P急马尔可夫模型 Hidden Markov Model

②前向一后向算法

③ Baum-Welch 算法

④ Viterbi 算法

**①**小结

口背景

# 出录 (Background)

 为什么川京多数据就選選至 Sate Space Mode(?

似然,函数角度:加果数据集中心数据点,是独立同乡中心情的,那么我们心的然,函数就分以表示为每个数据点处所计算概率分中心或积。但是顺序物据不遵从独同分布工程设,所以计算似然函数是一个问题。

模型复杂性角度:考虑一个序引(XI,XI,III,XI),如果我们建立一个XII对于XI 到XIII和一般的依赖关系,通过这样关系所物建出的模型的复杂度会随着序 引加增长而无限制的增长,所以我们考虑引入Markov Model。但是Markov Model对于表达复杂的分析仍有一定的局限性,FF以我们需要引入潜在变量,从而得到了State Space Model。

为什么模型表达复杂的分布仍有一定局限吗?

我们用一阶多不按键表达一个分布.若该分布考数于用有K个标签,则对 单独一个节点来说就有K-1个参数,同时若Markov chain是一阶方.如为 了表示 p(Xn/Xn·1),就事错有K(K-1)个参数,当Markov chain 扩展到 m阶时,如有KM(K-1)个参数。这个量会随着 k和加计器发展复大、致运就 是只使用Markov chain 而局限性。(PRML中有介德) 首先,我们无来分析一下条件独创电

第二条结论表明了,我们用一阶和HMM就到了表示 n-1所的Markov Chain.

HMM ~参数入=(元,A,B):

行加条件独立性.

元:初始根幹的 , 元素为元k=p(Zik=1), p(zi|元)= ボ 元 元 ,  $Z_k$ 元k=1 A: 鞋務を降す , 元素为Aij = p(Znj=1|Zn-1,i=1), p(Zn|Zn-1,A)= 折析 Aij Zn-1,1

B:发射机率,我们不限制连续还是各数, 上述中,元和从中,区都有K个状态,对应用"1-可-K"之式来表示。 上一点中简单分析了条件独创性,下面我们写出更多更详细的表达。 大り及X={x,,x2,...,xn}, 我们有:(ラル)用d-対分の例)  $p(X|Z_n) = p(x_1, ..., x_n|Z_n) p(x_{n+1}, ..., x_N|Z_n)$ (I) $p(\chi_1, \dots, \chi_{n-1} \mid \chi_n, Z_n) = p(\chi_1, \dots, \chi_{n-1} \mid Z_n)$ (2)  $P(\chi_1, \dots, \chi_{n-1} \mid Z_{n-1}, Z_n) = P(\chi_1, \dots, \chi_{n-1} \mid Z_{n-1})$ (3)  $P(\chi_{n+1}, \dots, \chi_N) \geq n, \geq P(\chi_{n+1}, \dots, \chi_N) \geq P($ (4) P(Xn+2, ..., Xw | Zn+1, Xn+1) = P(Xn+2, ..., Xv | Zn+1) (F)  $P(X|Z_{n-1},Z_n) = P(x_1,...,x_{n-1}|Z_{n-1})P(x_n|Z_n)P(x_{n+1},...,x_n|Z_n)$ (6)  $P(\chi_{n+1}|X, Z_{n+1}) = P(\chi_{n+1}|Z_{n+1})$ (7)  $P(Z_{N+1}|Z_N,X) = P(Z_{N+1},Z_N)$ (8) 其中, 第(8)条公式我还稍微有点,困惑,正常未免应该是 p(ZM+1|ZN,X)=P(ZM+1|ZN). 加果费多成式(D). 就需要求上P(ZN) 順·加神科就是P(ZN)=1?

- $\bigcirc$  Evaluation:  $P(X|X) \rightarrow Forward Backward Algorithm$
- Dearning: ;ts λ -> λ=argmax p(X)λ) -> Baum-Nelch /EM Algorithm
- (3) Decoding:  $P(Z|X,\lambda) \rightarrow Viterbi$  Algorithm

  Spredict:  $P(Z_{N+1}|X)$

$$\begin{cases}
\text{predict} : P(Z_{N+1}|X) \\
\text{filter} : P(Z_n|X_1,...,X_n) \\
\text{smoothing} : P(Z_n|X_1,...,X_N)
\end{cases}$$

### 前向-后向算法 (Forward - Backward Algorithm)

我们海最到流和顶景,由于我们不张将pix,2)在加上进行分钟,故我们有从个多量需要共和。每个多量有长个状态,所以我们一只有长个个书和项(即将这从个节点根据状态进行排引组合),所以求和式中项元数量的通看以证据大指数增长,所以我们想要直接对pix)进行计算是不可行的,需要借助其他方法。

(其炙前白-后向算法和Sum-product算法是等价品,具体引见PRML)

考虑到一阶和HMM是一棵树园比我们知道潜毒量而后验规率分布引以使用西阶段而信息传递算法高效形出。

前向-后向算法其实3以拆台为前向算法5后向算法。

引向两个记号:

下面分号一张这两个记号的递归表达大进行推导  $X(Z_n) = P(X_1, ..., X_n, Z_n)$  $=\sum_{\mathbf{Z}_{n-1}} P(\chi_1, \dots, \chi_n, \mathbf{Z}_n, \mathbf{Z}_{n-1})$  $= \overline{Z} p(\overline{Z}_n, \chi_n | \chi_1, \dots, \chi_{n-1}, \overline{Z}_{n-1}) p(\chi_1, \dots, \chi_{n-1}, \overline{Z}_{n-1})$  $=\sum_{Z_{n-1}}p(Z_n,\chi_n|Z_{n-1})\alpha(Z_{n-1})$  $= \sum_{Z_{n-1}} p(\chi_n | Z_n, Z_{n-1}) p(Z_n | Z_{n-1}) \alpha(Z_{n-1})$  $= \sum_{z_{i}} p(\chi_{n}|Z_{n}) p(Z_{n}|Z_{n-1}) \alpha(Z_{n-1})$  $= p(\chi_n | Z_n) \sum_{z_{n-1}} p(z_n | Z_{n-1}) Q(Z_{n-1})$ 蓝线部分是发射概率和转移  $\beta(z_n) = p(\chi_{n+1}, \dots, \chi_N \mid z_n)$ = \(\bigz \) P(\(\chi\_{n+1}\), \(\cdots\), \(\chi\_{n}\), \(\chi\_{n}\), \(\chi\_{n+1}\) = \( \sum\_{\text{Znt1}} \partition \( \text{Xnt1} \, \text{,..., } \text{Xn} \Big| \( \text{Znt1} \, \text{Zn} \) \( \text{Znt1} \Big| \text{Zn} \) = \( \sum\_{\text{Zn+1}} \pri(\chi\_{\text{n+2}}, \cdots, \chi\_{\chi} \chi\_{\chi\_{\text{Nn+1}}} \) \( \chi\_{\chi\_{\text{Nn+1}}} \) \( \chi\_{\chi\_{\text{Nn+1}}} \) \( \chi\_{\chi\_{\text{Nn+1}}} \) \( \chi\_{\text{Nn+1}} \) \(

 $= \sum_{Z_{n+1}} p(\chi_{n+2}, \dots, \chi_{N} \mid Z_{n+1}) p(\chi_{n+1} \mid Z_{n+1}) p(Z_{n+1} \mid Z_{n})$ 

对于β(ZL) 3元需要温度及β(ZL),对于β(ZL)~确定需要转变-点思路 我们先看下面二式子  $P(Z_n|X) = \frac{P(X|Z_n)p(Z_n)}{P(X)} = \frac{P(X_1,...,X_n|Z_n)p(X_{n+1},...,X_N|Z_n)p(Z_n)}{p(X)}$  $= \frac{P(\chi_1, ..., \chi_n, Z_n) P(\chi_{n+1}, ..., \chi_{N} | Z_n)}{P(\chi)}$  $= \frac{\alpha(2n)\beta(2n)}{\beta(X)}$ 我们海教到p(Zn|X)引以由d(Zn)和B(Zn)表示(实际上,双和B在PRML上就是 あるまり(Zn |X) みゅp(Zn, Zn, |X) 当n=Not.  $P(Z_N|X) = \frac{\alpha(Z_N)\beta(Z_N)}{\beta(X)} = \frac{p(X,Z_N)\beta(Z_N)}{p(X)}$ (名读计加) 我们这类到、当局(ZN)=1时、等式得以成立、超局(ZN)=1. 从面,我们能约差少地计算所有正义和自、根据以和自,我们就能计算 P(X),甚至,其变《和P单独拿出一个就批计算似然函数,加下所示:  $P(X) = \sum_{Z_n} \alpha(Z_n) \beta(Z_n)$  $p(X) = \sum_{Z_N} p(x_1, ..., x_N, Z_N) = \sum_{Z_N} \chi(Z_N)$   $\frac{1}{2}\chi(x_1, ..., x_N, Z_N) = \sum_{Z_N} \chi(Z_N)$   $\frac{1}{2}\chi(x_1, ..., x_N, Z_N) = \sum_{Z_N} \chi(Z_N)$   $\frac{1}{2}\chi(x_1, ..., x_N, Z_N) = \sum_{Z_N} \chi(Z_N)$  $p(X) = \sum p(x_1, \dots, x_n, Z_i) = \sum p(z_i) p(x_i, \dots, x_n | Z_i) = \sum_{z_i} p(z_i) p(x_i | Z_i) \beta(z_i)$ (尽管p(X)引以这样计算,但是Stj Baum-Welch Algorithm来说,其思想同En相近,即 我们需求而是P(X,Z),所以我们需要借助上面提到而P(Zn|X)和P(Zn,Zn,|X)来扩键)

西着的递归已经确定后,需要确定初的条件。

对于α(品)来说,由于其依赖上一时刻,所以需要证底之α(Z)

(1元)= p(x, 元)= p(x, 元) 第一个根準定的を存

第二个就是兀

 $\alpha(Z_n) = p(\alpha_n | Z_n) \sum_{Z_{n-1}} p(Z_n | Z_{n-1}) \alpha(Z_{n-1})$  $\beta(z_n) = \sum_{z_{n+1}} \beta(x_{n+1}|z_{n+1}) \beta(z_{n+1}|z_n) \beta(z_{n+1})$ 这是面下每一项都是小于一一、因此随着链动进,及(四)和月(四)会 指数地超近于零、在计算时出现下溢现务。 在独立同分布二情况下,我们习以使用log、将来法多为加法,起辛免数 值下溢,但是HMM中不能这样做,因为log中存在对未积丰和(其发出是 对所有引任路行术和) 所以考虑使用缩放图》,将《(Zn)和β(Zn)亚值保持在一个量级上 "为《(Zn)为份,我们考虑净稀海及后后《(Zn)记为农(Zn),  $\mathcal{Z} \times \hat{\mathcal{L}}(Z_n) = p(Z_n | \chi_1, \dots, \chi_n) = \frac{\alpha(Z_n)}{p(\chi_1, \dots, \chi_n)}$ ()对众(己)交义为该值二原因是,对于任意二几,和是比个变量上之一个概率公布) 从而,引入缩站图子,  $C_n=p(x_n|x_1,...,x_{n-1}) \Rightarrow p(x_1,...,x_n)=耳 C_i$ 因此, $\alpha(\mathbf{Z}_n) = (\prod_{m=1}^{n} (m) \hat{\alpha}(\mathbf{Z}_n)$ が入達打動 (n Q(Zn)=p(Nn | Zn) Zp(Zn | Zn-1) Q(Zn-1) 在每一次计算时,都需要表价值 (n, n)便最后还原成 (zn), (Cn其实就是1)2-化图》,因为众(Zn)=p(Zn)x,,...,xn)、所以Cn就是多式右(xn)对正对和二维制 同避,得到  $\beta(Z_n)$  元 福祉 (Zn) =  $\sum_{Z_{n+1}} p(X_{n+1}|Z_{n+1}) p(Z_{n+1}|Z_n) \hat{\beta}(Z_{n+1})$  其中  $\hat{\beta}(Z_n) = \frac{p(X_{n+1}, \dots, X_N|Z_n)}{p(X_{n+1}, \dots, X_N|X_n, \dots, X_n)}$ 

缩效例分

秋们继续观察 ((Zn)和β(Zn) 高連推式

#### 算法 Baum-Welch

虽然,上一节中已经有一种秘络的,的(NK1)和复杂漫求处的然,函数而为法, 但是,我们仍然,不能直接使用最大心然,法来苏维。这会争致复杂的表达

八里没有好好分。(具体原因可见)配合模型即一节的说明)

所以我们了更用Baum-Welch 算法(也就是EM算法)来对 Learning 问题进行并分。

下面直接写出ENTOR函数.  $Q(\lambda, \lambda^{(t)}) = \mathbb{E}_{p(z|X, x^{(t)})} \left[ \log P(X, Z|\lambda) \right]$ 

= 
$$\sum_{z} p(z|X,\lambda^{(t)}) \log p(X,z|\lambda)$$
.

$$= \sum_{z} p(z|X,\lambda^{t}) \log \left[ p(z_i) \prod_{i=2}^{N} p(z_i|Z_{i-1}) \prod_{i=1}^{N} p(x_i|z_i) \right]$$

$$(\lambda^{t})$$
 lug  $[P(Z_i)]_{i=2}^{N}$ 

$$= \sum_{z} p(z|X, \lambda^{(t)}) \left[ \log p(Z_i) + \sum_{i=2}^{N} \log p(Z_i|Z_{i-i}) + \sum_{i=1}^{N} p(x_i|Z_i) \right]$$

独作用于后面的每一个子式中,那就引擎进行代简,考虑作用于log P(Z)的情 京、  $\sum_{z} P(z|X,\lambda^{tb}) \log P(Z_i) = \sum_{z_i} P(Z_i|X,\lambda^{tb}) \log P(Z_i)$ 

最终引用到 (是) 
$$P(Z_i|X,\lambda^{(t)})$$
 ] ] 引起,另一面子式也引出我们的  $\sum_{i=2}^{N} \sum_{z_{i+1}} P(Z_{i+1},z_{i}|X,\lambda^{(t)}) \log P(Z_i|Z_{i+1})$   $\stackrel{\sim}{\leq} \sum_{z_{i+1}} p(Z_{i+1},z_{i}|X,\lambda^{(t)}) \log P(X_i|Z_i)$ 

 $\sum_{i=1}^{N} \sum_{z_i} p(z_i \mid X, \lambda^{res}) \log p(x_i \mid z_i)$ 

 $\langle (\lambda, \lambda^{(t)}) \rangle = \sum_{z_i} V(z_i) \log P(z_i) + \sum_{l=2}^{\infty} \sum_{z_{i+1} \neq i} P(z_{i+1}, z_i \mid X, \lambda^{(t)}) \log P(z_i \mid z_{i+1})$  $= \sum_{z \in \mathbb{Z}} \gamma(z_1) \sum_{k=1}^{K} Z_{1k} \log \pi_k + \sum_{i=1}^{N} \sum_{z_{i-1}} \sum_{z_i} \{(Z_{i-1}, Z_i) \sum_{k=1}^{K} \sum_{j=1}^{K} Z_{i-\nu_k} \cdot Z_{ij} \log A_{kj}$  $+\sum_{j=1}^{N}\sum_{z_{j}}y(z_{j})\sum_{k=1}^{R}Z_{jk}\log p(\chi_{j}|\psi_{k}) \qquad p(\chi_{i}|z_{j})=\prod_{k=1}^{K}p(\chi_{i}|\psi_{k})^{Z_{ik}}$ 

的国际传教会还需要设备。

 $= \sum_{k=1}^{K} \mathcal{V}(\mathcal{Z}_{ik}) \log \mathcal{T}_{ik} + \sum_{k=1}^{N} \sum_{j=1}^{K} \mathcal{Z}_{i+1,k} \mathcal{Z}_{ij} \log \mathcal{A}_{kj}$ + E Z log P(xi | px)

应用拉格朗日东数法,美于π和A最大代Q(λ,λ\*\*), 9得:

 $\mathcal{T}_{k} = \frac{\gamma(\mathcal{Z}_{1k})}{\sum_{j=1}^{k} \gamma(\mathcal{Z}_{1j})}, \quad A_{kj} = \frac{\sum_{n=2}^{k} \frac{g}{g}(\mathcal{Z}_{n-1,k}, \mathcal{Z}_{nj})}{\sum_{j=1}^{k} \sum_{n=2}^{k} \frac{g}{g}(\mathcal{Z}_{n-1,k}, \mathcal{Z}_{nj})}$ (PRMLE还有对中心击部,3以看一下)

# Viterbi 算法.

就称ž为 Viterbi 算法。.

冰算法分决心是 Decoding 问题, 即给定观沙序到X和参数入,术 路多是序引 即我们需要求律p(Z|X,X)其实优处寻找最大的低性一段变是路径 回顾一下,之前在规率图模型那一章节有公司max-product 學法, 就 是手概率最大的多多集合,包括后面改进和max-sum算法。 因此、引助用max-Sum 算法求神 Decoding问题,该算法在HMM中

我们这里用联合概率推出 Viterbi 算法.

 $Z = argmax p(x_1, \dots, x_N, z_1, \dots, z_N)$ 

$$Z = \underset{Z}{\operatorname{argmax}} p(X_1, \dots, X_N, Z_1, \dots, Z_N)$$

$$= \underset{Z}{\operatorname{argmax}} p(Z_1) \prod_{n=2}^{n-1} p(Z_n | Z_{n-1}) \prod_{n=1}^{n-1} p(X_n | Z_n)$$

1到此,我们了了,max p(Z1) T p(Zn | Zn-1) T p(xn | Zn) 对其限对数 max[lug p(zi) + Žlug p(zn|Zn-i) + Z (og p(xn|Zn)] 避紅溢 支接 max 和 未和 水果

到换 max和求和证理:

 $\max_{Z_N} \left[ \cdots \max_{Z_2} \left[ \log p(x_2|Z_2) + \max_{Z_1} \left[ \log p(z_1|Z_1) + \left[ \log p(z_1) + \log p(x_1|Z_1) \right] \right] \right] \cdots \right]$ 

教育]含, W(zi) = log p(zi)+log p(xi|zi) 

只需要应用反向银跷算法,就可以得到了独性最大工序子(具体见PRML) (某案思想美加3于动态规划)寻找价值最大路径,分为看后板积频,有简单说了一下)

## 小结

(白板积频)

HMM -> time + mixture model.

时间序引 隐多是到实治多是是流谷模型。

Learning  $\Rightarrow \lambda = \operatorname{argmax} P(X|X)$  (Baum-Welch /EM)

decoding:  $p(Z_1, \dots, Z_N | X_1, \dots, X_N)$  (Viterbi)

Inference  $\begin{cases} prob \text{ of evidence}: & p(X|\lambda) = p(\chi_1, ..., \chi_N|\lambda) \text{ (Forward-Backward)} \\ filtering: & p(Z_n|\chi_1, ..., \chi_n) \rightarrow online \end{cases}$   $\leq p(Z_n|\chi_1, ..., \chi_N) \rightarrow online$ 

Smoothing:  $P(Z_n|\chi_1,...,\chi_N) \rightarrow \text{offline}$ . prediction: { P(ZNH | X1,..., XN) } (XNH | X1,..., XN)

xtf filtering,

at f smoothing

25f prediction:

 $p(Z_n|\chi_1,...,\chi_n) = \frac{\alpha(Z_n)}{p(\chi_1,...,\chi_n)} = \hat{\alpha}(Z_n)$ 

 $p(Z_n|X_1,...,X_n) = \frac{p(X_1,...,X_n,Z_n)}{p(X_1,...,X_n)} = \frac{p(X_1,...,X_n,Z_n)p(X_{n+1},...,X_n|Z_n)}{p(X_1,...,X_n)} = \frac{d(Z_n)p(Z_n)}{p(X_1,...,X_n)}$ 

 $Op(Z_{N+1}|X_1,...,X_N) = \sum_{z_N} p(Z_{N+1},Z_N|X_1,...,X_N) = \sum_{z_N} p(Z_{N+1}|Z_N) p(Z_N|X_1,...,X_N) filtering/smoothing$  $\sum_{Z_{N+1}} p(x_{N+1}, Z_{N+1} | x_1, ..., x_N) = \sum_{Z_{N+1}} p(x_{N+1} | Z_{N+1}) p(z_{N+1} | x_1, ..., x_N) prediction 0$