

【VLDB2013勉強会】

Session 12 : Spatial and Text

担当:姜(名古屋大学)

Session 12 : Spatial and Text 担当:姜(名大)

Direction-Preserving Trajectory Simplification

Cheng Long, Raymond Chi-Wing Wong (HKUST)

DPTS → 方向保存型の軌跡の簡略化

▶ 既存研究: 位置保存型の簡略化

▶ 問題点

簡略化される前、軌跡が類似
 簡略化された後、軌跡が類似しない

▶ 前提

▶ 方向の許容誤差 ϵ_t

$$\epsilon(T') = \max_{1 \leq k < m} \epsilon(\overline{p_{s_k} p_{s_{k+1}}})$$

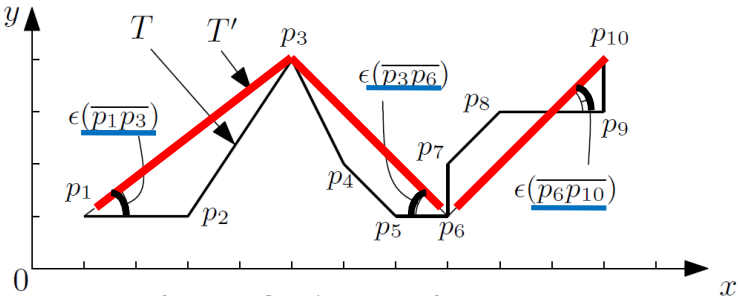
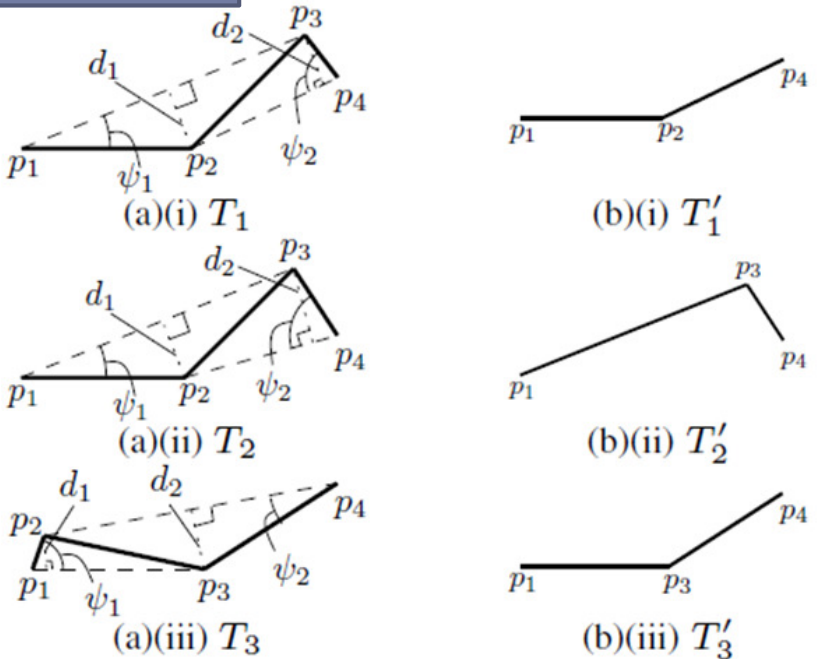
例: $T' = (p_1, p_3, p_6, p_{10})$

$$\epsilon(\overline{p_1 p_3}) \quad \epsilon(\overline{p_3 p_6}) \quad \epsilon(\overline{p_6 p_{10}})$$

$$\epsilon(T') = \max \{0.644, 0.785, 0.785\} = 0.785$$

▶ 問題定義

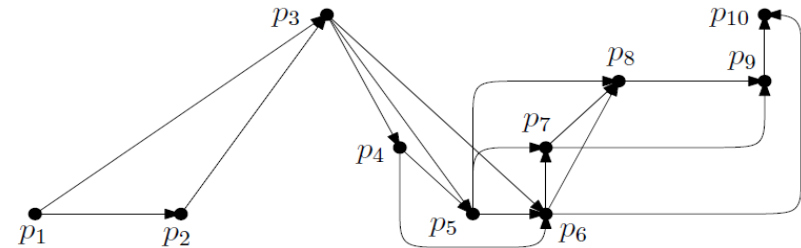
- ▶ Input: 軌跡データ T , 許容誤差 ϵ_t
- ▶ Output: 最小サイズの ϵ_t -簡略化の $T \rightarrow T'$



提案手法: SPアルゴリズム

▶ Step1: グラフ $G_{\epsilon t}(V,E)$ を構築

- ▶ T中のpositionを一つ一つVに入れる
- ▶ $\mathcal{E}(p_i,p_j) \leq \epsilon t$ の場合、エッジ (p_i,p_j) を作成



▶ Step2: $G_{\epsilon t}$ 上で p_1 から p_n までの最短経路を発見

- ▶ 経路のエッジの数は経路の長さとなる
- ▶ 最短経路は最小サイズの簡略化された軌跡となる

例:

$$\epsilon t = \pi / 4 = 0.785,$$

$$T' = (p_1, p_3, p_6, p_{10})$$

▶ Step3: 最短経路を用いてDPTSを生成

時間複雑度

- ▶ Step1: $\mathcal{E}(p_i,p_j) \leq \epsilon t$ 誤差計算 $O(n^2)$ 、比較演算 $O(n)$ 、全体が $O(n^3)$ になる
- ▶ Step2: BFS $O(|V|) = O(n)$, $O(|E|) = O(n^2)$, $O(|V|+|E|) = O(n^2)$
- ▶ Step3: 最短経路をDPTSに変換 $O(n)$

} $O(n^3)$

空間複雑度

- ▶ $G_{\epsilon t}(V,E)$ を維持するために、 $O(|V|+|E|)$ の空間は必要となる



性能強化の技術

① 実際の改善: G_{ϵ_t} ではなく、BFSで必要なエッジだけを構築

- ▶ L-length集合 H_L (起点からの距離がL)と未訪問position集合を維持
- ▶ H_{L-1} 中の p_i , U中の p_j , $\mathcal{E}(p_i, p_j) \leq \epsilon_t$ 且つ p_j が p_n ではない場合 p_j をUから H_L に移動

② 複雑度の改善: $\mathcal{E}(p_i, p_j) \leq \epsilon_t$

- ▶ **概念:** 実行可能な方向範囲 \rightarrow fdr

$$fdr(T[i, j] | \epsilon_t) = \bigcap_{i \leq h < j} fdr(\overline{p_h p_{h+1}} | \epsilon_t)$$

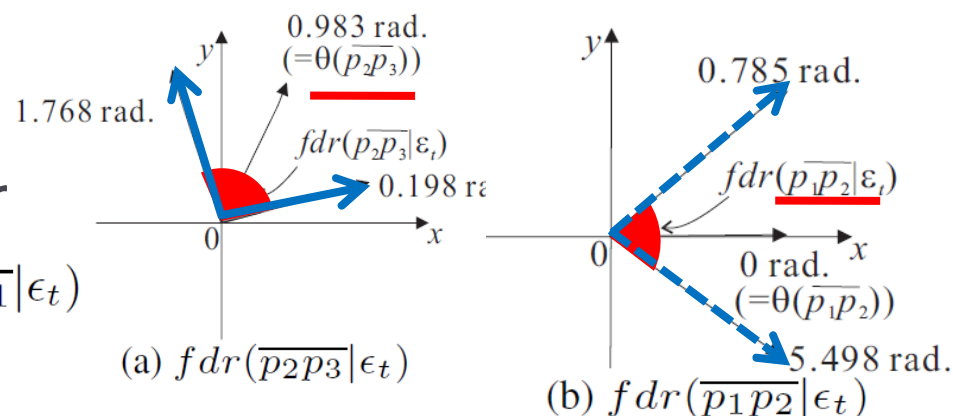
例: $fdr(p_1, p_2) = |5.498, 0.785|$

$$fdr(p_2, p_3) = |0.198, 1.768|$$

$$fdr(T[1, 3]) = (p_1, p_2) \cap (p_2, p_3) = |0.198, 0.785|$$

- ▶ **定理:** $\mathcal{E}(p_i, p_j) \leq \epsilon_t \Leftrightarrow \theta(p_i, p_j) \text{ in } fdr(T[i, j])$

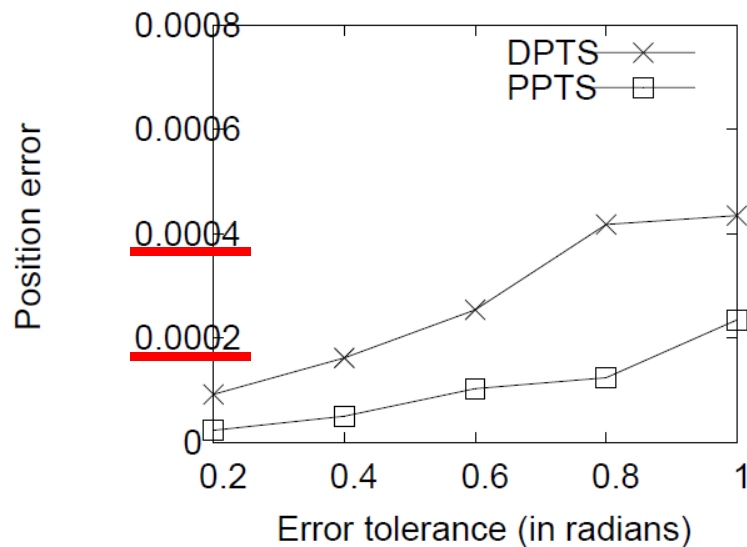
- ▶ fdr断片数の最大値は C 、計算時間は $O(C)$
- ▶ $\mathcal{E}(p_i, p_j) \leq \epsilon_t$ の計算時間は $O(n) \rightarrow O(C)$



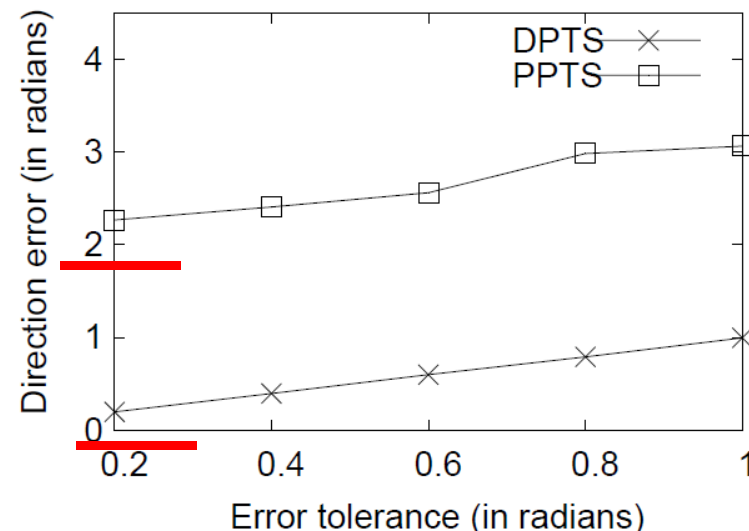
| | 時間複雑度 | 空間複雑度 |
|-----|------------------|----------------------------|
| ① | $O(n^3)$ | $O(n)$ |
| ② | $O(C \cdot n^2)$ | $O(C \cdot n + V + E)$ |
| ①+② | $O(C \cdot n^2)$ | $O(C \cdot n)$ |

実験評価

- ▶ DPTS(方向保存型) vs PPTS(位置保存型)
 - ▶ 位置誤差の差は小さいが、方向誤差の差は大きい



(a) Position error



(b) Direction error

結論

- DPTSはある程度位置情報を保存できる
- PPTSは方向情報を保存できない