### **Private Information Retrieval**

胡瀚林

May 18, 2016

- 背景
- 2 守り方
- 3 攻撃方
- 4 参考文献

- 背景
- ❷ 守り方
- ❸ 攻擊方
- 4 参考文献

### **Private Information Retrieval**



- Q:検索質問
- R(Q):質問Qの検索結果

# **Location vs Keyword**

- Location
  - 地図
  - 乗換案内
  - 近くのラストラン
- Keyword
  - ウェブ検索
  - データベース検索
  - クラウドストア検索

### AOL 事件

#### AOL質問ログ

AnonID	Query	QueryTime	ItemRank	ClickURL
4417749	care packages	2006-03-02 09:19:32	10	http://booksforsoldiers.com
4417749	care packages	2006-03-02 09:19:32	9	http://www.brandonblog.com
4417749	movies for dogs	2006-03-02 09:24:14		
4417749	blue book	2006-03-03 11:48:52	1	http://www.kbb.com
4417749	best dog for older owner	2006-03-06 11:48:24	1	http://www.canismajor.com
4417749	best dog for older owner	2006-03-06 11:48:24	5	http://dogs.about.com

2006年8月4日、AOL(American OnLine)が650,000人以上のユーザーの匿名化された検索質問口グを研究目的でリリースした。

### AOL 事件

#### AOL質問ログ

Query		ItemRank	ClickURL
care packages	2006-03-02 09:19:32	10	http://booksforsoldiers.com
care packages	2006-03-02 09:19:32	9	http://www.brandonblog.com
movies for dogs	2006-03-02 09:24:14		
blue book	2006-03-03 11:48:52	1	http://www.kbb.com
best dog for older owner	2006-03-06 11:48:24	1	http://www.canismajor.com
best dog for older owner	2006-03-06 11:48:24	5	http://dogs.about.com
	care packages care packages movies for dogs blue book best dog for older owner	care packages 2006-03-02 09:19:32 care packages 2006-03-02 09:19:32 movies for dogs 2006-03-02 09:24:14 blue book 2006-03-03 11:48:52 best dog for older owner 2006-03-06 11:48:24	care packages         2006-03-02 09:19:32         10           care packages         2006-03-02 09:19:32         9           movies for dogs         2006-03-02 09:24:14         blue book         2006-03-03 11:48:52         1           best dog for older owner         2006-03-06 11:48:24         1

- 2006年8月4日、AOL(American OnLine)が
   650,000人以上のユーザーの匿名化された検索質問口グを研究目的でリリースした。
- 2006年8月9日、ID 4417749の名前、年齢、住所 などが特定された。(?)

# **Location vs Keyword**



猫 ? 犬

- 位置間の距離は簡単に計算できるが、 単語間の距離は計算しにくい
- 単語の次元数が高い

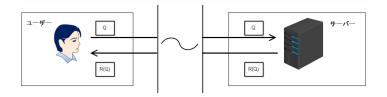


猫?

ノイズを加えにくい

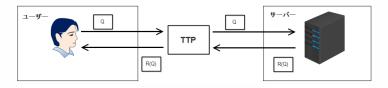
- 背景
- 2 守り方
- ❸ 攻擊方
- 4 参考文献

# **Anonymity**



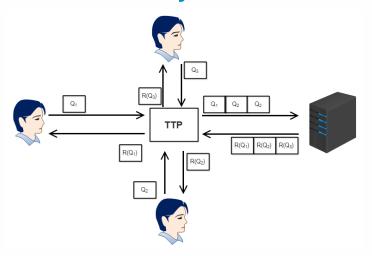
• 質問者を隠す

# **Tursted Third Party**



質問者のIPアドレスなどを隠す

# **Tursted Third Party**



• 複数の質問者を混ぜて検索する

### **Perturbation**

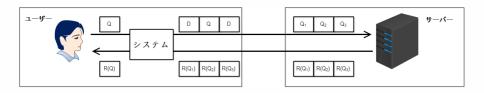
#### Location

• Geo-indistinguishability (?)

#### **Keyword**

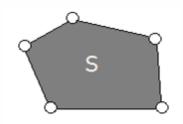
- 質問を一般化して検索する(?)
  - リンゴ ⇒ 赤 果物
- 事前に標準質問を作って、本当の質問の代わりに 使う(?)

### **Obfuscation**



• 複数の質問を混ぜて検索する

### **Obfuscation-Location**



### 定義 **(**(k, s) – privacy **(?))**

本当の位置とk-1個のダミー位置に囲まれた図形の面積がS以上ある

# **Obfuscation-Keyword (?)**

#### 問題

どうのようなダミー質問がいいダミー質問

# **Obfuscation-Keyword (?)**

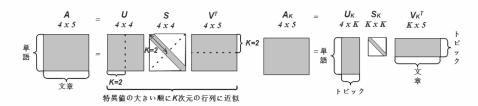
#### 問題

どうのようなダミー質問がいいダミー質問

#### Plausibly Deniable Search (?)

- 本当の質問との"距離"が遠い
- 本当の質問と似たような"確率"で提出される

# **Latent Semantic Analysis**



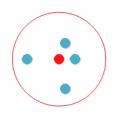
#### 潜在的意味インデキシング

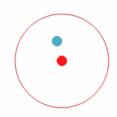
単語・文書行列 A を特異値分解  $A = USV^T$  し、U、S、V の各列 ベクトルを特異値が大きい順に K 個用いて A の低ランク近似  $A_K = U_K S_K V_K^T$  を得る。

このように低ランク分解によって、単語とトピックの関係を分析 することができる

# **Plausibly**

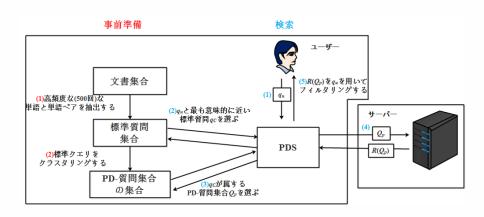
- 標準質問
- 質問ログ



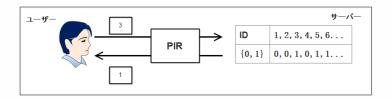


- 質問の近傍の中の質問数で"確率"、あるいは尤もらしさを計算する
- 質問数が多いほど"確率"が高いとする

# **Plausibly Deniable Search**



# **PIR** (?)



• 暗号などの手法を用いて質問の内容を完全に隠す

### 準同型暗号

#### 定義 (凖同型暗号)

二つの暗号文  $Enc(m_1)$ ,  $Enc(m_2)$  が与えられた時に、 平文や秘密鍵なしで  $Enc(m_1 \circ m_2)$  を計算できる暗号

#### 例 (加算ができる準同型暗号)

 $Enc(\cdot)$ : 暗号化  $Dec(\cdot)$ : 復号

 $Dec(Enc(m_1) \cdot Enc(m_2)) = m_1 + m_2$ 

# 凖同型暗号

#### ユーザー

#### 質問生成

```
1: Input:i*, n
2: for i = 1, ..., n : 3: if i = i^* :
```

4:  $q_i = Enc(1)$ 

5: else

6:  $q_i = Enc(0)$ 

7: return  $Q = \{q_1, \ldots, q_n\}$ 

#### 復号

- 1: input:R
- 2: return Dec(R)

#### サーバー

#### 結果計算

1: Input:  $Q, \{x_1, \ldots, x_n\}$ 

2: R = 03: **for** i = 1, ..., n:

4:  $R = R \cdot q_i^{x_i}$ 

5: return R

#### Note

 $m_1 = m_2 \Rightarrow Enc(m_1) = Enc(m_2)$  $Dec(R) = \sum_{x_{i=1}} Dec(q_i) = x_{i^*}$ 

### PIR I

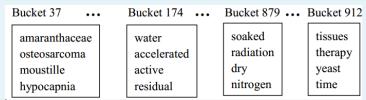
- 1995 Chor et al. : Multiserver PIR
  - 情報理論から見ると single-database PIR ができない
- 1997 Kushilevitz and Ostrovsky : computational single-database PIR
  - quadratic residuosity computational assumption
  - 通信量: O(2√lognloglogN)
- 1999 Cachin et al. : s-PIR
  - Φ hiding number theoretic assumption
  - 通信量: O(log<sup>8</sup>n)
- 2000 Kushilevitz and Ostrovsky : Private Block Retrieval
  - Naor Yung one way 2 to 1 trapdoor permutations
  - Goldreich Levinhard corepredicates
  - 通信量: n cn/2k + O(k²)

### PIR II

- 2005 Gentry and Ramzan : Multiserver PIR
  - Φ hiding number theoretic assumption
  - 通信量: O(log²n)
- 2007 Aguilar-Melchor and Gaborit : computationally-efficient PIR
  - lattice based
  - a few thousand bit-operations per bit in the database
  - 2010 Olumofin and Goldberg:応答時間は普通の方法の 千分の一くらい
- 2013 Yi et al. : PBR
  - Fully homomorphic encryption
  - 通信量: (γ + γ/)
  - 計算量: (γ² + γ/2)
  - 計算時間:2min
  - 通信時間: 4.5s(100 Mb/second)

### **Obfuscation + PIR**

# **Embellishing Text Search Queries to Protect User Privacy (?)**



質問ではなく単語ごとにダミーを加える

### Obfuscation + PIR

amaranthaceae osteosarcoma moustille hypocapnia

water accelerated active residual radiation dry nitrogen tissues therapy yeast time

```
q = \{\langle amaranthaceae, E(0) \rangle, \langle osteosarcoma, E(1) \rangle, ... \} t_i : 単語 i d_j : 文章 j L_i : t_i の検索結果 <math>p_{ij} : d_j に対して t_i の score
```

#### Query processing by the search engin

```
1: Input:Embellished query q

2: Let R = \phi

3: for all \langle t_i, E(u_i) \rangle \in q:

4: for all \langle d_j, p_{ij} \rangle \in L_i:

5: if \exists \langle d_j, E(score_j) \rangle \in R:

6: E(score_j) = E(score_j) \cdot E(u_i)^{p_{ij}}

7: else

8: Insert \langle d_j, E(u_i)^{p_{ij}} \rangle into R

9: return R
```

- 背景
- 9 守り方
- 3 攻撃方
- ▲ 参考文献

- 背景
- ② 守り方
- ❸ 攻擊方
- 4 参考文献

# **Bibliography I**