## 質問者のプライバシーを保護 する特許デーだベース検索 (研究紹介)

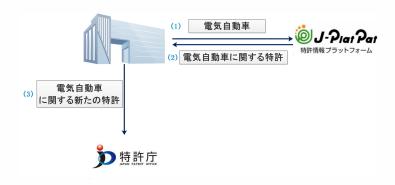
中川研 M2 胡 瀚林 指導教員:中川 裕志 教授

2016年7月1日

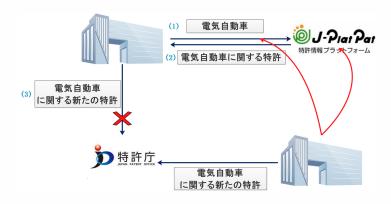
- 背景紹介
- 2 既存研究
- 3 プライバシー分析
- 4 参考文献

- 背景紹介
- ② 既存研究
- 3 プライバシー分析
- 4 参考文献

### 特許検索



### 特許検索



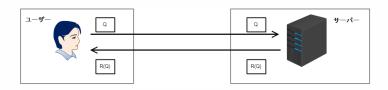
#### 特許検索質問

メタノールを燃料とする車載用燃料電池システムおよび車

メタノール 水蒸気 反応 水素 透過 膜 自立 燃料 電池 システム 供給 ガスアノード カソード 空気 排出

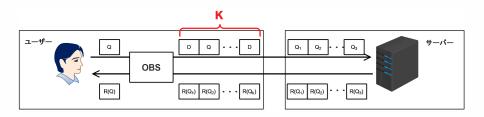
- 検索質問は単語(名詞)の集合である
- 質問に含む単語数が多い
  - ウェブ検索:2.35 特許検索:20.1
- 専門用語が多い

### テキスト検索



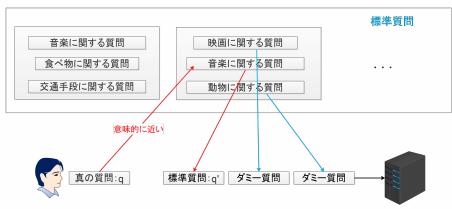
- 検索質問 Q:単語の集合
- 質問Qの検索結果R(Q):文章の集合

#### **Obfuscation Search**



- 真の質問とK-1個真の質問と区別できないダ ミー質問と同時に検索する
- サーバーが真の質問を見つける確率が1/k

#### Obfuscation Search:例



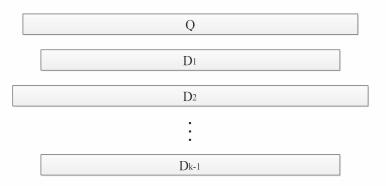
- 実践的には長い質問に対応できない
- 質問 q' を使うことより検索の精度と再現率が下がる

### 目標

- 長い質問に対応できる
- 専門用語が多いダミーを生成できる
- 検索の精度と再現率を維持できる

- 背景紹介
- 2 既存研究
- 3 プライバシー分析
- 4 参考文献

# **Embellishing Text Search Queries to Protect User Privacy (PDX10)**

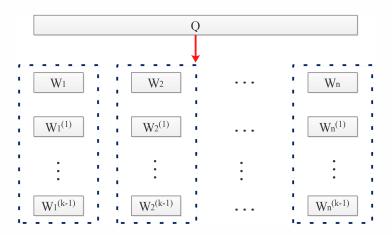


真の質問である可能性がある質問数:K

### **ETS**



#### **ETS**



真の質問である可能性がある質問数: $K \rightarrow K^n$ 

### テキスト検索

 $Q ext{W1} ext{W2} ext{Wn}$ 

単語  $W_i$  に対して文章  $d_j$  のスコア: $s_{ij}$  質問 Q に対して文章  $d_j$  のスコア: $s_j = \sum_{i \in Q} s_{ij}$  スコアが上位 m 個にある文章を質問 Q の検索結果として返す

#### 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 (加算ができる凖同型暗号)

E(·): 暗号化 D(·): 復号

- ランダム性:E(m) ≠ E(m)
- $E(m_1) \cdot E(m_2) = E(m_1 + m_2)$
- $E(m)^q = E(m \cdot q), q \in \mathbb{Z}^+$

#### 質問検索-ETS

$$\mathbf{Q} = \begin{bmatrix} W_{1}^{(1)}, E(u_{1}^{(1)}) \\ W_{1}^{(2)}, E(u_{1}^{(2)}) \\ \vdots \\ W_{1}^{(k)}, \dot{E}(u_{1}^{(k)}) \end{bmatrix}$$

$$W_2^{(1)}, E(u_2^{(1)})$$
 $W_2^{(2)}, E(u_2^{(2)})$ 
 $\vdots$ 
 $W_2^{(k)}, \dot{E}(u_2^{(k)})$ 

$$\begin{array}{c} W_{n}^{(1)}, E(u_{n}^{(1)}) \\ W_{n}^{(2)}, E(u_{n}^{(2)}) \\ \vdots \\ W_{n}^{(k)}, E(u_{n}^{(k)}) \end{array}$$

$$u_i^{(k)} = \begin{cases} 0 \ i, k \notin Q^* \\ 1 \ i, k \in Q^* \end{cases}$$

単語  $W_i^{(k)}$  に対して文章  $d_j$  のスコア: $s_{ikj}' = E(u_i^{(k)})^{(s_{ikj})} = E(u_i \cdot (s_{ikj}))$  質問 Q に対して文章  $d_j$  のスコア: $s_j = \prod_{i,k \in Q} s_{ikj}' = E(\sum_{i,k \in Q^*} s_{ikj})$  スコアが 0 ではない文章を全部返す

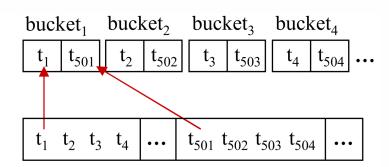
スクリーンショット

#### Synset 02068974-n 1 Jpn: 海豚, ドルフィン, イルカ 🥠 Ena: dolphin Ipn: くちばしのような鼻先を持つ様々な小型歯クジラ各種; ネズミイルカよりも大きい; 3 Eng: any of various small toothed whales with a beaklike snout; larger than porpoises: Hype: toothed whale Hypo: delphinus delphis white whale grampus griseus bottlenose dolphin pilot whale sea wolf river dolphin porpoise Hmem: delphinidae

- 1 synset番号(synset offset)
- · 2 同義語(synonym)
- 3 定義文·例文(gloss)
- 4関連synsetとのリンク
- 5 他の言語資源とのリンク
- 6 面像

単語を意味ごとに分類するデータベース リンクを持つ synset を隣に並ぶことにより、すべての名詞を一列 に並ぶ: t1 t2 t3 ... t1000

### 単語列



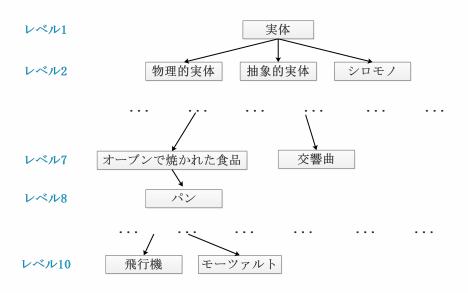
単語列

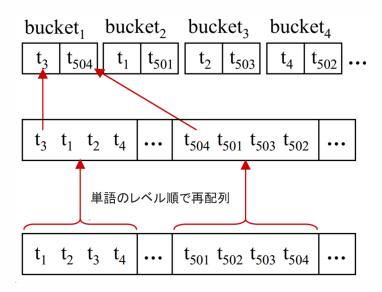
スクリーンショット



- 1 synset番号(synset offset) • 2 同義語(synonym) • 3 定義文・例文(gloss)
- 4関連synsetとのリンク5他の言語資源とのリンク
- 6 画像

実体/entity 以外全部の名詞の上位語が唯一に存在する 上下位関係を枝とすると、Wordnet 中の名詞が木の形になる





- 背景紹介
- 2 既存研究
- 3 プライバシー分析
- 4 参考文献

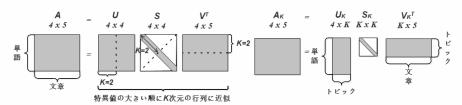
### クエリ分析

メタノール	水蒸気	反応	水素	透過	膜	 燃料
衡平	グンバイムシ	水力	上唇	ドアロック	沈殿	 ベーキングバウダー
ルシタニア	ファースト	テアトル	水素	認知心理学	膜	 運転者
メタノール	水蒸気	反応	長引かせること	透過	組織図	 燃料
分限者	カランツ	意味合	発明品	イーサネットケーブル	原稿	黒泥土

真の質問の単語は全部燃料電池と関係あるが、ダミー 単語の意味がバラバラである

もし単語が意味によって分類できるなら、燃料電池と 関係がある単語が他のクラスに属する単語の数より多 いことが考えられる

### **Latent Semantic Indexing**



#### 潜在的意味インデキシング

単語・文書行列 A の (i,j) 番目の要素は i 番目の単語が j 番目の文章に出現した回数である

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

 $A_K$ の(i,j)番目の要素はi番目の単語とj番目のトピックの関係を表す

### 国際特許分類

#### A61C 5/08A

セクション:A サブセクション : 61 クラス: C メイングループ:5 サブグループ:08 健康および娯楽 医学または獣医学:衛生学 歯科:口腔または歯科衛生 歯の充填または被覆 歯冠:その製造; 口中での歯冠固定

今回は同じ分類に属する全部の文章を1文章として LSIを行った

### メイントピック攻撃

メタノール	水蒸気	反応	水素	透過	膜	燃料
衡平	グンバイムシ	水力	上唇	ドアロック	沈殿	 ベーキングパウダー
ルシタニア	ファースト	テアトル	水素	認知心理学	膜	 運転者
メタノール	水蒸気	反応	長引かせること	透過	組織図	 燃料
分限者	カランツ	意味合	発明品	イーサネットケーブル	原稿	 黒泥土

#### メイントピック攻撃

- ダミーを含んでいる質問のメイントピックを確定 する
- 各単語バケツの中,メイントピックと一番関係強 い単語を真の質問単語にする

#### 主意味攻擊:例



	t <sub>1</sub> (食べ物)	t <sub>2</sub> (音楽)	t <sub>3</sub> (交通手段)
w₁(モーツァルト)	0	1	0
w <sub>2</sub> (交響曲)	0	1.5	0
w <sub>3</sub> (パン)	1.5	0	0
w₄(飛行機)	0	0	1

ユーザー質問:モーツァルト 交響曲

$$\ell_Q = \ell_{w_1} + \ell_{w_2} + \ell_{w_3} + \ell_{w_4} = (1.5, 2.5, 1)$$
  
 $Maintopic = argmax_t\ell_Q[t] = t_2$ 

#### 主意味攻擊:例

モーツァルト
飛行機



	t <sub>1</sub> (食べ物)	t <sub>2</sub> (音楽)	t <sub>3</sub> (交通手段)
W <sub>1</sub> (モーツァルト)	0	1	0
W <sub>2</sub> (交響曲)	0	1.5	0
w <sub>3</sub> (パン)	1.5	0	0
w <sub>4</sub> (飛行機)	0	0	1

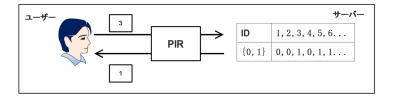
ユーザー質問:モーツァルト交響曲

$$\ell_{w_1}[t_2]=1>\ell_{w_4}[t_2]=0$$
  $\ell_{w_3}[t_2]=0<\ell_{w_2}[t_2]=1.5$   $Q^*=\{モーツァルト,交響曲\}$ 

### プライバシー分析

重複を除いた単語数	2,973,096
文章数	3, 496, 253
質問数	2,908
質問平均単語数	21.0
主意味攻撃成功率	90.1%

### **Prive Information Retrieval(OI07)**



• 暗号などの手法を用いて質問の内容を完全に隠す

### 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: 
$$R = 0$$
  
3: **for**  $i = 1, ..., n$ :

3: **for** 
$$i = 1, ..., n$$
  
4:  $R = R \cdot q_i^{x_i}$ 

5: return R

#### Note

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

### 性能

	OBS	OBS+PIR	PIR
サーバーの協力	不要	?	必要
安全性	弱い	?	強い
スピード	速い	?	遅い

安全性はOBSより強い、スピードはPIRより速い中間 手法がほしい

- 背景紹介
- 2 既存研究
- 3 プライバシー分析
- 4 参考文献

#### Bibliography I

Rafail Ostrovsky and William E. Skeith Iii.

A Survey of Single-Database Private Information Retrieval: Techniques and Applications. In Tatsuaki Okamoto and Xiaoyun Wang, editors, *Public Key Cryptography PKC 2007*, number 4450 in Lecture Notes in Computer Science, pages 393–411. Springer Berlin Heidelberg, April 2007.

DOI: 10.1007/978-3-540-71677-8\_26.

HweeHwa Pang, Xuhua Ding, and Xiaokui Xiao.

Embellishing Text Search Queries to Protect User Privacy.

Proc. VLDB Endow., 3(1-2):598–607, September 2010.