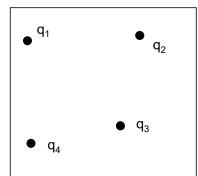
- Partitionnement du plan en régions à partir de points
  - Répond à un problème majeur de la géométrie :
    - Représentation de relations de distance entre objets et de phénomènes de croissance
      - ex:
        - · pour modéliser cristaux ou autres structures,
        - · pour planifier mouvement
        - · Pour rechercher les plus proches voisins
        - Rq: présence à l'état naturel: carapace de tortue, cou réticulé de girafe ...
    - ⇒Diagrammes de proximité
  - Voronoï mathématicien russe le 1er à formaliser cette notion
    - ⇒Diagrammes de Voronoï
  - Delaunay a continué ces travaux

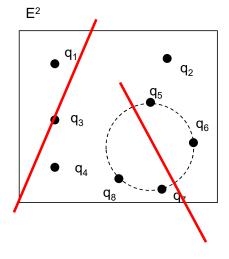


#### Diagramme de Voronoï

- Soit le plan E<sup>2</sup>, on définit un ensemble de n **sites** (points de E<sup>2</sup>).
- Un **site** est un point privilégié de E<sup>2</sup>
- On note  $S_n = \{q_1, q_2, ..., q_n\}$  un ensemble de n **sites** de  $E^2$ .
- On considère l'ensemble d'indice I tel que I = {1, 2, ..., n}
- Les sites sont dits en "position générale ":
  - Il ne peut y avoir 3 sites alignés
  - Il ne peut y avoir plus de 3 sites sur un même cercle

 $E^2$ 

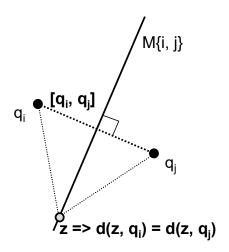






#### Diagramme de Voronoï

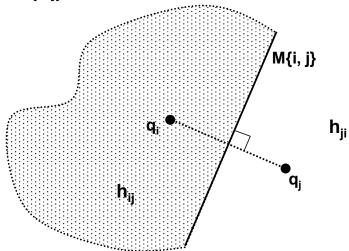
- On considère deux sites q<sub>i</sub> et q<sub>i</sub> de E<sup>2</sup>.
- On considère  $d(q_i, q_i)$  la distance Euclidienne entre les sites  $q_i$  et  $q_i$ .
- Alors la médiatrice du segment [q<sub>i</sub>, q<sub>j</sub>], notée M{i, j}, est le lieu des points de E<sup>2</sup> à égal distance de q<sub>i</sub> et de q<sub>i</sub>





#### Diagramme de Voronoï

- On définit le ½ **espace** associé à q<sub>i</sub> et q<sub>i</sub> par:
  - $h_{ij}$  = { $z \in E^2 / d(z, q_i) \le d(z, q_j)$ }, cad, les points de  $E^2$  plus près de  $q_i$  que de  $q_j$
  - On a donc:  $E^2 = h_{ij} \cup h_{ji}$  et  $h_{ij} \cap h_{ji} = M\{i, j\}$

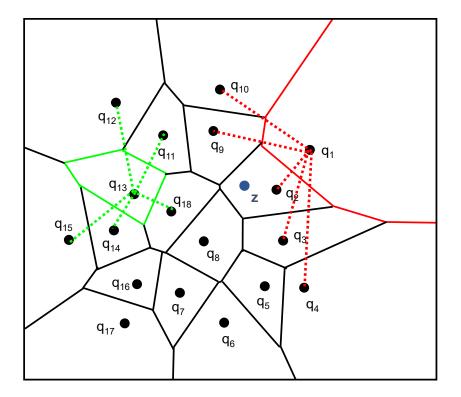




- Diagramme de Voronoï
  - Quelles sont les questions que l'on peut se poser ?
    - Étant donné un point quelconque z de E<sup>2</sup>, quel est le site de S<sub>n</sub> le plus proche de z ?
    - Étant donné un site q<sub>i</sub> de S<sub>n</sub>, quels sont les sites de S<sub>n</sub> {q<sub>i</sub>} " les plus proches " de q<sub>i</sub>?
    - Quel est le plus proche voisin de q<sub>i</sub>?
  - La réponse à ces questions est donnée par le diagramme de Voronoï

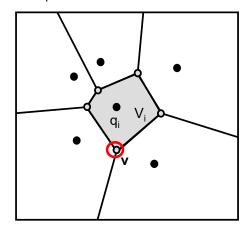


- Diagramme de Voronoï
  - Quel est le site le plus proche de Z ?
  - Quels sont les sites " les plus proches " de q<sub>13</sub> ?
  - Quel est le site le plus proche de q<sub>1</sub> ?

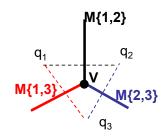




- Diagramme de Voronoï
  - La **cellule** ou le polygone de Voronoï associé au site q<sub>i</sub> se note V<sub>i</sub> où :



• v est un sommet de Voronoï, intersection des médiatrices

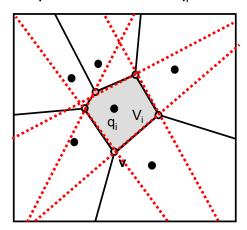




- Diagramme de Voronoï
  - cellule ou le polygone de Voronoï associé au site qi:

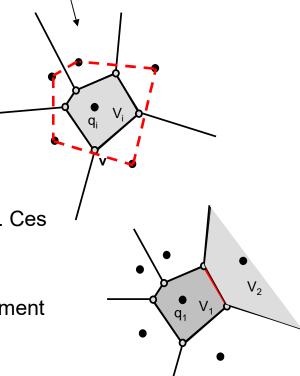
$$Vi = \bigcap_{j \in I - \left\{i\right\}} h_{ij}$$

• C'est donc l'intersection de tous les demi-plans contenant q<sub>i</sub>.



• V<sub>i</sub> est donc la région de E<sup>2</sup> où les points sont plus proches de q<sub>i</sub> que tous les autres sites de S<sub>n</sub>.

- Diagramme de Voronoï (suite)
  - Propriétés des cellules de Voronoï
    - Quel que soit i ∈ à I, V<sub>i</sub> est convexe
       <u>Preuve</u> : 1 cellule est l'intersection de ½ plans
    - V<sub>i</sub> est un polygone, éventuellement non "fermé" constitué d'arêtes. Ces arêtes sont des segments des médiatrices M{i, j}
    - Chaque arête de la frontière d'une cellule est partagée par exactement 2 cellules.



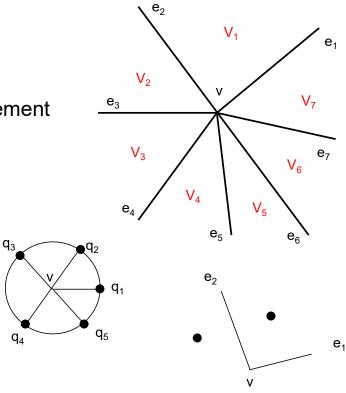
Polygone non "fermé" /
Cas q<sub>i</sub> est şur enveloppe convexe



- Diagramme de Voronoï (suite)
  - Propriétés des cellules de Voronoï
    - Chaque sommet v de Voronoï est le point de rencontre d'exactement 3 médiatrices.

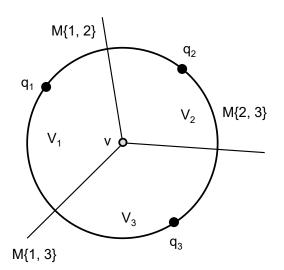
#### Preuve

- Soit v le point de rencontre de k médiatrices e<sub>1</sub>, ..., e<sub>k</sub> avec k > 1.
- Les médiatrices sont ordonnées de manière polaire autour de v.
   On peut donc associer une cellule par secteur polaire
- v est donc équidistant de k sites
  - Si k ≥ 4, v est le centre du cercle circonscrit aux k sites. Impossible car les points sont en position générale.
  - Si k < 3, il y a au moins 1 cellule dégénérée (contient 2 sites) et non convexe (le point v ne peut donc exister)
- D'où k = 3



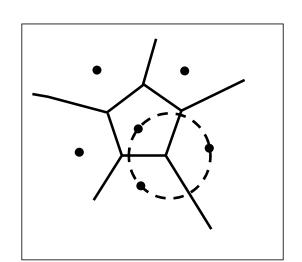


- Diagramme de Voronoï (suite)
  - Propriétés des cellules de Voronoï
    - Corollaire: Chaque sommet v<sub>i</sub> de Voronoï est le centre du cercle circonscrit à exactement 3 sites dont q<sub>i</sub>.
    - C'est un cercle de Voronoï, noté C(v). Son intérieur est noté  $\dot{D}(v)$
    - Théorème: Pour tout sommet v de V<sub>i</sub>,
      - $\dot{D}(v)$  ne contient aucun autre site
      - S' il existait un site  $q_4$  à l'intérieur de  $\vec{D}$  (  $\nu$  ) alors  $q_4$  serait plus près de v que v n'est près de  $q_1$ ,  $q_2$ ,  $q_3$
      - v appartiendrait alors à V<sub>4</sub> et pas à V<sub>1</sub> ∩ V<sub>2</sub> ∩ V<sub>3</sub> comme c'est le cas ici.

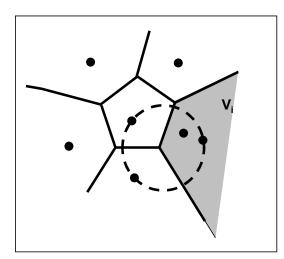




- Diagramme de Voronoï (suite)
  - Propriétés des cellules de Voronoï



Ce sont des cellules de Voronoï



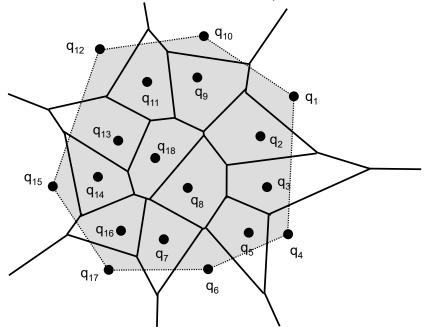
V<sub>i</sub> n'est pas une cellule de Voronoï



https://www.cgal.org/



- Diagramme de Voronoï (suite)
  - Propriétés des cellules de Voronoï
    - Rôle de l'enveloppe convexe
      - V<sub>i</sub> est non bornée si et seulement si q<sub>i</sub> est sur la frontière de l'enveloppe convexe de S<sub>n</sub>.





- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Le diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub> est l'ensemble des cellules de Voronoï de S<sub>n</sub>.

$$DV(S_{\scriptscriptstyle n}) = \bigcup_{i \in I} V_{\scriptscriptstyle i}$$

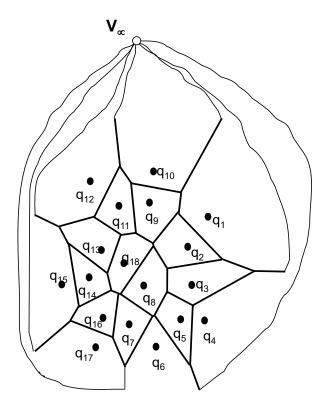
- C'est donc une subdivision convexe de E<sup>2</sup> comportant n faces.
  - Les faces sont des cellules de Voronoï associées à chaque site
  - Les arêtes sont des segments de médiatrices des sites q<sub>1</sub>,...,q<sub>n</sub>.
  - Les sommets sont de degré 3 (sommets de Voronoï) et sont le centre de cercles circonscrits à exactement à 3 sites.



- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Le DV de S<sub>n</sub> est un graphe planaire de degré 3 :
    - · ayant n faces
    - $2(n-1) nb_{ec}$  sommets  $(nb_{ec}$  est le nombre de sites sur l'enveloppe convexe)
    - $3(n-1) nb_{ec}$  arêtes



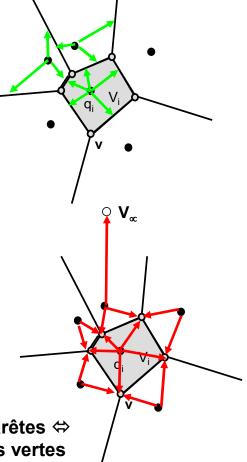
- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Démonstration
    - $n_f + n_s n_a = 2$  (Euler)
    - $n_s = n + 1$  avec n = nb de sites
      - car toutes les arêtes " infinies " sont reliées à un sommet de Voronoï à l'infini (ν<sub>∞</sub>).
    - n<sub>f</sub> = n (autant de faces que de sites )
    - D'où n +  $n_s n_a = 1$



Graphe planaire connecté auquel on peut appliquer la formule d'Euler



- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Démonstration (suite)
    - Si on relie par une flèche verte chaque site aux arêtes de la cellule associée
      - Comme chaque arête est commune à deux faces
      - On a 2 n<sub>a</sub> flèches vertes
    - Si on relie par une flèche rouge chaque site aux sommets de la cellule associée
      - On a (nb<sub>ec</sub> + 3 n<sub>s</sub> )flèches rouges



1 polygone à *m* sommets a *m* arêtes ⇔ Nb flèches rouges = nb flèches vertes



- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - On a donc:

• 
$$2 n_a = nb_{ec} + 3 n_s$$

• 
$$n_s + n - n_a = 1 \Leftrightarrow n_s = 1 - n + n_a$$

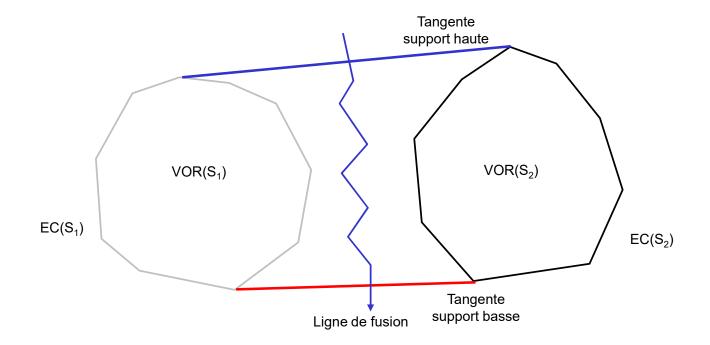
- D'où
  - $2 n_a = nb_{ec} + 3 3n + 3 n_a$
  - D'où  $n_a = 3n nb_{ec} 3 = 3 (n 1) nb_{ec}$
- $n_a = n_s + n 1 \Leftrightarrow n_s = n_a n + 1$
- $n_s = 3n 3 nb_{ec} n + 1$
- $n_s = 2(n-1) nb_{ec}$
- Donc le nombre de sommets et d'arêtes ne dépendent que du nombre de sites total (n) et du nombre de sites sur l'enveloppe convexe de S<sub>n</sub> (nb<sub>ec)</sub>.



- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Algorithmes de construction
    - L'intersection commune d'un ensemble de n ½ plans peut être calculée en O(n log(n)) => pour une cellule de Voronoï
    - ⇒Si on a n cellules alors complexité O(n² log(n))
    - Algorithme de division et fusion (Shamos 75) en O(nlog(n))
    - Algorithme de Fortune (87): Algorithme de balayage (O(nlog(n) => optimal car pb de tri de n nombres est réductible au problème de calcul de diagramme de Voronoï)
      - Balayage du plan par une ligne horizontale l
      - Information maintenue = parties du diagramme de Voronoï (dont leurs sites sont au dessus de l) ne peuvent être changées par les sites au dessous de l



- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Division et fusion : Principe





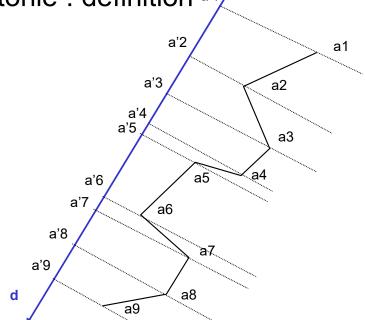
- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Division et fusion : Procédure VOR(S<sub>n</sub>)

```
\begin{array}{l} \text{si n} = 1 \\ \text{VOR}(S_n) = \text{point} \\ \text{si n} = 2 \\ \text{VOR}(S_n) = \text{médiatrice} \\ \text{si n} = 3 \\ \text{VOR}(S_n) \text{ dont le sommet= intersection de 3 médiatrices} \\ \text{Sinon} \\ \text{Trier } S_n \text{ en fonction des x} \\ S_1 = S_n \ / \ 2 \\ S_2 = S_n \ - \ S_1 \\ \text{DV}_1 = \text{VOR}(S_1) \\ \text{DV}_2 = \text{VOR}(S_2) \\ \text{Fusion}(\text{DV}_1, \text{DV}_2) \end{array}
```

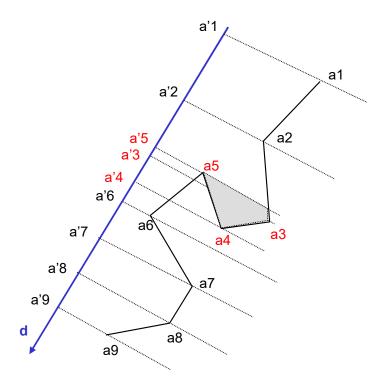


Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>

• Monotonie : définition a'1/



Ligne brisée = suite monotone identique à la suite monotone de ses projetés sur d ⇒Ligne brisée est monotone / d ⇒Ligne brisée non monotone / verticale

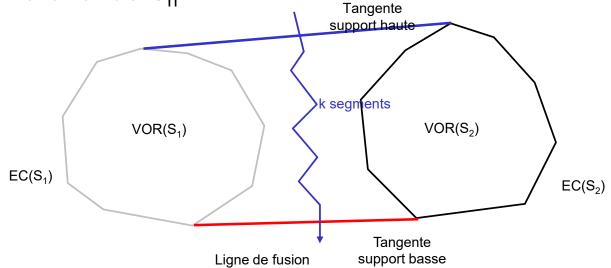


Ligne brisée = suite monotone différente de la suite monotone de ses projetés sur d => Ligne brisée non monotone par rapport à d



Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>

fusion



La ligne de fusion est monotone par rapport à la direction  $\Delta$  (ici,  $\Delta$  est une droite verticale)

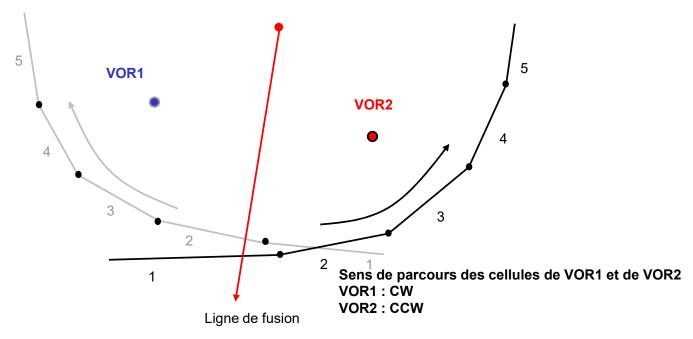
- ⇒on ne revient jamais en arrière
- ⇒On ne teste qu'une seule fois chaque cellule de chaque côté

(si k segments => k tests à droite + k tests à gauche = 2k avec k égal au pire à n/2 (n: nb de sites)

 $\Leftrightarrow$  2 \* n/2 => n  $\Leftrightarrow$  fusion linéaire (O(n)))

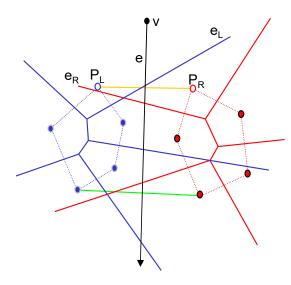


- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - fusion
    - Sens de parcours des cellules candidates à la fusion pour minimiser le nombre de tests et obtenir une fusion en O(n)





- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Fusion Initialisation
    - P<sub>L</sub> = pt gauche de l'EC(S<sub>1</sub>)
    - P<sub>R</sub> = pt droit de l'EC(S<sub>2</sub>)
    - e = médiatrice (P<sub>L</sub>, P<sub>R</sub>) depuis l'infini
    - v = point à l'infini
    - e<sub>L</sub> = première arête de la frontière de V(P<sub>L</sub>) dans le sens CW
    - e<sub>R</sub> = première arête de la frontière de V(P<sub>R</sub>) dans le sens CCW

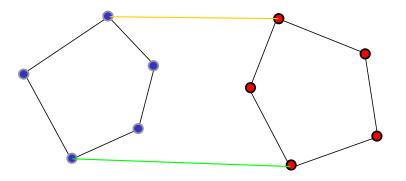




- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - fusion

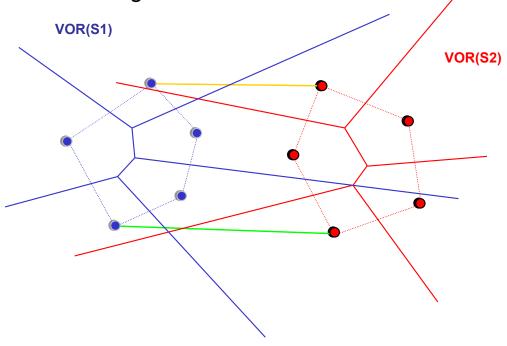


- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Exemple de déroulement de l'algo de fusion





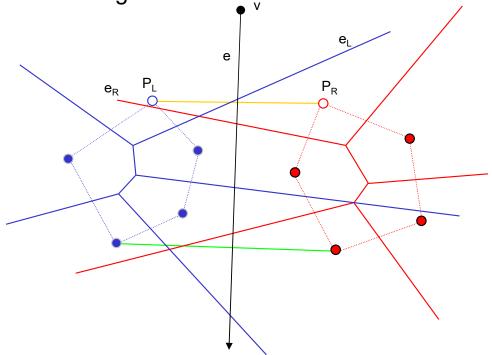
- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Exemple de déroulement de l'algo de fusion





• Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>

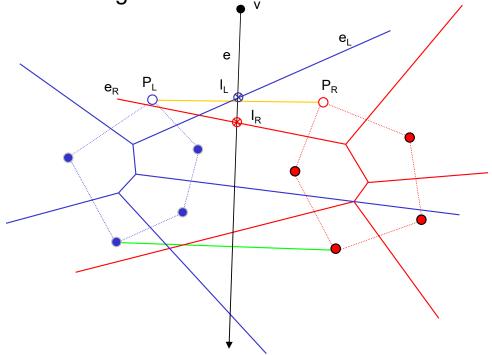
• Exemple de déroulement de l'algo de fusion





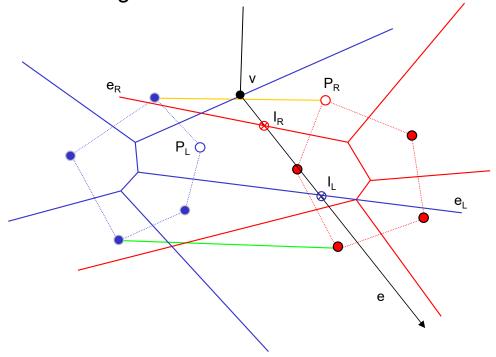
• Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>

• Exemple de déroulement de l'algo de fusion



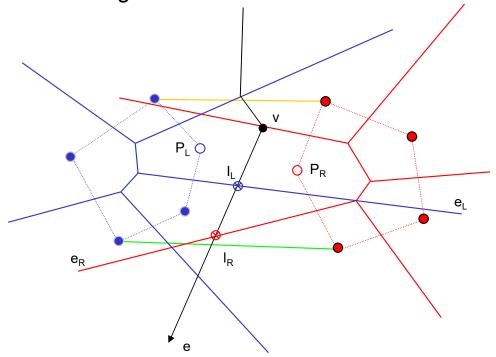


- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Exemple de déroulement de l'algo de fusion



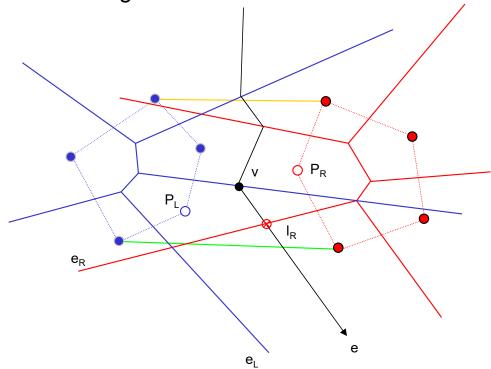


- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Exemple de déroulement de l'algo de fusion



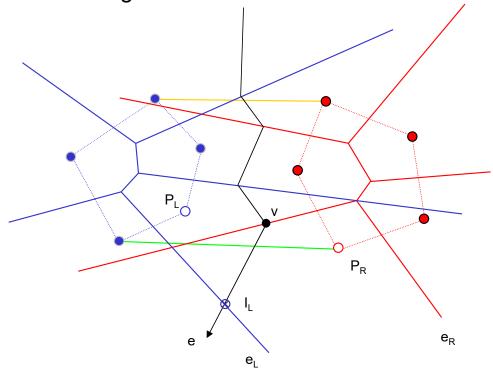


- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Exemple de déroulement de l'algo de fusion



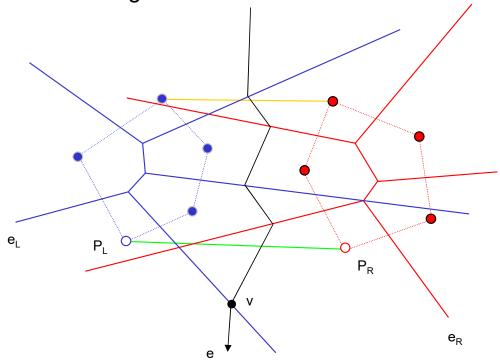


- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Exemple de déroulement de l'algo de fusion





- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Exemple de déroulement de l'algo de fusion





- Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>
  - Exemple de déroulement de l'algo de fusion

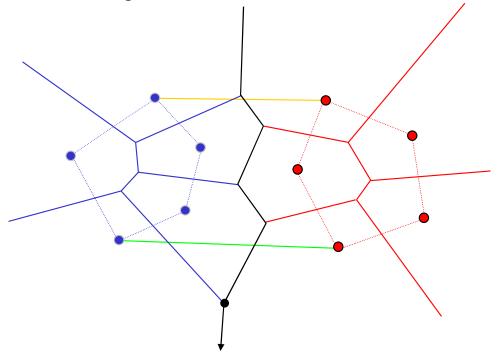
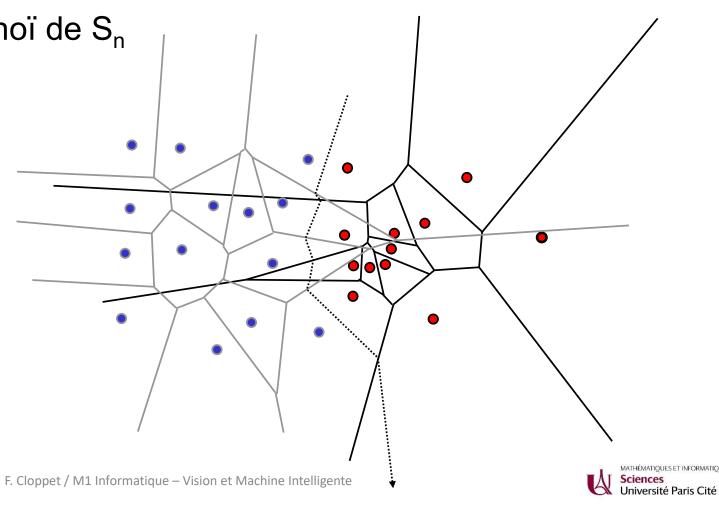




Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>

fusion



• Diagramme de Voronoï de S<sub>n</sub>

fusion

