

I481F 計算幾何学特論レポート (1)

2014年11・12月

上原隆平 (uehara@jaist.ac.jp)

出題: 11月15日(土)

提出期限: 11月29日(土)9:20

Note(注意): レポートには氏名, 学生番号, 問題, 解答を忘れずに書くこと. 提出は11月29日(土)9:20に紙で直接手渡してもよいし, それ以前に email で送付してもよい. email で送るときは必ず PDF ファイルで送ること.

以下の問題から1問選んで答えよ.

問題 1(5 ポイント): 単純多角形 P が点列 $P = (p_0, p_1, \dots, p_{n-1}, p_n = p_0)$ で与えられたとする. 各点 p_i の座標は (x_i, y_i) とする. この点列は反時計回りに P をたどっていると仮定する. また一般に多角形はいつでも耳を持つとする. このとき, 多角形 P の面積が $\frac{1}{2} \sum_{i=0}^{n-1} x_i(y_{i+1} - y_{i-1})$ で与えられることを証明せよ.

問題 2(5 ポイント): 単純多角形 P が点列 $P = (p_0, p_1, \dots, p_{n-1}, p_n = p_0)$ で与えられたとする. この点列は反時計回りに P をたどっていると仮定する. このとき, 多角形 P が凸多角形であることを判定する線形時間アルゴリズムを与えよ.

問題 3(5 ポイント): 講義で説明した Jarvis のアルゴリズムの詳細 (特に「紐をかけていく要領」の部分) を説明せよ. どのようにプログラムとして実装すればよいか.

問題 4(5 ポイント): いわゆるマスター定理について調査せよ. それに基づいて, 分割統治に基づく凸包を求めるアルゴリズムが $O(n \log n)$ 時間で実行できることと, 中央値を求めるアルゴリズムが $O(n)$ 時間で実行できることを示せ (注意: 前者の実行時間 $T_1(n)$ は $T_1(n) = 2T_1(n/2) + O(n)$ で, 後者の実行時間 $T_2(n)$ は $T_2(n) = T_2(n/5) + T_2(3n/4) + O(n)$ であった. これらは本質的にどう違うのか?)