第六部分: 多样性

- 1、推荐系统的多样性
- 2. Maximal Marginal Relevance (MMR)
- 3、DPP(行列式点过程)

1、推荐系统的多样性

1.1 相似性的度量

1.1.1 基于物品属性标签

根据类目、品牌、关键词等

(是由cv, nlp算法推断出来的)

可以根据一级类目、二级类目、品牌计算相似度

例子:

物品i:美妆、彩妆、香奈儿

物品i:美妆、香水、香奈儿

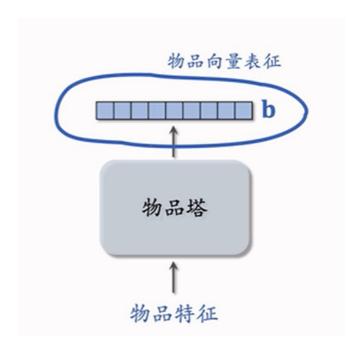
相似度: $sim_1(i,j) = 1$, $sim_2(i,j) = 0$, $sim_3(i,j) = 1$

再根据类目、品牌、关键词等设置的权重,加权计算总的相似度

1.1.2 基于物品向量表征

用召回的双塔模型学到的物品向量(不好)

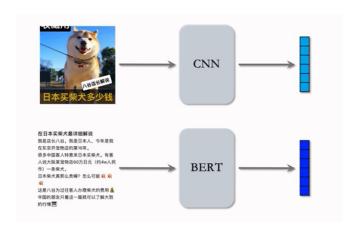
如采用内积,余弦相似度等方法



两个物品相似度高,则说明双塔模型得到的物品向量表征内积/余弦相似度高 但推荐系统头部现象很严重,新物品/长尾物品曝光和点击很少,双塔模型学不好这些 物品的表征

基于内容的向量表征(好)

(根据cv,nlp模型提取出文字和图片的向量)



难点:如何训练CNN、BERT

CLIP: 当前公认最有效的预训练方法

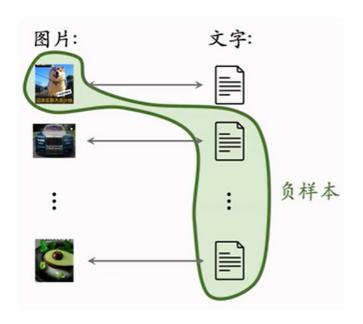
思想:对于图片-文本二元组,预测图文是否匹配

优势: 无需人工标注,小红书的笔记天然包含图片+文字,大部分笔记图文相关

1.1.3 样本选取(和batch内负样本类似):

正样本: 图片直接对应的文字

负样本: 如下图



一个batch内有m对正样本,一张图片和m-1条文本组成负样本,那么这个batch内一 共有m(m-1)对负样本

1.2 提升多样性的方法

考虑推荐系统的链路:



粗排和精排的分数用pointwise独立打分,不考虑物品之间的关联

然后对n个候选物品的打分进行排序,后处理就是从这n个候选物品(粗排n为几千,精排n为几百)选出k个,既要<mark>总分高</mark>,也需要它们有<mark>多样性</mark>

因此:

既要考虑n个候选物品的打分 $reward_1, reward_2, ..., reward_n$ 也要考虑第i个物品和第j个物品的相似度sim(i,j)

精排的后处理: 通常称为重排,它决定了哪k个物品被曝光,以及k个物品曝光的顺序

2. Maximal Marginal Relevance (MMR)

MMR先用在搜索排序,再用在推荐排序

MMR考虑的是物品间的相似度

2.1 MMR多样性算法

- (1) 已选中的物品S初始化为空集,未选中的物品R初始化为全集{1,...,n}
- (2) 选择精排分数reward;最高的物品,从R移到S



当i和选中物品i相似度很高时,对物品i的选中起到抑制作用

θ参数用来平衡物品价值和相似度,θ越大,物品价值起作用越多,多样性起作用越少

最大MR:

• Maximal Marginal Relevance (MMR) : $\operatorname*{argmax}_{i \in \mathcal{R}} \ \mathsf{MR}_i \,.$

选出最大的MR作为MMR,对应物品i从R中移动到S

(3) 对(2)操作做k-1轮循环,结束后一共选出k个物品。由于每次循环S和R的集合情况都发生了变化,因此需要重新计算MR和MMR

2.2 滑动窗口的引入

2.2.1 上面MMR计算的问题

已选中的物品越多(集合S越大),越不容易找出R中的物品i,使得i与S中的物品都不相似——即max sim(i, j)总是约等于1,导致MMR算法失效

2.2.2 解决方案

设一个滑动窗口W,比如最近选中的10个物品,用W代替MMR公式中的S



(没有必要让第30个物品和第一个物品也具有很强的不相似,因此滑动窗口的方式是 合理的)

2.3 重排的规则

2.3.1 最多连续出现k篇某种笔记

小红书推荐系统的物品分为图文笔记,视频笔记(以下数据仅用于举例,非真实)最多连续出现k=5篇图文笔记,最多连续出现k=5篇视频笔记例如,排i到i+4的全都是图文笔记,那么排在i+5的必须是视频笔记

2.3.2 每k篇笔记最多出现1篇某种笔记

运营推广笔记的精排分数会乘一个大于1的系数(boost),帮助笔记获得更多曝光

例如:为了防止boost影响体验,限制每k=9篇笔记最多出现1篇运营推广笔记

即:如果排在第i位的是运营推广笔记,那么排i+1到i+8的不能是运营推广笔记

2.3.3 前t篇笔记最多出现k篇某种笔记

排名前t篇笔记最容易被看到,对用户体验最重要(小红书的top4为首屏) 小红书推荐系统有带电商卡片的笔记,过多可能会影响体验

例如:

前t=1篇笔记最多出现k=0篇带电商卡片的笔记前t=4篇笔记最多出现k=1篇带电商卡片的笔记

2.4 MMR+重排规则

重排结合MMR与规则,在满足规则的前提下最大化MR

具体做法:每一轮先用规则<mark>排除掉R中的部分物品</mark>(防止违反规则),得到子集 R',按下面规则计算(公式不变),即可符合要求:

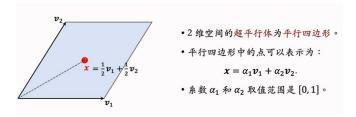
$$\underset{i \in \mathcal{R}}{\operatorname{argmax}} \left\{ \theta \cdot \operatorname{reward}_i - (1 - \theta) \cdot \underset{j \in \mathcal{W}}{\operatorname{max}} \operatorname{sim}(i, j) \right\}.$$
 把 \mathcal{R} 替换成子集 \mathcal{R}'

3、DPP(行列式点过程)

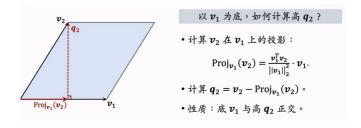
DPP的目标: 从集合中选出多样的物品,它考虑选出的物品集合的多样性,是公认的最好的推荐系统多样性算法

3.1 DPP数学基础

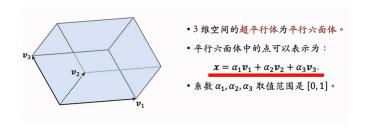
3.1.1 二维空间



平行四边形的面积计算:采用底×高的方式计算面积,即以 v_1 为底,计算高 q_2 ;以 v_2 为底,计算高 q_1 也可



3.1.2 三维空间



平行六面体的体积计算:采用底面积×高的方式计算面积,即计算平行四边形 $P(v_1,v_2)$ 的面积(它是平行六面体 $P(v_1,v_2,v_3)$ 的底),再乘以高 q_3 (垂直于地面 $P(v_1,v_2)$)

问题: 体积何时最大化,最小化?

设 v_1, v_2, v_3 都是单位向量

当3个向量正交时,平行六面体为正方体,体积最大化,vol=1

当3个向量线性相关时,体积最小化,vol=0

3.1.3 多维空间

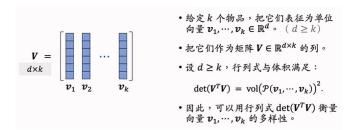
一组向量 $v_1,...,v_k\in R^d$ 可以确定一个k维超平行体:

 $P(v_1,...,v_k) = [\alpha_1 v_1 + ... + \alpha_k v_k | 0 \le \alpha_1,...,\alpha_k \le 1]$

要求 $k \le d$,比如d = 3维空间中可以有k = 2维平行四边形,但不能有k = 4维平行四边形如果 $v_1, ... v_k$ 线性相关(即某个v可以用其它v表示),那么向量将落在一个平面上,则体积vol(P)=0

3.2 DPP算法衡量物品多样性

给定k个物品,把它们表征为单位向量 $v_1,...,v_k\in R^d$,要求d≥k 用超平行体的体积衡量物品的多样性,体积介于0和1之间 如果 $v_1,...,v_k$ 两两正交,此时体积将最大化,vol=1,说明物品之间多样性好 如果 $v_1,...,v_k$ 线性相关,此时体积将最小化,vol=0,说明物品之间多样性差



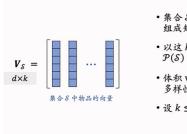
3.3 DPP多样性算法原理

精排给n个物品打分: $reward_1,...reward_n$,其中n个物品的向量表征: $v_1,...,v_n\in R^d$

从n个物品中选出k个物品,组成集合S,需要S:

价值大: 分数之和 $\Sigma_{j \in S} reward_j$ 越大越好

多样性好: S中k个向量组成的超平行体P(S)的体积越大越好



- 集合 S 中的 k 个物品的向量作为列, 组成矩阵 $V_S \in \mathbb{R}^{d \times k}$ 。
- 以这 k 个向量作为边,组成超平形体 $\mathcal{P}(\mathcal{S})$ 。
- 体积 vol(P(S)) 可以衡量 S 中物品的 多样性。
- 设 k ≤ d, 行列式与体积满足:
 det(V_s^T V_s) = vol(P(s))².

因此可以用行列式衡量向量(即物品)之间的多样性

• DPP 是一种传统的统计机器学习方法:

 $\underset{\mathcal{S}: |\mathcal{S}| = k}{\operatorname{argmax}} \ \log \det (\mathbf{\textit{V}}_{\mathcal{S}}^T \, \mathbf{\textit{V}}_{\mathcal{S}}).$

• Hulu 的论文[1] 将 DPP 应用在推荐系统:

 $\underset{\mathcal{S}: |\mathcal{S}|=k}{\operatorname{argmax}} \ \theta \cdot \left(\sum_{j \in \mathcal{S}} \operatorname{reward}_{j} \right) + (1 - \theta) \cdot \log \det(\mathbf{V}_{\mathcal{S}}^{T} \mathbf{V}_{\mathcal{S}}).$

*论文的贡献在于快速求解这个公式

将上面公式 $V_S^T V_S$ 设为 $A_S(k imes k)$

设A为n×n矩阵,它的(i, j)元素为 $a_{ij} = v_i^T v_j$

给定向量 $v_1,...,v_n\in R^d$,需要 $O(n^2d)$ 时间计算A

 $A_S = V_S^T V_S$ 为A的一个k×k子矩阵,如果 $i,j \in S$,则 a_{ij} 是 A_S 的一个元素由此:

• DPP 应用在推荐系统:

 $\underset{\mathcal{S}: |\mathcal{S}| = k}{\operatorname{argmax}} \theta \cdot \left(\sum_{j \in \mathcal{S}} \operatorname{reward}_{j} \right) + (1 - \theta) \cdot \log \det (A_{\mathcal{S}})$

- DPP 是个组合优化问题,从集合 $\{1, \cdots, n\}$ 中选出一个大小为 k 的子集 S 。
- •用S表示已选中的物品,用R表示未选中的物品,贪心算法求解:

 $\underset{i \in \mathcal{R}}{\operatorname{argmax}} \ \theta \cdot \underset{i \in \mathcal{R}}{\operatorname{reward}_{i}} \ + \ (1 - \theta) \cdot \log \det(\mathbf{A}_{\mathcal{S} \cup \{i\}}).$

 $A_{S\cup i}$ 在矩阵 A_S 基础上多一行和一列,初始状态下S只有1个物品, A_S 是1×1矩阵,我们希望红色下划线的两项都尽可能大

3.4 DPP的求解

3.4.1 暴力算法

对于单个i,计算 $A_{S\cup i}$ 的行列式需要 $O(|S|^3)$ 时间

对R中所有的i,计算行列式需要 $O(|S|^3 \cdot |R|)$

需要重复上过程k次来选择k个物品,暴力计算行列式,总时间复杂度为 $O(|S|^3 \cdot |R| \cdot k) = O(nk^4)$

因此暴力算法总时间复杂度为 $O(n^2d+nk^4)$,第一项是计算矩阵A的时间,第二项是计算行列式的时间,这个算法太慢

3.4.2 Hulu快速算法

Hulu仅需 $O(n^2d+nk^2)$ 的时间从n个物品中选出k个物品,它利用Cholesky分解来计算所有的行列式,仅需 nk^2

Cholesky分解:

- (1) 分解 $A_S = LL^T$,其中L是下三角矩阵(对角线以上元素全为0)
- (2) Cholesky分解可用于计算 A_S 的行列式

*性质:下三角矩阵L的行列式det(L)等于L对角线元素乘积

于是 $det(A_S) = det(L)^2 = \prod_i l_{ii}^2$

(3)已知矩阵 $A_S=LL^T$,则可以快速求出所有 $A_{S\cup i}$ 的Cholesky分解(每轮循环增加一行和一列,求Cholesky分解的情况变化不大),因此可以快速算出所有 $A_{S\cup i}$ 的行列式

3.5 DPP的扩展(改进)

用上述贪心算法的问题:随着集合S增大,其中相似物品越来越多,物品向量会趋近线性相关,导致行列式趋近为0,对数趋于负无穷,因而做出如下改进:

3.5.1 DPP结合滑动窗口



3.5.2 规则约束

实际推荐系统有很多规则约束,例如最多连续出5篇视频笔记(若已经连续出了5篇视频笔记,下一篇必须是图文笔记)

因此算法不能从R中选择任意物品,它必须按规则排除掉R中的部分物品,从而满足规则,得到求解公式:

• 用规则排除掉 $\mathcal R$ 中的部分物品,得到子集 $\mathcal R'$,然后求解: $\underset{i \in \mathcal R'}{\operatorname{argmax}} \; \theta \cdot \operatorname{reward}_i \, + \, (1-\theta) \cdot \log \det \big(\pmb{A}_{\mathcal W \cup \{i\}} \big).$