

TME3. Diamètre et rectangle minimum.

BM Bui-Xuan

1 IMPORTANT : Enveloppe convexe

Terminer l'implantation d'au moins un des deux algorithmes Jarvis et Graham (modifié) décrits en TME2 avant de continuer.

2 Diamètre

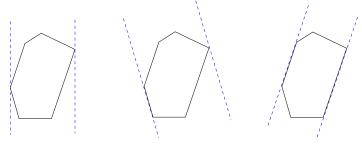
Problème du diamètre d'un ensemble de points : Le diamètre d'un ensemble de points est défini comme la distance maximum entre deux points appartenant à l'ensemble. Il peut être calculé par un algorithme naïf en temps quadratique (à implanter ! voir TME1). Notre objectif est d'améliorer ce temps de calcul.

Soit un ensemble S de points dans le plan.

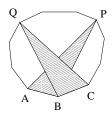
2.1 Algorithme Shamos : de la théorie...

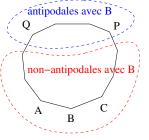
Exercice 1 - Paires antipodales

Une paire $\{A, B\}$ de points de S est antipodale s'il existe 2 droites parallèles passant respectivement par A et B telles que la bande du plan entre ces deux droites contient (au sens large) tous les points de S.



- 1. Montrer que toute paire antipodale est composée de deux points de l'enveloppe convexe de \mathcal{S} .
- 2. Montrer que le diamètre de S est égale à la distance maximum entre les deux points d'une paire antipodale de S.
- 3. Soient A, B, C trois points successives sur l'enveloppe convexe de S. Soient P et Q les deux points de l'enveloppe convexe de distance maximum par rapport aux droites \overline{AB} et \overline{BC} . On admet le résultat suivant : les paires antipodales contenant B sont exactement celles contenant un point à mi-chemin entre P et Q suivant l'ordre des points de l'enveloppe convexe.





Avec cette méthode, on est ammené à comparer des distances entre un point et une droite passant par deux autres points de S. Proposer une méthode de test ne faisant pas apparaître des racines carrées, avec le produit vectoriel.

4. Proposer les étapes principales d'un algorithme calculant le diamètre de S.

2.2 ... à la pratique

Exercice 2

- 1. Implanter le calcul du diamètre via les paires antipodales.
- 2. Analyser sa complexité. On admet que le nombre de paires antipodales est linéaire en le nombre de points de S.

3 Rectangle minimum

S'inspirer de l'implantation de l'algorithme Shamos (ci-dessus) et proposer une implantation de l'algorithme Toussaint vu en cours.

Annexe : pseudo-code erroné pour le calcul de la liste des paires antipodales d'un polygone convexe donné par contour positif

Clause de non-responsabilité: Le pseudo-code suivant est distribué gratuitement et sans aucune garantie. Il est à utiliser aux risques et périls propres à l'utilisateur.

```
Output : la liste de toutes les paires antipodales du polygone.  \mathcal{A} \leftarrow \emptyset \\ k \leftarrow 2 \\ \textbf{tantque} \ \text{distance}(p_k, \overline{p_n p_1}) < \text{distance}(p_{k+1}, \overline{p_n p_1}) \ \textbf{faire}: \\ k \leftarrow k+1 \\ i \leftarrow 1 \\ j \leftarrow k \\ \textbf{tantque} \ i \leqslant k \ \text{et} \ j \leqslant n \ \textbf{faire}: \\ \textbf{tantque} \ \text{distance}(p_j, \overline{p_i p_{i+1}}) < \text{distance}(p_{j+1}, \overline{p_i p_{i+1}}) \ \text{et} \ j < n \ \textbf{faire}: \\ \mathcal{A} \leftarrow \mathcal{A} \cup \{(p_i, p_j)\} \\ j \leftarrow j+1 \\ \mathcal{A} \leftarrow \mathcal{A} \cup \{(p_i, p_j)\} \\ i \leftarrow i+1 \\ \textbf{retourner} \ \mathcal{A}
```

Input : p_1, p_2, \dots, p_n le coutour positif d'un polygone convexe.