

差分隐私下求解近似最小割问题的算法设计

Finding Approximate Minimum Cut in Differential Privacy

吉林大学 计算机科学与技术学院 唐敖庆理科试验班



答辩人: 周宇恒



指导老师: 刘淼





差分隐私

- ➤ 医疗等数据敏感场景下,数据的使用者有责任保护信息安全。因此,研究者提出差分隐私 (Differential Privacy) 的概念来量化隐私泄露风险。
- ▶ 差分隐私关注算法输出中的个体隐私泄露。例如,对于统计平均年龄的算法,攻击者可以通过在输入 名单中添加一个人并对比两次询问的结果,来获取具体某个人的年龄这一敏感信息。
- ▶ 差分隐私要求,单个数据应当对输出结果的影响不显著。研究者往往需要向算法中加入噪声作为隐私 保护方法。



图1: 使用场景 图2: 差分隐私

 $\mathbb{P}[A(G) \in O] \le e^{\varepsilon} \mathbb{P}[A(G') \in O] + \delta$





最小割问题

- ▶ 割(*Cut*)是顶点集合的二划分,割的权重为两个点集之间的边权和。最小割(*Minimum Cut*)为图中权重最小的割,最小割问题常在拓扑结构设计与资源分配优化等场景中出现。
- ▶ 差分隐私下的最小割算法需要控制割值的误差与输出的稳定性,这给算法设计带来了挑战。
- ightharpoonup 仙人掌图表示法($\it Cactus Representation)是一种特殊的数据结构,其以规模为<math>\it O(n)$ 的稀疏化图表示了规模为 $\it O(n^2)$ 的最小割。

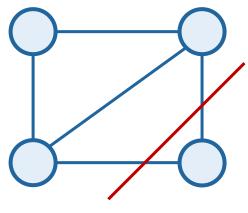


图3: 最小割

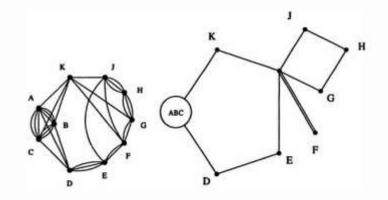


图4: 仙人掌图表示法





差分隐私

拉普拉斯机制 (Laplace Mechanism)

- ▶ 边相邻图输出的隐私化方法
- ▶ 对每个输出加入独立同分布的拉普拉斯分布噪声

指数机制(Exponential Mechanism)

- ▶ 选择最优值的隐私化方法
- ▶ 将估值函数的幂次作为权重输出结果

K优选择机制(Top-k Selection)

- ➤ 从m个值中选择前k优的隐私化方法
- ▶ 加入噪声后排序

$$f(x|\mu, b) = \frac{1}{2b} exp\left(-\frac{|x-\mu|}{b}\right)$$

图5: 拉普拉斯分布

$$Pr[y = i] = \frac{exp(-\frac{\varepsilon}{2}x_i)}{\sum_{j \in [m]} exp(-\frac{\varepsilon}{2}x_j)}$$

图6: 指数机制





最小割问题

▶ 最小割问题及相关差分隐私算法的研究已取得相当的进展,但尚未有最小割算法能够差分隐私地输出 所有最小割的集合。

算法	误差	隐私性	输出	时间复杂度
Karger 收缩算法	精确值	非DP	最小割或近似最小割集	$O(n^2 \log^3(n))$
Karger 树包装算法	精确值	非DP	最小割	$O(m\log^3(n))$
隐私最小割算法	$\Theta(\log(n)/\varepsilon)$	纯DP	最小割	指数
图隐私化算法	$\tilde{O}(\frac{\sqrt{nm}}{\varepsilon})$	近似DP	差分隐私图	多项式
仙人掌图表示法构 造算法	精确值	非DP	仙人掌图表示法, 最小割集	$O(m\log^3(n))$

图7: 现有的相关研究





标准仙人掌图表示法

▶ 本文发现: 图的仙人掌图表示法不具有唯一性

```
output();
find_connected_components();
for(int i=1;i<=circle_number;i++){
    if(circle[i].size()==1)continue;
    for(auto k2:circle[i]){//step5,由于映析出版2概章,因此用k2份积k
        int k1=add_node();
        for(auto e:E[k2]){
            if(e.sel=c/2)continue;//step10, 环边连网k1, 其它边连网k2
            int v=e.fi;
            E[v][k2]=0;
            E[k2][v]=0;
            E[k2][v]=0;
            E[k1][v]=c/2;
        }
        E[k2][k1]=c/2;
    }
    E[k2][k1]=c;//step7,k1,k2递边
    E[k1][k2]=c;
}
```

图9:核心代码

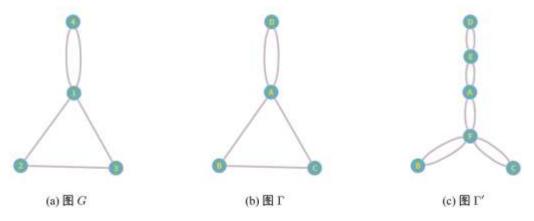


图8: 仙人掌图表示法的不唯一性

- a)分析P割与T割的性质,定义标准仙人掌图表示法, 并给出构造算法
- b) 设计仙人掌图表示法的标准化算法
- c) 完成代码验证





最小割数量敏感度分析

- > 给出高敏感度边相邻图的构造
- 基于仙人掌图表示法的结构定量分析敏感度
- ho 基于原图最小割数量 M_G 定量分析敏感度

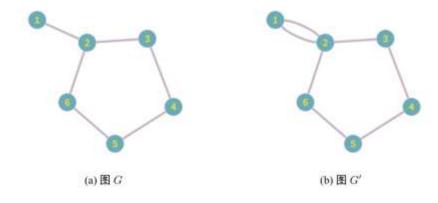


图10: n=6时的构造示例

$$M_G - \alpha_d - \min\left\{\alpha_d, \alpha_c, \frac{\alpha_g}{\alpha_r}\right\} \cdot \max\left\{0, \lfloor \frac{\alpha_r^2}{4} - 2 \rfloor\right\} \leq M_{G'} \leq M_G \qquad \qquad \frac{M_G}{2} - 1.5n \leq M_{G'} \leq M_G$$

图11: 基于仙人掌图表示法的敏感度分析结果

图11: 基于 M_G 的敏感度分析结果





差分隐私最小割算法

基于差分隐私图的算法

- ▶ 发布差分隐私图后枚举割
- \rightarrow 近似误差为 $\tilde{O}(\frac{\sqrt{nm}}{\varepsilon})$

基于k优选择机制的算法

- ▶ 枚举所有割后使用k优 选择机制
- ightharpoonup 近似误差为 $\tilde{O}\left(\frac{n\sqrt{n}}{\varepsilon}\right)$, 提供优化可能

加法近似参数的优化

- ➤ 使用指数机制提高最小割的割值并应用 Karger收缩算法缩小割的枚举范围,来降低k优选择机制的误差
- ightharpoonup 近似误差为 $\tilde{O}\left(\frac{\ln\ln(n)}{\varepsilon}\right)$





本论文的贡献

标准仙人掌图表示法

】 提出了一种仙人掌图表示法的标准化算法,算法效率高,可以直接应用于现有仙人掌图表示法的构造算法中,为隐私化提供前置条件。

最小割数量敏感度分析模型

 \triangleright 结合仙人掌图表示法分析最小割数量的敏感度,并给出最小割值相同的边相邻图的敏感度上界 $0.5M_G+1.5n$ 。

近似最小割集合输出算法

ightharpoonup 融合指数机制与 Karger 收缩算法,达成最优加性误差 $O(\frac{n \ln(n)}{\varepsilon})$ 。



感谢各位老师!





指导老师: 刘淼