是同一个点,它们的一阶导数应该相等,即 $S_i^{'}(x_{i+1})=S_{i+1}^{'}(x_{i+1})$ 则有 n-1 个方程
- 再者,内部点的二阶导也应该连续,即 $S_i^{''}(x_{i+1}) = S_{i+1}^{''}(x_{i+1})$ 也有 n-1 个方程

现在已经找到 4n-2 个方程了,剩下两个方程可以利用边界条件求解。

有三种边界条件: 自然边界、固定边界、非扭结边界

- 自然边界(Natural Spline)指定端点二阶导数为0, $S^{''}(x_0)=S^{''}(x_n)=0$
- 固定边界 (Clamped Spline) 指定端点一阶导数,分别定为 A 和 B 。即 $S_0'(x_0)=A,\quad S_{n-1}^{'}(x_{n-1})=B$
- 非扭结边界 (Not-A-Knot Spline) 强制第一个插值点的三阶导数值等于第二个点的三阶导数值,最后第一个点的三阶导数值等于倒数第二个点的三阶导数值。即 $S_0^{'''}(x_0)=S_1^{'''}(x_1),\quad S_{n-2}^{'''}(x_{n-1})=S_{n-1}^{'''}(x_n)$

具体解释可见: 知乎 三次样条插值

其它的插值方法还有: SMOTE 插值、多维插值、多维线性插值、多维三次样条、最近邻插值、自然插值、傅里叶插值等方法

3.3 拟合

3.3.1 从最小二乘说起

高中时候,我们便已接触过一元线性回归方程的最小二乘公式:

$$egin{cases} y = \omega x + b \ \omega = rac{\sum\limits_{i=1}^{n} x_i y_i - n \overline{x} \overline{y}}{\sum\limits_{i=1}^{n} x_i^2 - n \overline{x}^2} \ b = \overline{y} - \omega \overline{x} \end{cases}$$

那么,这个公式是怎么得到的呢?能进行扩展吗?

首先,我们的目标是找到一条直线 $y=\omega x+b$ 使得目标 y 与实际 y 偏差值最小,所以采用均方误差作为损失函数来求其最小值:

$$J(\omega,b) = rac{1}{n} \sum_{i=1}^n (y_i - \widehat{y_i})^2$$

其中, $\widehat{y_i} = \omega x_i + b$,故根据二元函数求最小值的方法,我们可以计算其偏导值并令其等于 0 ,从而求 解 ω 和 b

故有:

$$\begin{cases} \frac{\partial J}{\partial \omega} = \frac{2}{n} \sum_{i=1}^{n} x_i (y_i - \omega x_i - b) = 0\\ \frac{\partial J}{\partial b} = \frac{2}{n} \sum_{i=1}^{n} (y_i - \omega x_i - b) = 0 \end{cases}$$

由此解出最小二乘公式,根据这种原理自然也能将其推广到更高阶多项式的情况针对指对数拟合,我们可以先取 $\ln y$ 或 e^y 进行多项式拟合,再进行转化