一文读懂CRNN+CTC文字识别



白裳

已关注

Gary、杜博亚、小小将、轻墨、MoonSmile等 1,054 人赞同了该文章

文字识别也是图像领域一个常见问题。然而,对于自然场景图像,首先要定位图像中的文字位置,然后才能进行识别。

所以一般来说,从自然场景图片中进行文字识别,需要包括2个步骤:

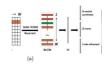
- 文字检测: 解决的问题是哪里有文字, 文字的范围有多少
- 文字识别:对定位好的文字区域进行识别,主要解决的问题是每个文字是什么,将图像中的文字区域进转化为字符信息。



图1 文字识别的步骤

文字检测类似于目标检测,即用 box 标识出图像中所有文字位置。对于文字检测不了解的读者,请参考本专栏文章:

场景文字检测—CTPN原理与实现 ②zhuanlan.zhihu.com



本文的重点是如何对已经定位好的文字区域图片进行识别。假设之前已经文字检测算法已经定位图中的"subway"区域(红框),接下来就是文字识别。



图2 文字检测定位文字图像区域

基于RNN文字识别算法主要有两个框架:

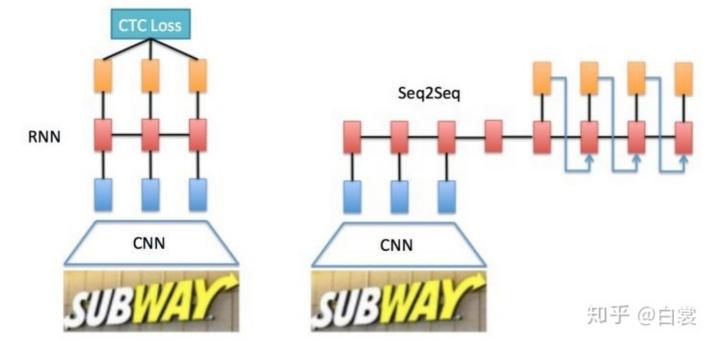


图3基于RNN文字识别2种基本算法框架

- 1. CNN+RNN+CTC(CRNN+CTC)
- 2. CNN+Seq2Seq+Attention

本文主要介绍第一种框架CRNN+CTC,对应TensorFlow 1.15实现代码如下。本文介绍的CRNN 网络结构都基于此代码。另外该代码已经支持不定长英文识别。



需要说明该代码非常简单,只用于原理介绍,不保证泛化性等工程问题,也请勿提问。

CRNN基本网络结构

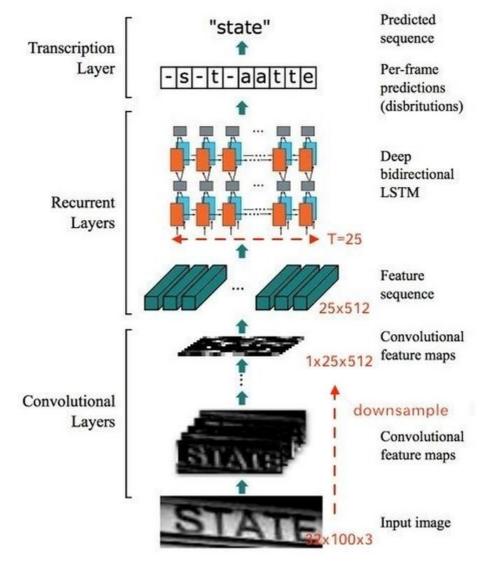


图4 CRNN网络结构(此图按照本文给出的github实现代码画的)

整个CRNN网络可以分为三个部分:

假设输入图像大小为 (32,100,3), 注意提及图像都是 (Height, Width, Channel) 形式。

Convlutional Layers

这里的卷积层就是一个普通的CNN网络,用于提取输入图像的Convolutional feature maps,即将大小为 (32,100,3) 的图像转换为 (1,25,512) 大小的卷积特征矩阵,网络细节请参考本文给出的实现代码。

Recurrent Layers

这里的循环网络层是一个深层双向LSTM网络,在卷积特征的基础上继续提取文字序列特征。对RNN不了解的读者,建议参考:

完全解析RNN, Seq2Seq, Attention 注意力机制



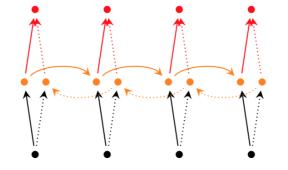


图5 单层双向RNN网络

而对于深层双向RNN网络,主要有2种不同的实现:

tf.nn.bidirectional_dynamic_rnn

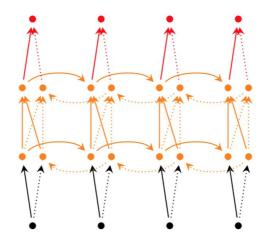


图6 深层双向RNN网络

tf.contrib.rnn.stack_bidirectional_dynamic_rnn

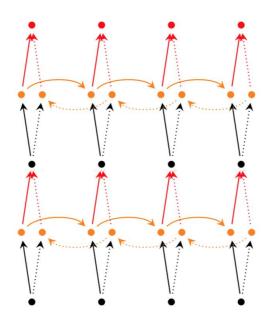


图7 stack形深层双向RNN网络

在CRNN中显然使用了第二种stack形深层双向结构。

由于CNN输出的Feature map是 (1,25,512) 大小,所以对于RNN最大时间长度 T=25 (即有25个时间输入,每个输入 x_t 列向量有 D=512)。

Transcription Layers

将RNN输出做softmax后,为字符输出。

关于代码中输入图片大小的解释:

在本文给出的实现中,为了将特征输入到Recurrent Layers,做如下处理:

- 首先会将图像在固定长宽比的情况下缩放到 32 imes W imes 3 大小 (W 代表任意宽度)
- ・然后经过CNN后变为 1 imes(W/4) imes512
- 针对LSTM设置 T=(W/4) ,即可将特征输入LSTM。

所以在处理输入图像的时候,建议在保持长宽比的情况下将高缩放到 **32** ,这样能够尽量不破坏图像中的文本细节(当然也可以将输入图像缩放到固定宽度,但是这样由于破坏文本的形状,肯定会造成性能下降)。

考虑训练Recurrent Layers时的一个问题:

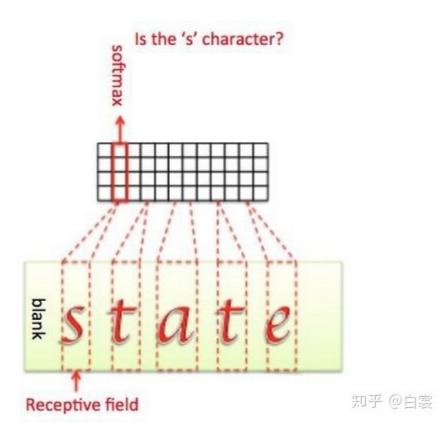


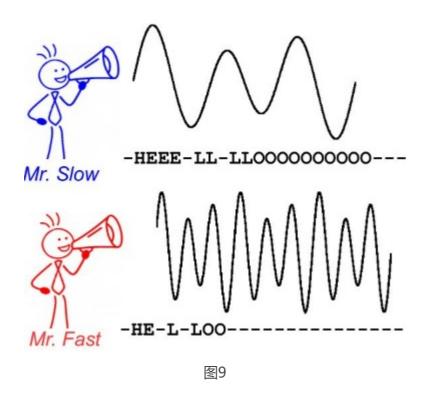
图8 感受野与RNN标签的关系

对于Recurrent Layers,如果使用常见的Softmax cross-entropy loss,则每一列输出都需要对应一个字符元素。那么训练时候每张样本图片都需要标记出每个字符在图片中的位置,再通过CNN感受野对齐到Feature map的每一列获取该列输出对应的Label才能进行训练,如图9。



在实际情况中,标记这种对齐样本非常困难(除了标记字符,还要标记每个字符的位置),工作量非常大。另外,由于每张样本的字符数量不同,字体样式不同,字体大小不同,导致每列输出并不一定能与每个字符——对应。

当然这种问题同样存在于语音识别领域。例如有人说话快,有人说话慢,那么如何进行语音帧对齐,是一直以来困扰语音识别的巨大难题。



所以CTC提出一种对不需要对齐的Loss计算方法,用于训练网络,被广泛应用于文本行识别和语音识别中。

Connectionist Temporal Classification(CTC)详解

在分析过程中尽量保持和原文符号一致。

Connectionist Temporal Classification: Labelling Unsegmented Sequence...



€ftp.idsia.ch

整个CRNN的流程如图10。先通过CNN提取文本图片的Feature map,然后将每一个channel作为 D=512 的时间序列输入到LSTM中。

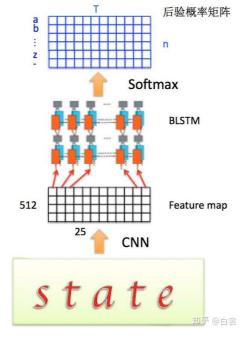


图10 CRNN+CTC框架

为了说明问题,我们定义:

CNN Feature map

Feature map的每一列作为一个时间片输入到LSTM中。设Feature map大小为 $m \cdot T$ (图11中 m=512 , T=25)。下文中的时间序列 t 都从 t=1 开始,即 $1 \leq t \leq T$ 。

定义为:

$$x = (x^1, x^2, \dots, x^T)$$

其中 x 每一列 x^t 为:

$$x^t = (x_1^t, x_2^t, \dots, x_m^t)$$

LSTM

LSTM的每一个时间片后接softmax,输出 y 是一个后验概率矩阵,定义为:

$$y = (y^1, y^2, \dots, y^t, \dots, y^T)$$

其中, y 的每一列 y^t 为:

$$y^t = (y_1^t, y_2^t, \dots, y_n^t)$$

其中 n 代表需要识别的字符集合长度。由于 y_i^t 是概率,所以服从概率假设: $\sum_k y_k^t = 1$



对 y 每一列进行 $\operatorname{argmax}()$ 操作,即可获得每一列输出字符的类别。

那么LSTM可以表示为:

$$y = \mathtt{NET}_w(x)$$

其中 w 代表LSTM的参数。LSTM在输入和输出间做了如下变换:

$$\mathtt{NET}_w: (R^m)^T \to (R^n)^T$$

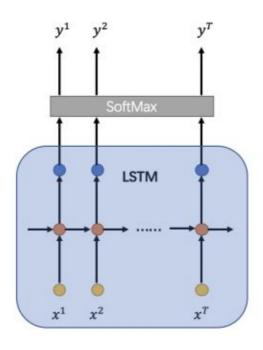


图11

• 空白blank符号

如果要进行 $L=\{a,b,c,\ldots,x,y,z\}$ 的26个英文字符识别,考虑到有的位置没有字符,定义插入blank的字符集合:

$$L' = L \cup \{\text{blank}\}$$

其中blank表示当前列对应的图像位置没有字符(下文以 — 符号表示blank)。

• 关于 **B** 变换

定义变换 \boldsymbol{B} 如下 (原文是大写的 $\boldsymbol{\beta}$, 知乎没这个符号) :

$$B:L'^T o L^{\leq T}$$

其中 L' 是上述加入blank的长度为 T 的字符集合,经过 B 变换后得到原始 L ,显然对于 L 的最大长度有 $|L| \leq T$ 。

举例说明,当 T=12 时:

$$B(\pi_1)=B(--stta-t--e)=state$$
 $B(\pi_2)=B(sst-aaa-tee-)=state$ $B(\pi_3)=B(--sttaa-tee-)=state$ $B(\pi_4)=B(sst-aa-t--e)=state$

对于字符间有blank符号的则不合并:

$$B(\pi_5) = B(-s t a - a t t e - e -) = staatee$$

当获得LSTM输出y后进行B变换,即可获得输出结果。显然 B 变换**不是单对单映射**,例如对于不同的 $\pi_1 \sim \pi_4$ 都可获得英文单词state。同时 $|L|=|state|=5 \le 12=T$ 成立。

那么CTC怎么做?

对于LSTM给定输入 x 的情况下,输出为 l 的概率为:

$$p(l|x) = \sum_{\pi \in B^{-1}(l)} p(\pi|x)$$

其中 $\pi \in B^{-1}(l)$ 代表所有经过 B 变换后是 l 的路径 π 。

其中,对于任意一条路径 π 有:

$$p(\pi|x) = \prod_{t=1}^T y_{\pi_t}^t \;,\; orall \pi \in L'^T$$

注意这里的 $y_{\pi_t}^t$ 中的 π_t ,下标 t 表示 π 路径的每一个时刻;而上面 $\pi_1 \sim \pi_4$ 的下标表示不同的路径。两个下标含义不同注意区分。

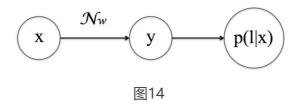
*注意上式
$$p(\pi|x) = \prod_{t=1}^T y_{\pi_t}^t$$
 成立有条件,此项不做进一步讨论,有兴趣的读者请自行研究。

如对于 T=12 的路径 π_1 来说:

$$egin{aligned} \pi_1 &= (--s\ t\ t\ a - t - - - e) \ \\ p(\pi_1|x) &= y_-^1 \cdot y_-^2 \cdot y_s^3 \cdot y_t^4 \cdot y_t^5 \cdot y_a^6 \cdot y_-^7 \cdot y_t^8 \cdot y_-^9 \cdot y_-^{10} \cdot y_-^{11} \cdot y_e^{12} \end{aligned}$$

实际情况中一般手工设置 $T\geq 20$,所以有非常多条 $\pi\in B^{-1}(l)$ 路径,即 $|B^{-1}(l)|$ 非常大,无法逐条求和直接计算 p(l|x) 。所以需要一种快速计算方法。

CTC的训练目标



CTC的训练过程,本质上是通过梯度 $\dfrac{\partial p(l|x)}{\partial w}$ 调整LSTM的参数 w ,使得对于输入样本为 $\pi \in B^{-1}(l)$ 时使得 p(l|x) 取得最大。

例如下面图14的训练样本,目标都是使得 l=state|x) 变大。



CTC借用了HMM的"向前—向后"(forward-backward)算法来计算 p(l|x)

要计算 p(l|x) ,由于有blank的存在,定义路径 l' 为在路径 l 每两个元素以及头尾插入blank。那么对于任意的 l'_i 都有 $l'_i \in L'$ (其中 $L' = L \cup \{blank\}$)。如:

$$l = state$$

$$l' = -s - t - a - t - e -$$

显然 |l'|=2|l|+1 ,其中 |l| 是路径的最大长度,如上述例子中 |l|=|state|=5 。

定义所有经 B 变换后结果是 l 且在 t 时刻结果为 l_k (记为 $\pi_t = l_k$)的路径集合为 $\{\pi | \pi \in B^{-1}(l), \pi_t = l_k\}$ 。

求导:

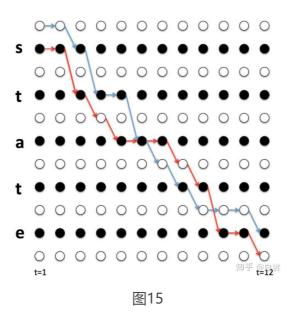
$$\frac{\partial p(l|x)}{\partial y_k^t} = \frac{\partial \sum_{\pi \in B^{-1}(l)} p(\pi|x)}{\partial y_k^t} = \frac{\partial \sum_{\pi \in B^{-1}(l), \pi_t = l_k} p(\pi|x)}{\partial y_k^t} + \frac{\partial \sum_{\pi \in B^{-1}(l), \pi_t \neq l_k} p(\pi|x)}{\partial y_k^t}$$

注意上式中第二项与 y_k^t 无关,所以:

$$rac{\partial p(l|x)}{\partial y_k^t} = rac{\partial \sum_{\pi \in B^{-1}(l), \pi_t = l_k} p(\pi|x)}{\partial y_k^t}$$

而上述 $\dfrac{\partial p(l|x)}{\partial y_k^t}$ 就是恰好与概率 y_k^t 相关的路径,即 t 时刻都经过 l_k ($\pi_t = l_k$)。

举例说明,还是看上面的例子 π_1,π_2 (这里的下标 1,2 代表不同的路径):



蓝色路径 π_1 :

$$B(\pi_1) = B(--s\ t\ t\ a-t---e) = state$$
 $p(\pi_1|x) = y_-^1\cdot y_-^2\cdot y_s^3\cdot y_+^4\cdot y_+^5\cdot y_a^6\cdot y_-^7\cdot y_t^8\cdot y_-^9\cdot y_-^{10}\cdot y_-^{11}\cdot y_e^{12}$

$$B(\pi_2) = B(s\ s\ t-a\ a\ a-t\ e\ e-) = state$$
 $p(\pi_2|x) = y_s^1\cdot y_s^2\cdot y_t^3\cdot y_-^4\cdot y_a^5\cdot y_a^6\cdot y_a^7\cdot y_-^8\cdot y_t^9\cdot y_e^{10}\cdot y_e^{11}\cdot y_-^{12}$

还有 π_3, π_4 没有画出来。

而 π_1,π_2,π_3,π_4 在 t=6 时恰好都经过 $\pi_6=a$ (此处下标代表路径 π 的 t 时刻的字符)。所有类似于 π_1,π_2,π_3,π_4 经过 B 变换后结果是 l=state 且在 $\pi_6=a$ 的路径集合表示为 $\{\pi|\pi\in B^{-1}(l),\pi_6=a\}$ 。

观察 π_1,π_2,π_3,π_4 。记 π_1 蓝色为 b(blue) , π_2 红色路径为 r(red) , π_1,π_2 可以表示:

$$\pi_1 = b = b_{1:5} + a_6 + b_{7:12}$$

$$\pi_2 = r = r_{1:5} + a_6 + r_{7:12}$$

那么 π_3 , π_4 可以表示为:

$$\pi_3 = b_{1:5} + a_6 + r_{7:12}$$

$$\pi_4 = r_{1:5} + a_6 + b_{7:12}$$

计算:

$$\frac{\partial p(l|x)}{\partial y_a^6} = \frac{\partial \sum_{\pi \in B^{-1}(l), \pi_6 = a} p(\pi|x)}{\partial y_a^6} = \frac{\partial p(\pi_1|x) + \partial p(\pi_2|x) + \partial p(\pi_3|x) + \partial p(\pi_4|x) + \dots}{\partial y_a^6}$$

为了观察规律,单独计算 $p(\pi_1|x)+p(\pi_2|x)+p(\pi_3|x)+p(\pi_4|x)$ 。

$$\begin{split} &p(\pi_{1}|x) + p(\pi_{2}|x) + p(\pi_{3}|x) + p(\pi_{4}|x) \\ &= y_{-}^{1} \cdot y_{-}^{2} \cdot y_{s}^{3} \cdot y_{t}^{4} \cdot y_{t}^{5} \cdot y_{a}^{6} \cdot y_{-}^{7} \cdot y_{t}^{8} \cdot y_{-}^{9} \cdot y_{-}^{10} \cdot y_{-}^{11} \cdot y_{e}^{12} \\ &+ y_{s}^{1} \cdot y_{s}^{2} \cdot y_{t}^{3} \cdot y_{-}^{4} \cdot y_{a}^{5} \cdot y_{a}^{6} \cdot y_{a}^{7} \cdot y_{-}^{8} \cdot y_{t}^{9} \cdot y_{e}^{10} \cdot y_{e}^{11} \cdot y_{-}^{12} \\ &+ y_{-}^{1} \cdot y_{-}^{2} \cdot y_{s}^{3} \cdot y_{t}^{4} \cdot y_{t}^{5} \cdot y_{a}^{6} \cdot y_{a}^{7} \cdot y_{-}^{8} \cdot y_{t}^{9} \cdot y_{e}^{10} \cdot y_{e}^{11} \cdot y_{-}^{12} \\ &+ y_{s}^{1} \cdot y_{s}^{2} \cdot y_{t}^{3} \cdot y_{-}^{4} \cdot y_{a}^{5} \cdot y_{a}^{6} \cdot y_{-}^{7} \cdot y_{t}^{8} \cdot y_{-}^{9} \cdot y_{-}^{10} \cdot y_{-}^{11} \cdot y_{e}^{12} \end{split}$$

不妨令:

 $\texttt{forward} = p(b_{1:5} + r_{1:5}|x) = y_-^1 \cdot y_-^2 \cdot y_s^3 \cdot y_t^4 \cdot y_t^5 + y_s^1 \cdot y_s^2 \cdot y_t^3 \cdot y_-^4 \cdot y_a^5$

 $\mathtt{backward} = p(b_{7:12} + r_{7:12}|x) = y_-^7 \cdot y_t^8 \cdot y_-^9 \cdot y_-^{10} \cdot y_-^{11} \cdot y_e^{12} + y_a^7 \cdot y_-^8 \cdot y_t^9 \cdot y_e^{10} \cdot y_e^{11} \cdot y_-^{12}$

那么 $p(\pi_1|x)+p(\pi_2|x)+p(\pi_3|x)+p(\pi_4|x)$ 可以表示为:

$$p(\pi_1|x) + p(\pi_2|x) + p(\pi_3|x) + p(\pi_4|x) = \mathtt{forward} \cdot y_a^t \cdot \mathtt{backward}$$

推广一下,所有经过 B 变换为 l 且 $\pi_6=a$ 的路径(即 $\{\pi|\pi\in B^{-1}(l),\pi_6=a\}$)可以写成如下形式:

$$\sum_{\pi \in B^{-1}(l), \pi_6 = a} p(\pi|x) = \mathtt{forward} \cdot y_a^t \cdot \mathtt{backward}$$

进一步推广,所有经过 B 变换为 l 且 $\pi_t=l_k$ 的路径(即 $\{\pi|\pi\in B^{-1}(l),\pi_t=l_k\}$)也都可以写作:

$$\sum_{\pi \in B^{-1}(l), \pi_t = l_k} p(\pi|x) = \mathtt{forward} \cdot y_{l_k}^t \cdot \mathtt{backward}$$

所以,定义前向递推概率和 $ext{forward} = lpha_t(s)$:

对于一个长度为 T 的路径 π ,其中 $\pi_{1:t}$ 代表该路径前 t 个字符, $\pi_{t:T}$ 代表后 T-t 个字符。

$$lpha_t(s) = \sum_{\pi \in B(\pi_{1:t}) = l_{1:s}} \prod_{t'=1}^t y_{\pi_{t'}}^{t'}$$

其中 $\pi \in B(\pi_{1:t}) = l_{1:s}$ 表示前 t 个字符 $\pi_{1:t}$ 经过 B 变换为的 $l_{1:s}$ 的前半段子路径。 $\alpha_t(s)$ 代表了 t 时刻经过 l_s 的路径概率中 $1 \sim t$ 概率之和,即前向递推概率和。

由于当 t=1 时路径只能从blank或 l_1 开始,所以 $lpha_t(s)$ 有如下性质:

$$lpha_{1}(-)=y_{-}^{1}$$
 $lpha_{1}(l_{1})=y_{l_{1}}^{1}$ $lpha_{1}(l_{t})=0\ ,\ orall t>1$

如上面的例子中 T=12 , l=state , $l_{1:3}=sta$ 。对于所有 $\pi\in B(\pi_{1:6})=l_{1:3}$ 路径,当 t=1 时只能从blank和 s 字符开始。

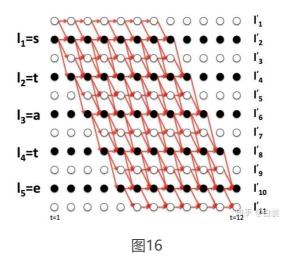


图16是 T=12 时经过压缩路径后能够变为 l=state 的所有路径 $B^{-1}(l)$ 。观察图15会发现对于 $lpha_6(a)$ 有如下递推关系:

$$lpha_6(a) = (lpha_5(a) + lpha_5(t) + lpha_5(-)) \cdot y_a^6$$

也就是说,如果 t=6 时刻是字符 a ,那么 t=5 时刻只可能是字符 a,t,blank 三选一,否则经过 B 变换后无法压缩成 l=state 。

那么更一般的:

$$lpha_t(l_k') = (lpha_{t-1}(l_k') + lpha_{t-1}(l_{k-1}') + lpha_{t-1}(-)) \cdot y_{l_k'}^t$$

同理,定义反向递推概率和 $\mathsf{backword}\ = eta_t(s)$:

$$eta_t(s) = \sum_{\pi \in B(\pi_{t:T}) = l_{s:|l|}} \prod_{t' = t}^T y_{\pi_{t'}}^{t'}$$

其中 $\pi\in B(\pi_{t:T})=l_{s:|l|}$ 表示后 T-t 个字符 $\pi_{t:T}$ 经过 B 变换为的 $l_{s:|l|}$ 的后半段子路径。 $\beta_t(s)$ 代表了 t 时刻经过 l_s 的路径概率中 $t\sim T$ 概率之和,即反向递推概率和。

由于当 t=T 时路径只能以blank或 $l_{|m{l}'|}$ 结束,所以有如下性质:

$$eta_T(-) = y_-^T \ eta_T(l'_{|l'|}) = y_{l'_{|l'|}}^T \ eta_T(l'_{|l'|-i}) = 0 \ , \ orall i > 0$$

如上面的例子中 T=12, l=state, |l|=|state|=5, $l_{3:5}=ate$ 。对于所有 $\pi\in B(\pi_{6:12})=l_{3:6}$ 路径,当 t=12 时只能以 $l'_{|l'|}=l'_{11}=-$ (blank字符) 或 $l'_{|l'|}=l'_{11}=e$ 字符结束。

观察图15会发现对于 $eta_6(a)$ 有如下递推关系

$$eta_6(a)=(eta_7(a)+eta_7(t)+eta_7(-))\cdot y_a^6$$

与 $lpha_t(s)$ 同理,对于 $eta_t(s)$ 有如下递推关系:

$$\beta_t(l_k') = (\beta_{t+1}(l_k') + \beta_{t+1}(l_{k+1}') + \beta_{t+1}(-)) \cdot y_{l_k'}^t$$

那么forward和backward相乘有:

$$lpha_t(l_k')eta_t(l_k') = \sum_{\pi \in B^{-1}(l), \pi_t = l_k'} y_{l_k'}^t \prod_{t=1}^T y_{\pi_t}^t$$

或:

$$lpha_t(l_k)eta_t(l_k) = \sum_{\pi \in B^{-1}(l), \pi_t = l_k} y_{l_k}^t \prod_{t=1}^T y_{\pi_t}^t$$

注意, $y_{l_k}^t$ 与 $y_{l_k'}^t$ 可以通过图16的关系对应,如 $y_{l_1}^t=y_{l_2'}^t$, $y_{l_2}^t=y_{l_4'}^t$ 。

对比 p(l|x):

$$p(l|x) = \sum_{\pi \in B^{-1}(l)} p(\pi|x) = \sum_{\pi \in B^{-1}(l)} \prod_{t=1}^T y_{\pi_t}^t$$

可以得到 p(l|x) 与forward和backward递推公式之间的关系:

$$p(l|x) = \sum_{\pi \in B^{-1}(l), \pi_t = l_k} rac{lpha_t(l_k)eta_t(l_k)}{y_{l_k}^t}$$

* 为什么有上式
$$lpha_t(l_k)eta_t(l_k)=\sum_{\pi\in B^{-1}(l),\pi_t=l_k}y_{l_k}^t\prod_{t=1}^Ty_{\pi_t}^t$$
 成立呢?

回到图15,为了方便分析,假设只有 $\pi_1 \sim \pi_4$ 共4条在 t=6 时刻经过字符 a 且 B 变换为 l 的路径,即:

$$\pi_1 = b_{1:5} + a_6 + b_{7:12}$$
 $\pi_2 = r_{1:5} + a_6 + r_{7:12}$ $\pi_3 = b_{1:5} + a_6 + r_{7:12}$ $\pi_4 = r_{1:5} + a_6 + b_{7:12}$ 知乎@白裳

那么此时(注意虽然表示路径用 $\pi=\pi_1+\pi_2$ 加法,但是由于 π_1 和 π_2 两件独立事情同时发生,所以 π 路径的概率 $p(\pi|x)=p(\pi_1|x)p(\pi_2|x)$ 是乘法):

$$lpha_t(l_k') = p(b_{1:5}|x) \cdot y_{l_k'}^6 + p(r_{1:5}|x) \cdot y_{l_k'}^6$$

$$eta_t(l_k') = p(b_{7:12}|x) \cdot y_{l_k'}^6 + p(r_{7:12}|x) \cdot y_{l_k'}^6$$

则有:

$$\pi_{t} 为 蓝色路径时的 \prod_{t=1}^{T} y_{\pi_{t}}^{t}$$

$$\alpha_{t}(l'_{k})\beta_{t}(l'_{k}) = y_{l'_{k}}^{6} [p(b_{1:5}|x)y_{l'_{k}}^{6} p(b_{7:12}|x) + p(r_{1:5}|x)y_{l'_{k}}^{6} p(r_{7:12}|x) + p(b_{1:5}|x)y_{l'_{k}}^{6} p(r_{7:12}|x) + p(r_{1:5}|x)y_{l'_{k}}^{6} p(b_{7:12}|x)]$$

$$= y_{l'_{k}}^{6} \sum_{\underline{\pi} \in \underline{B}^{-1}(l),\underline{\pi}_{t} = \underline{l'_{k}}} \prod_{t=1}^{T} y_{\pi_{t}}^{t}$$

$$41 + \underline{\mathbf{m}} + 41 \underline{\mathbf{m}} \hat{\nabla} \nabla \mathbf{x} \times 2 = 4 \mathbf{x} \mathbf{B} \mathbf{C}$$

$$\underline{\mathbf{m}}_{t} \hat{\mathbf{m}} \times 2 \mathbf{A}$$

对于LSTM,有训练集合 $S=\{(x_1,z_1),(x_1,z_1),\dots,(x_N,z_N)\}$,其中 x 是图片经过CNN计算获得的Feature map, z 是图片对应的OCR字符label(label里面没有blank字符)。

现在我们要做的事情就是:通过梯度 $\dfrac{\partial p(l|x)}{\partial w}$ 调整LSTM的参数 w,使得对于输入样本为 $\pi\in B^{-1}(z)$ 时有 p(l|x) 取得最大。所以如何计算梯度才是核心。

单独来看CTC输入(即LSTM输出) y 矩阵中的某一个值 y_k^t (注意 y_k^t 与 $y_{l_k}^t$ 含义相同,都是在 t 时 $\pi_t=l_k$ 的概率):

$$rac{\partial p(l|x)}{\partial y_k^t} = rac{\partial \sum_{\pi \in B^{-1}(l), \pi_t = l_k} rac{lpha_t(l_k)eta_t(l_k)}{y_{l_k}^t}}{\partial y_{l_k}^t} = rac{\sum_{\pi \in B^{-1}(l), \pi_t = l_k} lpha_t(l_k)eta_t(l_k)}{(y_{l_k}^t)^2}$$

上式中的 $lpha_t(l_k)eta_t(l_k)$ 是通过递推计算的常数,任何时候都可以通过递推快速获得,那么即可快速计算梯度 $\dfrac{\partial p(l|x)}{\partial y_k^t}$,之后梯度上升算法你懂的。

CTC编程接口

在Tensorflow中官方实现了CTC接口:

```
tf.nn.ctc_loss(
    labels,
    inputs,
    sequence_length,
    preprocess_collapse_repeated=False,
    ctc_merge_repeated=True,
    ignore_longer_outputs_than_inputs=False,
    time_major=True
)
```

在Pytorch中需要使用针对框架编译的warp-ctc: github.com/SeanNaren/wa...

2020.4更新,目前Pytorch已经有CTC接口:

```
torch.nn.CTCLoss(blank=0, reduction='mean', zero_infinity=False)
```

CTC总结

CTC是一种Loss计算方法,用CTC代替Softmax Loss,训练样本无需对齐。CTC特点:

• 引入blank字符,解决有些位置没有字符的问题



• 通过递推, 快速计算梯度

看到这里你也应该大致了解MFCC+CTC在语音识别中的应用了(图17来源)。

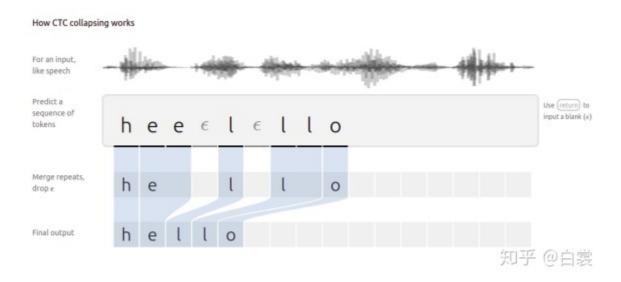


图17 MFCC+CTC在语音识别中的应用

CRNN+CTC总结

这篇文章的核心,就是将CNN/LSTM/CTC三种方法结合:

- 首先CNN提取图像卷积特征
- 然后LSTM进一步提取图像卷积特征中的序列特征
- 最后引入CTC解决训练时字符无法对齐的问题

即提供了一种end2end文字图片识别算法,也算是方向的简单入门。

特别说明

- 一般情况下对一张图像中的文字进行识别需要以下步骤
- 1. 定位文稿中的图片,表格,文字区域,区分文字段落(版面分析)
- 2. 进行文本行识别(识别)
- 3. 使用NLP相关算法对文字识别结果进行矫正(后处理)

本文介绍的CRNN框架只是步骤2的一种识别算法,其他非本文内容。CTC你学会(fei)了么?

想了解其他文字识别方法,请点这里:



求求你们点个赞吧!

本文章只是介绍ctc原理,不包含1v1辅导服务。