## 表データのセル秘匿処理の最適化

## 南 和宏 モデリング研究系 准教授

## オンサイト利用の安全性審査



表データからの情報漏えい


表セルの1次秘匿

## 度数分布表

－最小度数ルール

## 集計表

－占有性ルール
－（n，k）－ルール
－p\％ルール
表セルの2次秘匿
－秘匿セル変数の可能範囲（秘匿インターバル）の幅 $w$ の長さが しきい値 $t$（度数分布表では1O）以上であること

|  | $\mathbf{P}_{1}$ | $\mathbf{P}_{2}$ | $\mathbf{P}_{3}$ | 合計 |
| :---: | :---: | :---: | :---: | :---: |
| $\mathrm{M}_{1}$ | $x_{l l}$ | 24 | $x_{l 3}$ | 72 |
| $\mathrm{M}_{2}$ | $x_{2 l}$ | 38 | $x_{23}$ | 116 |
| $\mathrm{M}_{3}$ | 40 | 39 | 42 | 121 |
| 合計 | 98 | 101 | 110 | 309 |

## 1．最小値問題

$a_{23}=\min x_{23}$
拘束条件：$x_{11}+x_{13}=72-24$
$x_{11}+x_{13}=72-24$
$x_{21}+x_{23}=116-38$ $x_{21}+x_{23}=116-38$
$x_{11}+x_{21}=98-40$
$x_{13}+x_{23}=110-42$ $\left(x_{11}, x_{13}, x_{21}, x_{23}\right) \geq 0$

2．最大値問題
$a_{23}=\max x_{23}$
拘束条件．$x_{11}+x_{13}=72-24$ $x_{21}+x_{23}=116-38$ $x_{21}+x_{23}=116-38$
$x_{11}+x_{21}=98-40$ $x_{11}+x_{21}=98-40$
$x_{13}+x_{23}=110-42$ $\left(x_{11}, x_{13}, x_{21}, x_{23}\right) \geq 0$

秘喏インターバル $w=\max x_{23}-\min x_{23}=68-20=48>10$

## 秘匿セル数の最小化問題

－秘匿パターン $y_{i} \in\{0,1\} \quad i=1, \ldots, n$


- 目的関数：秘匿セル数 $\sum_{i=1}^{n} y_{i}$
- 拘束条件：秘匿パターンに対応するテーブルの安全性


## Benders分割による効率化

- 主問題と部分問題に分割
- 主問題：秘匿パターンの最適化
- 部分問題：各秘匿セルの拘束条件のチェック
- 大部分の問題で効率的に実行
- アルゴリズムが終了した場合は，最適解を保証



## －主問題

Minimize $\quad \sum_{i=1}^{n} y_{i}$

$$
\text { subject to: } \quad y_{p}=1 \quad \forall p \in \mathcal{P}
$$

$$
y_{i} \in\{0,1\} \quad i=1, \ldots, n
$$

$$
v^{j T} \geq \beta^{j} \quad j \in \Phi \quad y_{i} \text { に閏する拘束条件 }
$$

（最初は空集合）
－部分問題


## 今後の課題

- 多次元テーブルへの対抗
- 差分攻撃への対策として，複数テーブル の同時処理

