

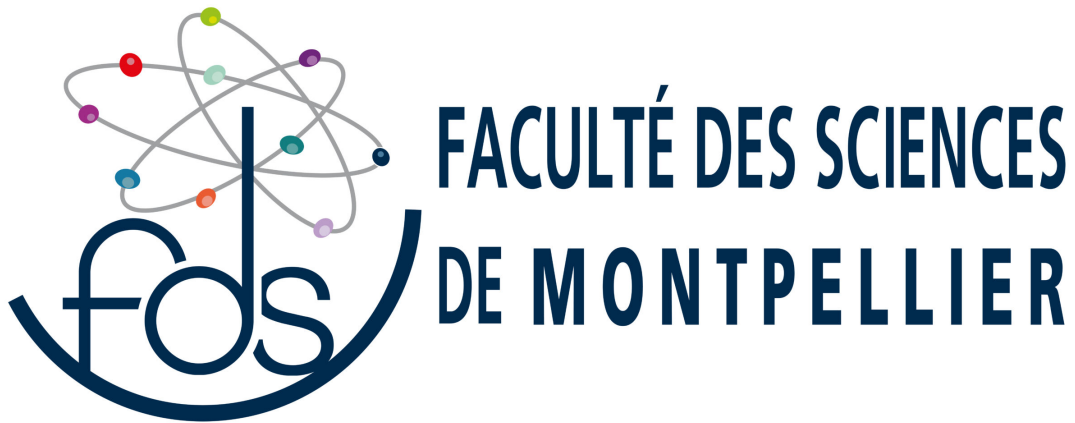
UNIVERSITÉ DE MONTPELLIER

M1 - IMAGINE - Modelisation et Geométrie Discrète
Compte Rendu TP7 - Enveloppe convexe

Etudiant :
Guillaume Bataille

Encadrant :
Noura FARAJ
Marc HARTLEY

Année 2022-2023



Sommaire

1	Orientation de trois points dans le plan	2
1.1	Determinant	2
1.2	Det sign	2
1.3	Tour	2
1.4	Test des méthodes précédentes	3
2	Algorithme d'enveloppe convexe : Graham	6
2.1	Pré requis : Compare	6
2.2	Pré requis : MinY	7
2.3	Pré requis : Tri	7
2.4	Algorithme de Graham ($O(n \log n)$)	7
3	Mesure Empiriques	11
4	Mise à jour dynamique de l'enveloppe convexe	12
4.1	Update en $O(k)$ après ajout d'un point dans V	12
4.2	Update en $O(n)$ après le retrait d'un point dans EC	12
5	ISSUES et ESSAI	13

1. Orientation de trois points dans le plan

1.1 Determinant

```
1  // v1 et v2 sont des vecteurs du plan représentés par leurs coordonnées en 2D
2  static determinant(v1, v2) {
3      // todo
4      return v1.x * v2.y - v1.y * v2.x;
5  }
```

1.2 Det sign

```
1  static detSign(v1, v2) {
2      //todo
3      let det = this.determinant(v1, v2);
4      let detsign;
5      if (det == 0) detsign = 0;
6      else det > 0 ? (detsign = 1) : detsign = -1;
7      return detsign;
8  }
```

1.3 Tour

```
1  static tour(o, p1, p2) {
2      //todo
3      let v1 = this.vecteur(o, p1);
4      let v2 = this.vecteur(o, p2);
5
6      return this.detSign(v1, v2);
7  }
```

1.4 Test des méthodes précédentes

```
1  run() {
2      this.d.init();
3      this.d.setModelSpace(...this.getModelSpace());
4      this.d.drawPoints(this.getPoints(), false);
5
6      //todo
7      let key = "tour";
8      let p = this.getPoints();
9      if (key == "tour") {
10         let n = this.getPoints().length;
11         let i;
12         console.log(n);
13         for (i = 0; i < n - 2; i += 3) { // 3 par 3 points et on ignore le dernier cas
14             this.d.drawTour(
15                 Coord2D.tour(p[i], p[i + 1], p[i + 2]),
16                 [p[i], p[i + 1], p[i + 2]],
17                 true
18             );
19         }
20         if (n != i) {
21             // Si on a un nombre non multiple de 3 de points
22             this.d.drawTour(
23                 Coord2D.tour(p[n - 3], p[n - 2], p[n - 1]),
24                 [p[n - 3], p[n - 2], p[n - 1]],
25                 true
26             );
27         }
28     }
29 }
30
31 /* VERSION BOUCLE SUR TOUT LES SOMMETS (utilisé plus tard)
32 let n = this.getPoints().length;
33 console.log(n);
34 for (let i = 0; i < n - 1; i++) {
35     for (let j = i; j < n; j++) {
36         for (let k = i; k < n; k++) {
37             if (k != j) {
38                 this.d.drawTour(
39                     Coord2D.tour(p[i], p[j], p[k]),
40                     [p[i], p[j], p[k]],
41                     true
42                 );
43             }
44         }
45     }
46 }
47 */
```

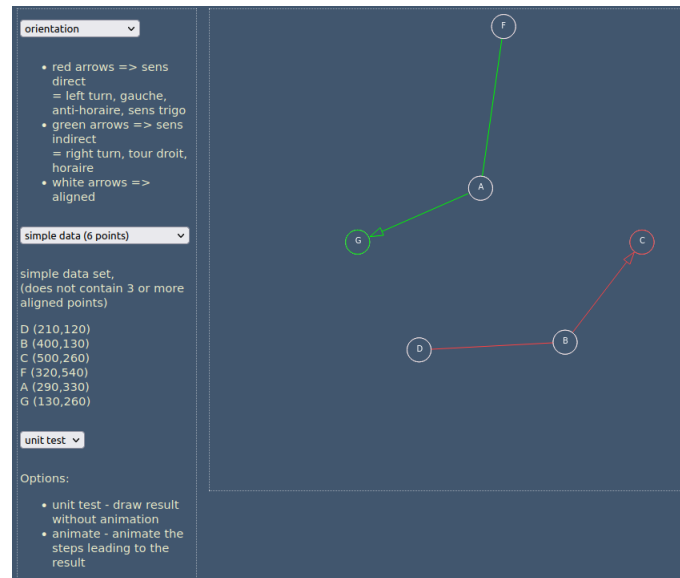


FIGURE 1.1 – Test avec simple data - 6 points

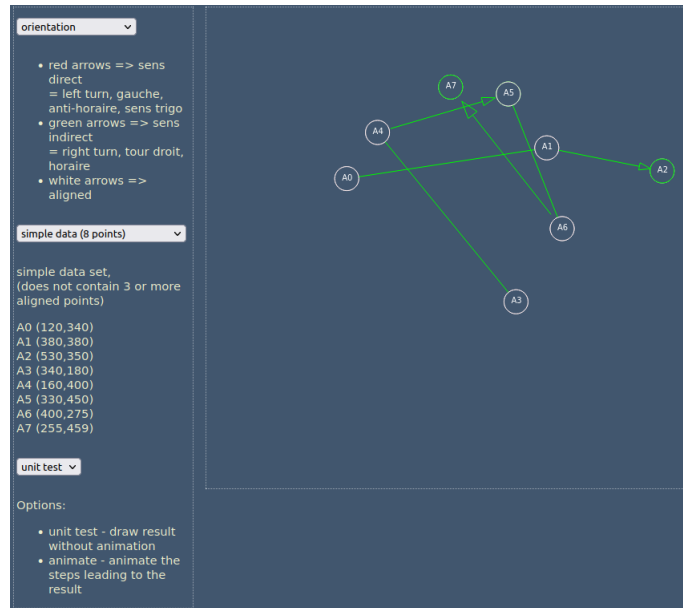


FIGURE 1.2 – Test avec simple data - 8 points

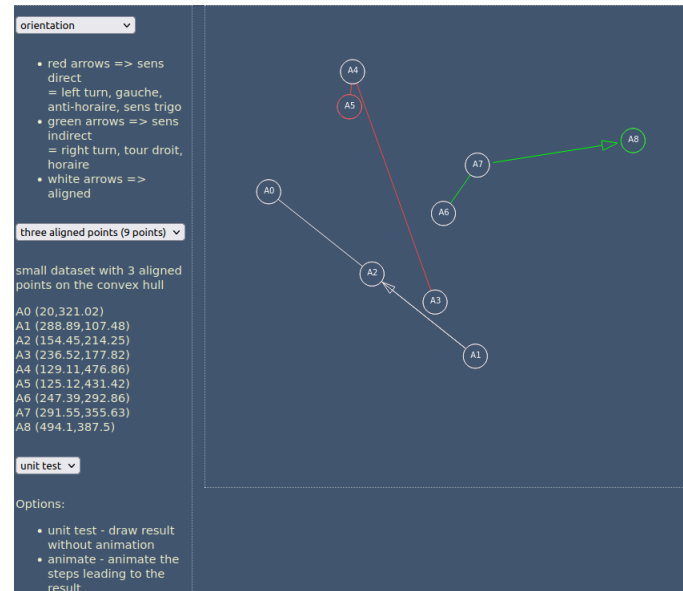


FIGURE 1.3 – Test avec three aligned points - 9 points

2. Algorithme d'enveloppe convexe : Graham

2.1 Pré requis : Compare

```
1  static compare(origine, p1, p2) { // Permet de comparer deux vec en fct d'un pivot dans le sens trigo
2      //todo
3      // vec_x est la base avec laquelle on va créer nos angles
4      let vec_x = Coord2D.vecteur(new Coord2D(0, 0, "O"), new Coord2D(1, 0, "X"));
5
6      let vec1 = Coord2D.vecteur(origine, p1);
7      let vec2 = Coord2D.vecteur(origine, p2);
8
9      let dot_prod1 = vec1.x * vec_x.x + vec1.y * vec_x.y;
10     let len_vec1 = Math.sqrt(vec1.x ** 2 + vec1.y ** 2);
11     let cos1 = dot_prod1 / len_vec1; // Cos1 de l'angle entre le vecteur x et le vecteur 1
12
13     let dot_prod2 = vec2.x * vec_x.x + vec2.y * vec_x.y;
14     let len_vec2 = Math.sqrt(vec2.x ** 2 + vec2.y ** 2);
15     let cos2 = dot_prod2 / len_vec2; // Cos2 de l'angle entre le vecteur x et le vecteur 2
16
17     //Recupère les angles1 et 2
18     let angle1 = Math.acos(cos1);
19     let angle2 = Math.acos(cos2);
20
21     // Si l'angle est négatif on le rends positif en faisant un 2pi tour
22     if (angle1 < 0) angle1 += Math.PI * 2;
23     if (angle2 < 0) angle2 += Math.PI * 2;
24
25     // Comme l'angle 1 et le 2 ont pour base x :
26     if (angle1 < angle2) { // Si angle 1 < angle 2, alors ils se suivent et sont bien ordonnés (return 1)
27         return 1;
28     } else if (angle2 < angle1) { // Si angle 1 > angle 2, alors ils ne sont pas ordonnés (return -1)
29         return -1;
30     } else { // S'il sont égaux, alors ils sont alignés (return 0);
31         return 0;
32     }
33 }
34
```

Malheureusement je n'arrive pas a faire le visuel pour tester la fonction compare;

2.2 Pré requis : MinY

```
1  static findMinIdx(points) {
2      //todo
3      let current_minY = Number.MAX_SAFE_INTEGER; // On prends un Y très très grand comme minY de base
4      let current_min_id;
5
6      for (var i = 0; i < points.length; i++) { // pour tout les points
7          if (points[i].y < current_minY) { // Si le point courant est plus petit que le minY courant
8              current_minY = points[i].y; // Il devient le nouveau minY courant
9              current_min_id = i; // Et on récupère son indice
10         }
11     }
12     return current_min_id; // On retourne son indice
13 }
```

2.3 Pré requis : Tri

```
1  tri(min, points) {
2      let triRadial = new TriRadial(points, min); // Appel a triRadial qui fait appel à un tri par tas
3      return triRadial.V;
4  }
```

2.4 Algorithme de Graham ($O(n \log n)$)

```
1  algoGraham(points) {
2
3      // Initialisation
4      let min = Coord2D.findMinIdx(points); // Recup l'indice du minY
5
6      let points_copy = points.map((x) => x); // Copie de points
7      points_copy.splice(min, 1); // Retire le min de l'ensemble
8
9      let sorted_points = this.tri(points[min], points_copy); // On trie par rapport a min
10     let candidates = sorted_points.map((x) => x); // Recopier les points triés
11     candidates.push(points[min]); // Ajout de min en fin de liste
12
13     let result = [points[min], candidates[0]];
14     let n = candidates.length;
15     let m = result.length;
16 }
```



```

17   for (let k = 1; k <= n - 1; k++) { // Pour chaque élément hors pivot
18       let t;
19       while (
20           m >= 2 &&
21           (t = Coord2D.tour(result[m - 2], result[m - 1], candidates[k])) <= 0
22       ) {
23           if (t == 0) {
24               new Error("alignment", result[m - 2], result[m - 1], candidates[k]);
25           }
26           result.pop();
27           m = result.length;
28       }
29       result.push(candidates[k]);
30       m = result.length;
31   }
32   return result;
33 }
34

```

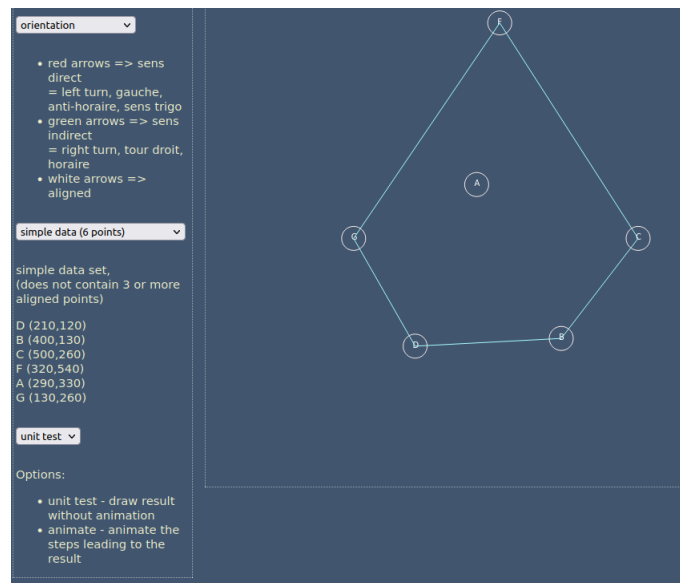


FIGURE 2.1 – Algo Graham - 6 points

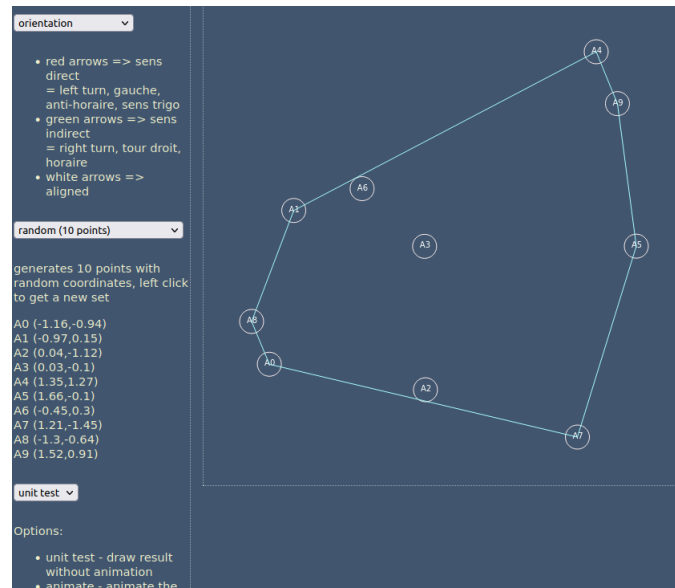


FIGURE 2.2 – Algo Graham - 10 points

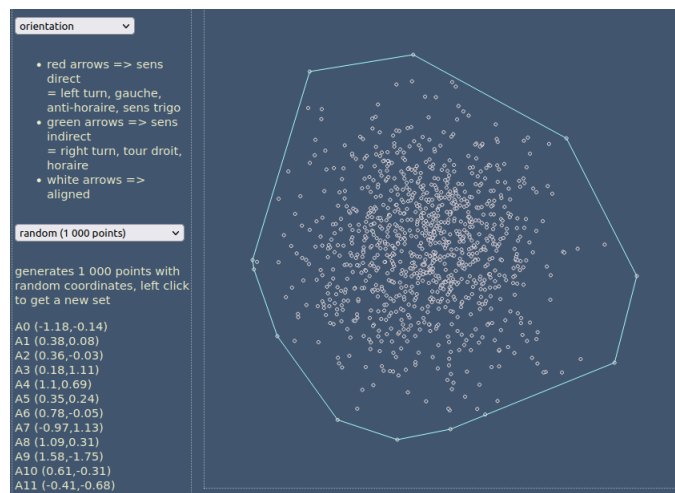


FIGURE 2.3 – Algo Graham - 1000 points

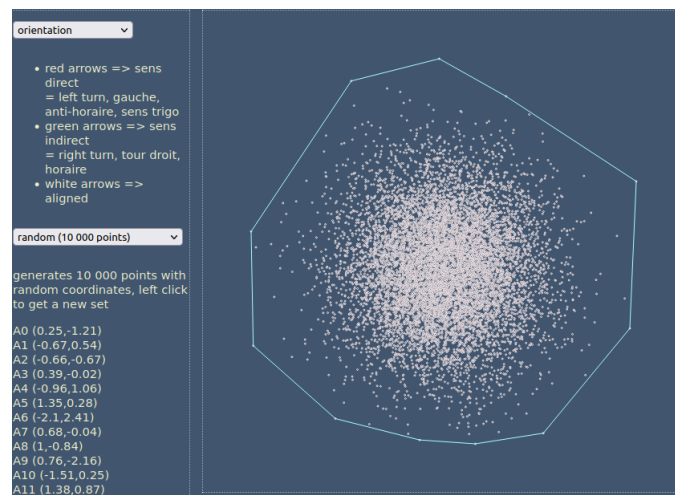


FIGURE 2.4 – Algo Graham - 10 000 points

3. Mesure Empiriques

```
1 // POUR ALGO DE COMPLEXITE  $O(n^3)$  -> AFFICHAGE DANS LA CONSOLE
2 Tour en  $O(n^3)$  a pris 14 millisecondes pour 6 elements.
3 Tour en  $O(n^3)$  a pris 35 millisecondes pour 8 elements.
4 Tour en  $O(n^3)$  a pris 41 millisecondes pour 10 elements.
5 Tour en  $O(n^3)$  a pris 25053 millisecondes pour 100 elements.
6 Pour 1000 elements cela semble prendre une eternité...
```

```
1 // POUR ALGO GRAHAM  $O(n \log n)$  -> AFFICHAGE DANS LA CONSOLE
2 Graham a pris 3 millisecondes pour 6 elements.
3 Graham a pris 3 millisecondes pour 8 elements.
4 Graham a pris 5 millisecondes pour 10 elements.
5 Graham a pris 7 millisecondes pour 100 elements.
6 Graham a pris 24 millisecondes pour 1000 elements.
7 Graham a pris 61 millisecondes pour 10000 elements.
```

Pour $n = 100$ on a :

$n^3 = 1\,000\,000$

$n \log n = 200$

Rapport théorique de 5000 entre 1000000 et 200.

Rapport réel de 3571 entre 25000 et 7.

On est bien dans cet ordre de grandeur avec 3500 et 5000.

Les ordres de grandeurs des complexités sont donc bien réelles.

4. Mise à jour dynamique de l'enveloppe convexe

Soit V un ensemble de points et EC l'ensemble de points dans V formant l'enveloppe convexe.
Soit k le nombre de points dans EC et n le nombre de points dans V .

4.1 Update en $O(k)$ après ajout d'un point dans V

Pour tout k_i dans EC :

—On teste entre newpoint et k_{i+1} lequel conserve EC comme convexe

——Si c'est newpoint ———On fait le nouveau lien

——Fin si

—Fin balaiement

Fin pour

4.2 Update en $O(n)$ après le retrait d'un point dans EC

Le point retiré était à l'indice k_x

On a $E[k_i]$ précédant $E[k_x]$ et $E[k_{ii}]$ le suivant de k_x

Soit $j = 0$

Tant que $j \neq ii$ $j < n$:

—Si V_i et V_j sont toujours convexe

——On ajoute V_j dans EC entre V_i et V_{ii} ;

—Fin si

Fin tant que

5. ISSUES et ESSAI

J'ai essayé d'implémenter un algo $O(n^3)$ (Demi plan) mais je n'ai pas réussi à le faire (et a dégager du temps pour le faire). C'est notamment une difficulté de compréhension de l'algo en lui même qui m'a coincé.

Il me manque donc les exos suivants :

- 2 demi plan

(Mal compris l'algo) - 3 Yarvis

(Manque de temps) - 8 Intersection

(Manque de temps et mal compris ce qui était demandé ici)