

Chapitre 2 : fenêtrage, algorithme de Sutherland et Hodgman

1 Présentation et analyse

1.1 Exemples

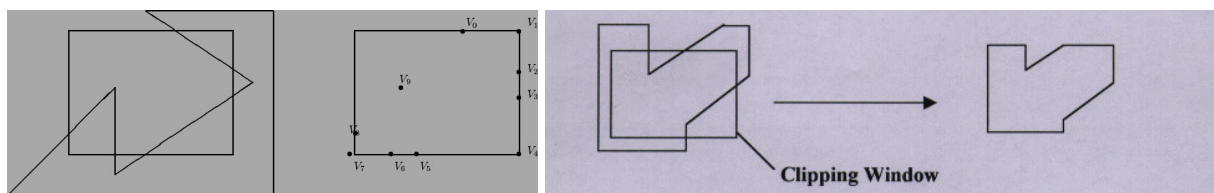


FIGURE 1 – Sommets ordonnés du Clipping et clipping window

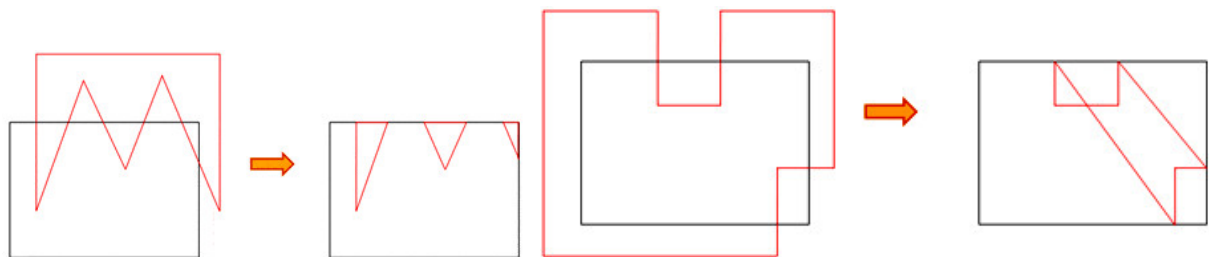


FIGURE 2 – Clipping correct et incorrect

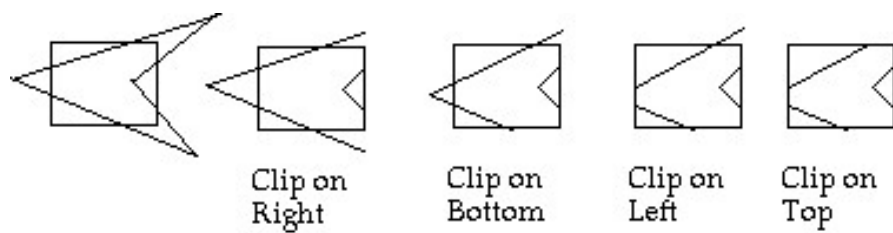


FIGURE 3 – Clipping bords fenêtre

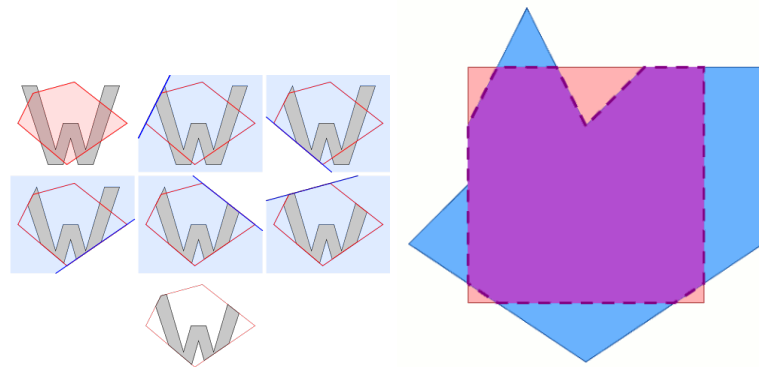


FIGURE 4 – Clipping et remplissage

On pose :

- Ligne polygonale d'entrée : PL à $N1$ sommets
 P_1, \dots, P_{N1} : sommets de PL
 $[P_1P_2], \dots, [P_{N1}P_1]$: segments de PL
- Ligne polygonale de sortie (découpé) : PS , initialement vide, de $N2$ sommets
- Polygone fenêtre (window) convexe : PW à $N3$ sommets
- Fenêtrage de PL avec les bords ordonnés de la fenêtre :
 bord 1 :
 Construction de PS : enregistrement des intersections et des points visibles
 Découpage de PL , $PL \leftarrow PS$
 ...
 bord $N3$
 Construction d'un nouveau PS : enregistrement des intersections et des points visibles
 Découpage de PL , $PL \leftarrow PS$

1.2 Positionnement segment-fenêtre

On suppose que la position du point S a été traitée dans l'itération précédente, recherchons la position de P_j .

Quatre cas possibles sont à analyser :

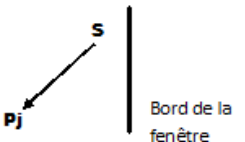
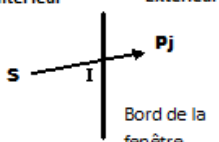
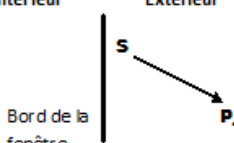
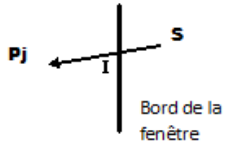
<p>Cas 1</p>  <p>Intérieur Extérieur</p> <p>Bord de la fenêtre</p>	<p>Si l'arête $[S P_j]$ du polygone se situe entièrement à l'intérieur de la fenêtre, alors le sommet P_j est ajouté à la liste des sommets de PS</p>
<p>Cas 2</p>  <p>Intérieur Extérieur</p> <p>Bord de la fenêtre</p>	<p>Si l'arête $[S P_j]$ du polygone coupe la fenêtre, le point I est considéré comme un nouveau sommet, on l'ajoute à PS</p>
<p>Cas 3</p>  <p>Intérieur Extérieur</p> <p>Bord de la fenêtre</p>	<p>Si les deux sommets sont à l'extérieur de la fenêtre, aucun sommet n'est rajouté à la liste PS</p>
<p>Cas 4</p>  <p>Intérieur Extérieur</p> <p>Bord de la fenêtre</p>	<p>Si l'arête $[S P_j]$ du polygone coupe la fenêtre, les points I et P_j sont ajoutés à la liste PS</p>

FIGURE 5 – Positionnement segment-fenêtre

Remarques :

- En ce qui concerne P_1 , il suffit de vérifier sa visibilité par rapport à la fenêtre :
 - 1) S'il est visible, il est ajouté dans PS
 - 2) Sinon, on le stocke juste comme point départ
- Le côté final $[P_{N1}P_1]$ doit subir un traitement spécial consistant à stocker P_1 dans F avant le test, puis à considérer comme segment final $P_{N1}F$ pour effectuer le dernier test.

2 Actions de l'algorithme

Il y a deux actions à étudier avant l'écriture de l'algorithme complet :

- 1) Détermination de la visibilité d'un point
- 2) Détermination de l'intersection d'un segment du polygone avec un bord de la fenêtre

2.1 Visibilité d'un point

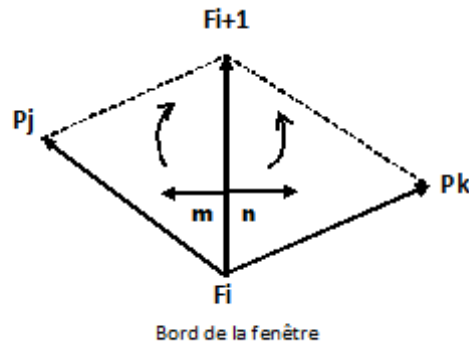


FIGURE 6 – Positionnement d'un point par rapport à un segment orienté

Deux méthodes sont possibles :

- On pose \vec{n} normale intérieure et \vec{m} normale extérieure de $[F_i F_{i+1}]$

Le produit scalaire des vecteurs donne :

- Si $\vec{n} \cdot \overrightarrow{F_i P_k} > 0$, P_k à droite
- Si $\vec{n} \cdot \overrightarrow{F_i P_j} < 0$, P_j à gauche
- Si $\vec{n} \cdot \overrightarrow{F_i P_l} = 0$, P_l sur le segment

- On détermine l'orientation des triangles :

- 1) $|\overrightarrow{F_i P_k} \overrightarrow{F_i F_{i+1}}| > 0$, avec $\overrightarrow{F_i P_k}(x, y)$ et $\overrightarrow{F_i F_{i+1}}(x', y')$
 - $\iff xy' - yx' > 0$
 - $\iff F_i P_k F_{i+1}$ orienté positivement
 - $\iff P_k$ à droite
- 2) $|\overrightarrow{F_i P_j} \overrightarrow{F_i F_{i+1}}| < 0$, avec $\overrightarrow{F_i P_j}(x'', y'')$ et $\overrightarrow{F_i F_{i+1}}(x', y')$
 - $\iff x''y' - y''x' < 0$
 - $\iff F_i P_j F_{i+1}$ orienté négativement
 - $\iff P_j$ à gauche

Un segment est :

- visible si ses deux extrémités sont visibles
- invisible si ses deux extrémités sont invisibles
- partiellement visible si l'une des extrémités est visible et l'autre invisible. On calcule alors le point d'intersection.

2.2 Intersection de deux droites paramétriques dans le plan

On s'intéresse à l'intersection de deux droites paramétriques du plan (P_1P_2) et (P_3P_4) .

On pose $P_1(x_1, y_1)$, $P_2(x_2, y_2)$, $P_3(x_3, y_3)$ et $P_4(x_4, y_4)$. On a :

$(P_1P_2) : P(t) = P_1 + (P_2 - P_1)t$, $t \in \mathbb{R}$ et $(P_3P_4) : Q(s) = P_3 + (P_4 - P_3)s$, $s \in \mathbb{R}$.

Au point d'intersection, on a $P(t) = Q(s)$.

$$\begin{aligned} \text{Soient } t, s \in [0, 1], \quad & P(t) = Q(s) \\ \iff & P_1 + (P_2 - P_1)t = P_3 + (P_4 - P_3)s \\ \iff & (P_2 - P_1)t + (P_3 - P_4)s = P_3 - P_1 \\ \iff & \underbrace{\begin{pmatrix} x_2 - x_1 & x_3 - x_4 \\ y_2 - y_1 & y_3 - y_4 \end{pmatrix}}_{\Lambda} \underbrace{\begin{pmatrix} t \\ s \end{pmatrix}}_X = \underbrace{\begin{pmatrix} x_3 - x_1 \\ y_3 - y_1 \end{pmatrix}}_b \\ \iff & X = \Lambda^{-1}b, \text{ si } \Lambda \text{ est inversible, c'est à dire : } |\Lambda| \neq 0. \end{aligned}$$

Remarques :

- . $|\Lambda| = 0$ signifie que les deux droites sont parallèles ou confondues
- . Si $t, s \in [0, 1]$, les segments $[P_1P_2]$ et $[P_3P_4]$ sont sécants
- . Si $t \notin [0, 1]$ ou $s \notin [0, 1]$, l'intersection est sur le prolongement d'au moins un des segments

3 Algorithme de Sutherland-Hodgman

Notation : S point courant du polygone, P_j les autres points du polygone, F_i les points de la fenêtre.

On se munit de trois fonctions :

1. **coupe** (S, P_j, F_i, F_{i+1}) : retournant un booléen suivant l'intersection possible entre le côté $[SP_j]$ du polygone et le bord prolongé (une droite) (F_iF_{i+1}) de la fenêtre
2. **intersection** (S, P_j, F_i, F_{i+1}) : retournant le point d'intersection $[SP_j] \cap (F_iF_{i+1})$
3. **visible** (S, F_i, F_{i+1}) : retournant un booléen si S est visible par rapport à (F_iF_{i+1})

Algorithme de Sutherland-Hodgman

/* Découpage d'un polygone d'entrée $PL = \{P_1, \dots, P_{N1}\}$ par une fenêtre polygonale convexe $PW = \{F_1, \dots, F_{N3}\}$ */

PF :

PL : liste de N1 sommets (Entrée)

PW : liste de N3 sommets, avec $F_1 = F_{N3}$ (Entrée)

VI :

i, j : entiers

N2 : entier /* nombre de points de la liste PS */

S, F, I : points

PS : liste de points du polygone de sortie (PL découpé) */

Début

```

/* Pour chaque point de la window PW */
Pour  $i$  variant de 1 à  $(N3 - 1)$  Faire
     $N2 \leftarrow 0$ 
     $PS \leftarrow$  vide
    /* Pour chaque point du polygone PL */
    Pour  $j$  variant de 1 à  $N1$  Faire
        Si ( $j=1$ ) Alors
             $F \leftarrow P_j$  /* Sauver le 1er = dernier sommet */
        Sinon
            Si coupe( $S, P_j, F_i, F_{i+1}$ ) Alors
                 $I \leftarrow$  intersection( $S, P_j, F_i, F_{i+1}$ )
                Charger( $I, PS$ )
                 $N2++$ 
            FinSi
        FinSi
         $S \leftarrow P_j$ 
        Si visible( $S, F_i, F_{i+1}$ ) Alors
            Charger( $S, PS$ )
             $N2++$ 
        FinSi
    FinPour
    Si ( $N2 > 0$ ) Alors
        /* Traitement du dernier côté de PL */
        Si coupe( $S, F, F_i, F_{i+1}$ ) Alors
             $I \leftarrow$  intersection( $S, F, F_i, F_{i+1}$ )
            Charger( $I, PS$ )
             $N2++$ 
        FinSi
        /* Découpage pour chacun des sous polygones */
         $PL \leftarrow PS$ 
         $N1 \leftarrow N2$ 
    FinSi

```

FinPour

Fin