# 条件随机场

# 1. 概念

无向图模型,是指节点之间的连线没有方向,又称作马尔科夫随机场(MRF)或马尔科夫网络。(有向图模型称作贝叶斯网络)。

设 $X=(X_1,X_2,\ldots,X_n)$ 和 $Y=(Y_1,Y_2,\ldots,Y_n)$ 都是联合随机变量。若随机变量Y构成一个无向图 G=(V,E),表示马尔科夫随机场,则条件概率分布P(Y|X)称为条件随机场。其中X表示输入变量,为观测序列。Y表示输出变量,为状态序列、标记序列(和HMM中的概念保持一致)。

## 1.1 回顾逻辑回归

首先是Logistic函数

$$g(z) = \frac{1}{1 + e^{-z}}$$

它的导数是

$$g'(z) = \frac{d}{dz} \frac{1}{1 + e^{-z}} = \frac{1}{(1 + e^{-z})^2} (e^{-z}) = \frac{1}{1 + e^{-z}} (1 - \frac{1}{1 + e^{-z}}) = g(z) (1 - g(z))$$

假设 $z= heta^Tx$ ,定义 $h_ heta(x)=g( heta^Tx)=rac{1}{1+e^{- heta^Tx}}$ ,用 $h_ heta(x)$ 表示以下概率

$$P(y = 1|x; \theta) = h_{\theta}(x)$$
  

$$P(y = 0|x; \theta) = 1 - h_{\theta}(x)$$

将其写在一起为

$$p(y|x; heta) = (h_{ heta}(x))^y (1 - h_{ heta}(x))^{1-y}$$

因此似然函数是

$$egin{aligned} L( heta) &= p(Y|X; heta) \ &= \prod_{i=1}^m p\left(y^{(i)}|x^{(i)}; heta
ight) \ &= \prod_{i=1}^m \left(h_ heta\left(x^{(i)}
ight)
ight)^{y^{(i)}} \left(1-h_ heta\left(x^{(i)}
ight)
ight)^{1-y^{(i)}} \end{aligned}$$

对似然函数取对数得到

$$egin{aligned} \ell( heta) &= \log L( heta) \ &= \sum_{i=1}^m y^{(i)} \log h_ heta(x^{(i)}) + (1-y^{(i)}) \log (1-h_ heta(x^{(i)})) \end{aligned}$$

通过对对数似然函数进行极大似然估计。假设x是n维向量,因此变量 $\theta$ 也是n维,下面的式子是对 $\theta$ 的第j个维度求偏导数,将 $h_{\theta}(x) = g(\theta^T x)$ 代入,

$$\begin{split} \frac{\partial}{\partial \theta_j} \ell(\theta) &= \left(y \frac{1}{g\left(\theta^T x\right)} - (1-y) \frac{1}{1-g\left(\theta^T x\right)}\right) \frac{\partial}{\partial \theta_j} g\left(\theta^T x\right) \quad \text{代入 g的 导数} \\ &= \left(y \frac{1}{g\left(\theta^T x\right)} - (1-y) \frac{1}{1-g\left(\theta^T x\right)}\right) g(\theta^T x) (1-g(\theta^T x)) \frac{\partial}{\partial \theta_j} \theta^T x \quad \text{只对 $\theta$的第 $j$维求导} \\ &= \left(y \left(1-g\left(\theta^T x\right)\right) - (1-y) g\left(\theta^T x\right)\right) x_j \\ &= \left(y - h_{\theta}(x)\right) x_j \end{split}$$

有了偏导数,就可以对变量进行优化

$$heta_j := heta_j + lpha\left(y^{(i)} - h_ heta\left(x^{(i)}
ight)
ight)x_j^{(i)}$$

### 1.2 对数线性模型

定义事件发生的几率odds,为事件发生的概率除以事件不发生的概率。

定义logit函数为几率的对数形式。

$$\operatorname{logit}(p) = \log rac{p}{1-p} = \log rac{h_{ heta}(x)}{1-h_{ heta}(x)} = \log \left(rac{rac{1}{1+e^{- heta^Tx}}}{rac{e^{- heta^Tx}}{1+e^{- heta^Tx}}}
ight) = heta^T x$$

发现几率取对数后、是一个线性模型、因此称为对数线性模型。

更进一步说明对数线性模型的一般形式。令x为样本,y为标记,在Logistic回归中,特征是样本的各维度  $x=(x_1,x_2,\ldots,x_n)$ ,我们定义做 $F_j(x,y)$ ,表示和x与y相关的第j个特征。因此将对数线性模型的一般形式定义为

$$p(y|x;w) = rac{1}{Z(x,w)} \mathrm{exp} igg( \sum_{j} w_{j} F_{j}(x,y) igg)$$

其中、归一化因子为

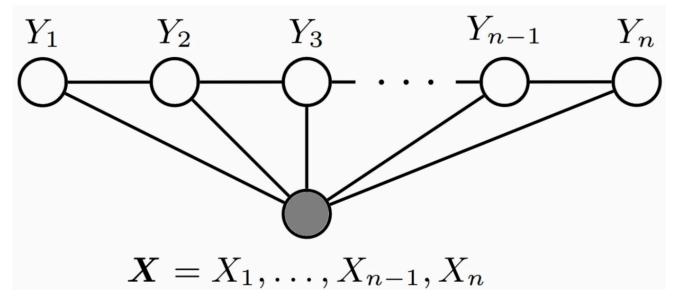
$$Z(x,w) = \sum_{y} \exp \sum_{j} w_{j} F_{j}(x,y)$$

因此,如果给定了x,并且训练好了w,预测x最可能的标记y

$$\hat{y} = rg \max_y p(y|x;w) = rg \max_y \sum_j w_j F_j(x,y)$$

# 1.3 特征函数的选择

特征函数几乎可以任意选择。在NLP中,可以从前缀、后缀、词典位置、前后单词、前置/后置标点的角度设计特征。特征的数量可以非常多。在本文中,假设每个特征只与当前**词性**与相邻**词性**有关。但是特征可以与所有的**词**有关。下图中可以看到,标记Y表示词性,X表示词,词性只与前后相邻的有关,而与所有的词X都有联系。相邻的标记互相影响,非独立,如果每个单词分别预测,将丢失信息。这就是线性链的条件随机场模型。



除了上述问题以外,该模型还将会解决不同的句子长度不同的问题,以及标记序列解集与句子长度呈现指数级增长、无法穷举的问题。

# 1.4 线性链条件随机场

线性链条件随机场可以使用对数线性模型表达。

定义 $\bar{x}$ 表示n个词的序列, $\bar{y}$ 表示相应的词性序列,假设训练好了权重w,定义

$$p(\overline{y}|\overline{x};w) = rac{1}{Z(\overline{x},w)} \mathrm{exp} \Biggl( \sum_{j} w_{j} F_{j}(\overline{x},\overline{y}) \Biggr)$$

#### 次特征

定义句子 $\bar{x}$ 的第 $^{\wedge}j$ 特征 $F_j(\bar{x},\bar{y})$ 由若干个次特征 $f_j(y_{i-1},y_i,\bar{x},i)$ 组合而成,这里的 $f_j$ 依赖全部或部分词 $\bar{x}$ 、当前和前一个词性 $y_i$ 和 $y_{i-1}$ ,以及当前词所在句子中的位置i

$$F_j(ar x,ar y)=\sum_i f_j(y_{i-1},y_i,ar x,i)$$

可以发现,无论句子有多长,最终的特征 $F_j$ 是由若干个次特征求和得到的,因此解决了训练样本变长的问题。

#### 参数训练

给定样本 $\bar{x}$ 和 $\bar{y}$ ,学习问题,学w

$$ar{y}^\star = rg\max_{ar{y}} P(ar{y}|ar{x},w)$$

使得 $\bar{y}^*$ 与给定的 $\bar{y}$ 接近

#### 概率计算

给定w, 计算概率P(y|x,w)。

根据概率计算的公式
$$p(\overline{y}|\overline{x};w)=rac{1}{Z(\overline{x},w)} ext{exp}\Big(\sum_{j}w_{j}F_{j}(\overline{x},\overline{y})\Big)$$

可以发现,归一化因子 $Z(x,w) = \sum_{y} \exp \sum_{j} w_{j} F_{j}(x,y)$ 的外层循环是对y遍历,由于句子中的每个词的词性有a中可能,因此暴力求解的复杂度是 $a^{n}$ ,是指数级别。

#### 预测问题

给定w和 $\bar{x}$ ,哪个 $\bar{y}$ 最好。

同样是这个式子,在遍历 $\bar{y}$ 的时候,暴力求解的复杂度是 $a^n$ ,是指数级别。

$$ar{y}^\star = rg \max_{ar{y}} P(ar{y} | ar{x}, w)$$

要解决上述三个问题中,首先要克服遍历y带来的计算复杂度的难点,下面介绍解决方案。

# 1.5 状态关系矩阵

根据特征与次特征的关系

$$F_{j}(\overline{x},\overline{y})=\sum_{i}f_{j}\left(y_{i-1},y_{i},\overline{x},i
ight)$$

代入 $\bar{y}^*$ 的求解过程中,可得

$$egin{aligned} y^* &= rg\max_{\overline{y}} \sum_j w_j \sum_i f_j\left(y_{i-1}, y_i, \overline{x}, i
ight) = rg\max_{\overline{y}} \sum_i \sum_i w_j f_j\left(y_{i-1}, y_i, \overline{x}, i
ight) \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i \sum_j w_j f_j\left(y_{i-1}, y_i, \overline{x}, i
ight) \quad ext{ the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_{i-1}, y_i
ight) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_{i-1}, y_i
ight) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_{i-1}, y_i
ight) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_{i-1}, y_i
ight) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_{i-1}, y_i
ight) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_{i-1}, y_i
ight) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_{i-1}, y_i
ight) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_{i-1}, y_i
ight) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_{i-1}, y_i
ight) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_{i-1}, y_i
ight) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_{i-1}, y_i
ight) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_{i-1}, y_i
ight) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_{i-1}, y_i
ight) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_{i-1}, y_i
ight) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_{i-1}, y_i
ight) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_i - g_i\right) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_j\left(y_i - g_i\right) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_i\left(y_i - g_i\right) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_i\left(y_i - g_i\right) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_i\left(y_i - g_i\right) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_i\left(y_i - g_i\right) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_i\left(y_i - g_i\right) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_i\left(y_i - g_i\right) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_i\left(y_i - g_i\right) \quad ext{the proof of } 
onumber \ &= rg\max_{\overline{y}} \sum_i g_i\left(y_i - g_i\right) \quad ext{the p$$

对于 $g_j$ 而言,它是一个状态转移方阵,阶次是a。

定义前向概率 $\alpha_k(v)$ ,表示第k个词的标记为v的最大得分值(这里不是概率,因为没有做归一化)

$$lpha_k(v) = \max_{y_1, y_2, \cdots, y_{k-1}} \left( \sum_{i=1}^{k-1} g_i\left(y_{i-1}, y_i
ight) + g_k\left(y_{k-1}, v
ight) 
ight)$$

 $\max$ 里面的式子分两部,第一项是 $\sum_{i=1}^{k-1}$ ,表示前k-1个词的词性,随便什么都可以。到了第k个词,其词性要从 $y_{k-1}$ 转移到v。

因此, 递推公式为

$$lpha_k(v) = \max_{y_{k-1}} \left(lpha_{k-1}\left(y_{k-1}
ight) + g_k\left(y_{k-1},v
ight)
ight)$$

这样的算法复杂度为 $(a^2n)$ , a是标记数目,n是句子的词个数。这样,在每一个词k的时候,分别取 $v=1,2,\ldots,a$ ,找到使得当前步骤 $\alpha_k(v=?)$ 最大的v即可。

接下来,给定x和w,计算概率,归一化因子不好算,怎么办

$$egin{aligned} Z(\overline{x},w) &= \sum_{y} \exp \sum_{j} w_{j} F_{j}(\overline{x},\overline{y}) \ &= \sum_{\overline{y}} \exp \sum_{i} g_{j} \left( y_{i-1}, y_{i} 
ight) \ &= \sum_{y} \prod_{b} \exp (g_{j} \left( y_{i-1}, y_{i} 
ight)) \end{aligned}$$

注意到g是一个 $a \times a$ 的矩阵中的一个元素,因此定义矩阵M,其中 $M_t(u,v) = \exp(g_t(u,v))$ 。

同时,定义起始状态 $M_1(u,v)$ 中的u=start,终止状态 $M_{n+1}(u,v)$ 中的v=stop。

那么

 $M_{12}({
m start},v)$  前两个时刻,词性从 ${
m start}$ 变化到 ${
m v}$ 

 $=\sum_q M_1(\mathrm{start},q)M_2(q,v)$  1时刻从 $\mathrm{start}$ 随便变化到词性 $\,\mathrm{q}\,$ ,2时刻从词性 $\,\mathrm{q}\,$ 变化到 $\,\mathrm{v}\,$ ,然后把 $\,\mathrm{q}$ 积分掉 $=\sum_q \exp(g_1(start,q))\cdot \exp(g_2(q,v))$ 

同理,对于三个词的情况

$$egin{aligned} M_{123}(\; \mathrm{start}, v) &= \sum_q M_{12}(start, q) M_3(q, v) \ &= \sum_q \left( \sum_q M_1(start, r) M_2(r, q) \right) M_3(q, v) \ &= \sum_q M_1(start, r) M_2(r, q) M_3(q, v) \end{aligned}$$

因此,如果考虑n个词,

$$egin{aligned} M_{1,2,3\ldots n+1}(start,stop) &= \sum M_1\left(start,y_1
ight) M_2\left(y_1,y_2
ight)\cdots M_{n+1}\left(y_n,stop
ight) \ &= \sum_y \prod_i \exp(g_j\left(y_{i-1},y_i
ight)) \end{aligned}$$

即得到了归一化因子Z。这是n个矩阵连乘,时间复杂度为 $(a^3n)$ 

## 1.6 参数训练

求对数目标函数的偏导数。

首先目标函数是

$$p(y|x;w) = rac{1}{Z(x,w)} \mathrm{exp} igg( \sum_{j} w_{j} F_{j}(x,y) igg)$$

取了对数之后为

$$egin{aligned} \Rightarrow \log p(y|x;w) &= \log rac{1}{Z(x,w)} + \log \exp \Big( \sum_j w_j F_j(x,y) \Big) \ &= -\log Z(x,w) + \sum_j w_j F_j(x,y) \end{aligned}$$

接下来计算对数似然函数的梯度

$$Z(x,w) = \sum_{y} \exp \sum_{j} w_{j} F_{j}(x,y)$$

$$\begin{split} \frac{\partial}{\partial w_j} \log p(y|x;w) &= -\frac{\partial}{\partial w_j} \log Z(x,w) + F_j(x,y) \\ &= F_j(x,y) - \frac{1}{Z(x,w)} \sum_{\tilde{y}} \frac{\partial}{\partial w_j} \exp(\sum_l w_l F_l(x,\tilde{y})) \\ &= F_j(x,y) - \frac{1}{Z(x,w)} \sum_{\tilde{y}} [\exp \sum_l w_l F_l(x,\tilde{y})] F_j(x,\tilde{y}) \\ &= F_j(x,y) - \sum_{\tilde{y}} F_j(x,\tilde{y}) \frac{\exp \sum_l w_l F_l(x,\tilde{y})}{\sum \exp \sum_l w_l F_l(x,\tilde{y})} \\ &= F_j(x,y) - \sum_{\tilde{y}} F_j(x,\tilde{y}) p(\tilde{y}|x;w) \\ &= F_j(x,y) - E_{\tilde{y} \sim p(\tilde{y}|x;w)} [F_j(x,\tilde{y})] \end{split}$$

所以优化参数 $w_i$ 可以写成

$$w_j := w_j + lpha \left( F_j(x,y) - E_{ ilde{y} \sim p( ilde{y}|x:w)} [F_j(x, ilde{y})] 
ight)$$