



IUT Nancy-Charlemagne Université de Lorraine 2 ter Boulevard Charlemagne BP 55227 54052 Nancy Cedex

Département Informatique

Création d'une application web à des fins d'impressions 3D

Rapport de fin de projet tutoré

Groupe: LAURY Lucie, FAURE Solène, ZHANG Xin, RENARD Tanguy

Tuteur: DUPONT Laurent Année scolaire 2023-2024

Remerciements:

Nous tenions à remercier notre tuteur, M. DUPONT Laurent, qui a pris de son temps pour nous aider quand nous étions face à un problème, et a pu nous aiguiller, tant à l'IUT qu'à distance, cela tout au long de ce projet.

Nous remercions également Mme. DEBLED-RENNESSON Isabelle pour son suivi, ses remarques constructives tout au long de l'avancée de ce projet et ses propositions d'améliorations. Son point de vue externe a été un élément de progression quant à certains problèmes que nous avons rencontrés.

Enfin, nous remercions le personnel du CharlyLab (FabLab de l'IUT Nancy-Charlemagne) pour nous avoir aidé dans l'intégration de la réalité virtuelle au sein de notre application, notamment en nous fournissant un casque VR jusqu'à la fin de ce projet.

Table des matières :

Introduction	4
Partie 1 : Analyse	5
I. Découpage fonctionnel du projet	5
II. Evolution par rapport à l'étude préalable de décembre	6
1. Différence pour l'expérience utilisateur	7
2. Algorithme de remplissage des données	10
A. Présentation	10
B. Calcul de complexité d'algorithmes de gestions de listes	16
C. Calcul de complexité d'algorithme de remplissage de données	19
Partie 2 : Réalisation du projet	26
I. Architecture logicielle	26
1. Structure HalfEdge	26
2. SkipList	27
II. Difficultés rencontrées	30
III. Déroulement du projet	31
1. Planning du projet	31
2. Répartition des tâches	32
IV. Présentation d'un élément original dont chaque étudiant est fier	33
V. Objectifs pour la fin du projet	36
VI. Planning pour les deux itérations restantes	37
Conclusion	38

Introduction

Lors du projet tutoré, organisé durant la troisième année du Bachelor Universitaire de Technologie, les étudiants en informatique doivent travailler en équipe de quatre ou cinq afin de réaliser un projet. Pour notre part, notre objectif est de concevoir une application web de visualisation et modélisation d'un objet 3D à des fins d'imprimerie.

Après une phase d'analyse et d'étude préalable du projet, nous avons pu nous concentrer sur la réalisation de cette application, cela pendant environ trois mois. Ces dernières semaines ont été notamment consacrées à la finalisation du projet, afin de pouvoir aujourd'hui proposer une application fonctionnelle, répondant aux besoins cités lors de l'étude préalable.

Le projet pourrait cependant se voir apporter des améliorations – notamment au niveau de la réparation du maillage –, ou bien des fonctionnalités supplémentaires, notamment les fonctionnalités qui avaient été envisagées mais qui n'ont pas pu être abordées, souvent par manque de temps.

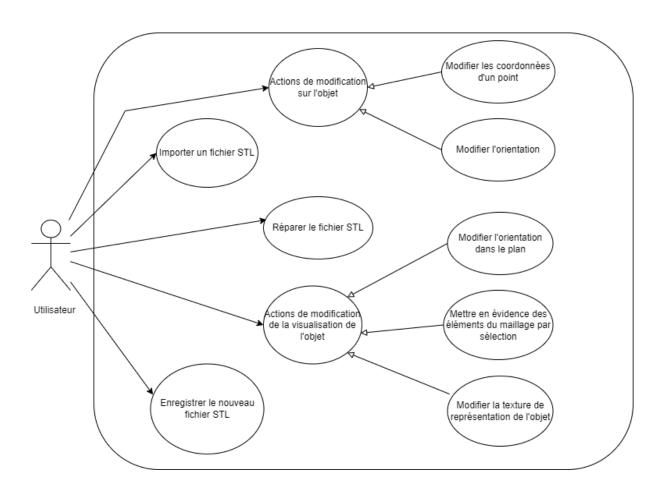
Ce projet a vu quelques changements au cours des itérations par rapport à l'étude préalable, notamment en termes de remplissage de la structure de données, de changement dans les plannings ou encore des fonctionnalités ajoutées.

Chacun des membres de l'équipe a pu apporter sa pierre à l'édifice pour en arriver à ce stade du projet.

Partie 1: Analyse

I. Découpage fonctionnel du projet

1. Résumé des cas d'utilisations:



Scénario:

Victor importe son fichier exemple.stl

Le système accepte le fichier et vérifie s'il y a des problèmes dans le maillage Le système détecte des faces mal orientées et un trou dans le maillage Le système informe Victor qu'il y a des problèmes et lui propose de les visualiser Victor clique sur "Oui"

Le système met en évidence les éléments posant des problèmes

Victor effectue les modifications nécessaires

Le système ne détecte plus de problèmes

Victor ouvre le menu de modification et clic sur la case "Fil de fer" Le système transforme la texture du modèle 3D en "fil de fer" Victor enregistre son nouveau modèle 3D au format STL

II. Evolution par rapport à l'étude préalable de décembre

Bien que la majorité du projet ait pu suivre l'idée initiale que nous avons étudiée au préalable, quelques changements ont eu lieu.

Le changement le plus important s'est avéré être l'algorithme de remplissage des données. Avec le premier algorithme qui se trouvait en notre possession, il fallait parfois attendre plus d'une heure pour des modèles assez conséquents. Il était donc nécessaire de trouver une alternative pour améliorer grandement ce temps pour l'utilisateur.

Finalement, nous avons pu réduire le temps de remplissage d'une manière conséquente (de 1h à 1-2 min pour le même modèle conséquent), notamment en utilisant des SkipList, structure de données expliquée en 2ème partie de ce rapport.

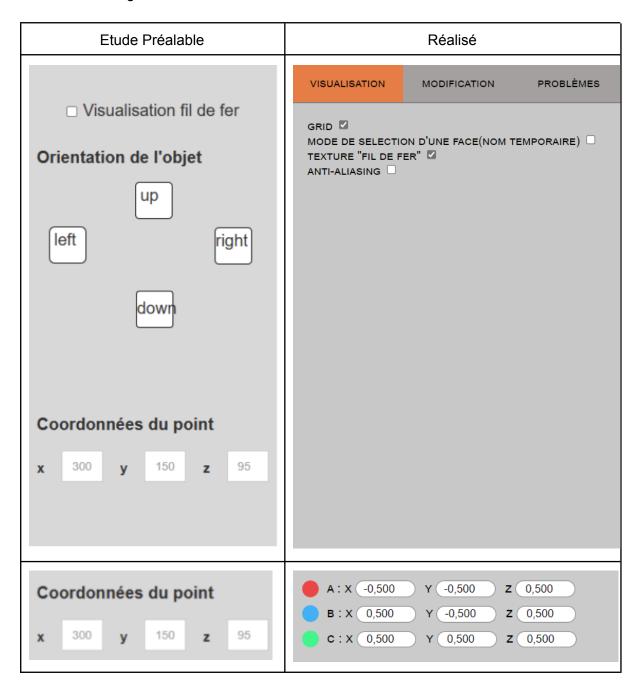
Il y a eu également des changements au niveau de l'expérience utilisateur, notamment au niveau du design, bien que ce soit négligeable.

Le planning des itérations s'est avéré être assez différent de ce qui était prévu, mais la grande majorité des fonctionnalités ont pu être réalisées à l'itération qui leur était assignée. Les changements de planning ont notamment concerné des fonctionnalités dont nous n'avions pas pensé lors de l'étude préalable ou qui ont pris plus de temps que prévu.

1. Différence pour l'expérience utilisateur

Design

La communication entre l'application et l'utilisateur a subi quelques modifications par rapport à l'étude préalable. Dans un premier temps, le menu de modification a été amélioré afin d'inclure trois onglets différents et faciliter la recherche de l'information.



Le header et le bouton d'import ont eux-aussi légèrement changé par rapport à la maquette initiale



Fonctionnalités

La fonctionnalité de réparation de l'objet 3D a été implémentée différemment qu'escompté dans l'étude préalable.

Dans un premier temps, l'application n'affiche pas de pop-up à l'utilisateur pour l'informer des anomalies relevées lors de l'analyse du fichier STL. Toutes les informations relatives à la conformité du maillage ont été déplacées dans l'onglet "problèmes" du menu. Cela rendait leur lecture permanente et nous a permis de communiquer les informations de manière plus détaillée.

L'étude préalable ne prévoyait pas de rentrer dans le détail des anomalies mais nous avons préféré rendre notre système plus communicatif. Ainsi, l'utilisateur a connaissance :

- du nombre de faces du modèle,
- du nombre de trous potentiels,
- du nombre d'arêtes problématiques,
- du nombre de faces intersectées,
- la place des faces problématiques dans le fichier STL,
- le nombre de faces mal orientées.

De plus, nous avions prévu de ne pas faire agir le système sur le fichier ou sur la visualisation des problèmes sans que cela ne soit initié par l'utilisateur. Finalement, le système affiche les problèmes sur la structure 3D dès la fin de son chargement (si la structure présente des anomalies), et les faces mal orientées sont automatiquement récupérées. La réparation du maillage reste initiée par l'utilisateur (en cliquant sur un bouton présent dans l'onglet "Problèmes" et non plus en acceptant la proposition du système).

Cas d'utilisation de l'étude préalable :

cas réparerFichierSTL:

Précondition : le fichier STL fournit contient des problèmes de structure **Postcondition :** Le fichier STL est réparé, utilisable par une imprimante 3D

Déroulement normal :

- (1) L'utilisateur importe son fichier
- (2) Le système analyse le fichier
- (3) Le système détecte un ou plusieurs problème(s) de structure (trous dans le maillage, faces mal orientées, arêtes isolées, ...) dans le fichier STL
- (4) Le système affiche un pop-up à l'utilisateur lui indiquant que des problèmes ont été trouvés dans la structure du maillage et lui demande s'il veut voir les problèmes
 - (5) L'utilisateur clique sur "oui"
 - (6) Le système répare le fichier à l'aide des différents algorithmes qu'il possède, en suivant les actions de l'utilisateur.
 - (7) Le système vérifie que la structure du STL ne comporte plus de problèmes

Variantes

- (A) Le fichier STL est bien structuré,
 - (3) Le système ne détecte pas d'erreur, le système informe l'utilisateur que son fichier ne comporte aucun problème, le cas d'utilisation se termine
- (B) Le système ne parvient pas à réparer entièrement le fichier,
- (8) Le système informe l'utilisateur que le fichier n'a pas pu être entièrement

réparé, le cas d'utilisation se termine

Contraintes non fonctionnelles

(A) Le système doit réagir rapidement ou à minima informer l'utilisateur de l'action en cours

Cas d'utilisation actuel :

cas réparerFichierSTL:

Précondition : le fichier STL fournit contient des problèmes de structure **Postcondition :** Le fichier STL est réparé, utilisable par une imprimante 3D

Déroulement normal :

- (1) L'utilisateur importe son fichier
- (2) Le système analyse le fichier
- (3) Le système détecte un ou plusieurs problème(s) de structure (trous dans le maillage, faces mal orientées, arêtes isolées, ...) dans le fichier STL
- (4) Le système affiche les problèmes sur la structure 3D et dans l'onglet "problèmes"
 - (5) L'utilisateur visualise directement les anomalies.
 - (6) L'utilisateur clique sur le bouton "réparer le maillage".
- (7) Le système ajoute les nouveaux sommets et les nouvelles faces à la structure et les affiches à l'écran.

Variantes

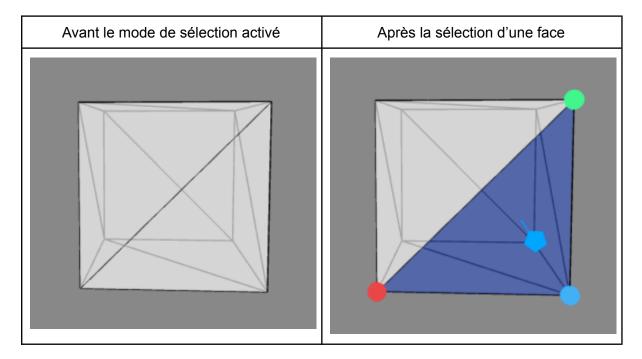
- (A) Le fichier STL est bien structuré,
 - (3) Le système ne détecte pas d'erreur, le système informe l'utilisateur que son fichier ne comporte aucun problème, le cas d'utilisation se termine
- (B) Le système ne parvient pas à réparer entièrement le fichier,
 - (8) L'utilisateur visualise les endroits du modèle non réparés.

Contraintes non fonctionnelles

(A) Le système doit réagir rapidement ou à minima informer l'utilisateur de l'action en cours

La sélection des éléments du maillage se déroule également différemment. Bien que nous ayons pensé au préalable permettre cette fonctionnalité au simple clic de la souris sur l'élément désiré, nous avons finalement préféré ajouter un mode de sélection dans le menu de modification.

Cela nécessite de cocher la case "mode de sélection" pour pouvoir sélectionner une face de la structure. En cliquant sur la face désirée, elle s'affiche en bleu. Une fois la face sélectionnée, les trois sommets correspondants sont également mis en avant par des sphères de couleurs.



Les variantes considérées dans ce cas d'utilisation telles que la possibilité de sélectionner plusieurs face en maintenant la touche "CTRL" activée n'a pas été implémentée, par manque de temps et de nécessité vitale au projet.

La modification de l'orientation de l'objet global s'effectue sans nécessiter d'action dans le menu de modification. Three js fournit des méthodes permettant de modifier son orientation par action de la souris dans le plan avec l'enregistrement des nouvelles coordonnées de chaque point.

2. Algorithme de remplissage des données

A. Présentation

Notre diagramme de classe représentant notre structure de données a subi quelques modifications, détaillées dans la deuxième partie de ce rapport. Cela a pu permettre à l'algorithme nous permettant de convertir les données du fichier STL en données de l'application d'être drastiquement amélioré. En effet, à l'issue de la première itération, le déroulement de cet algorithme conduisait à un chargement dans l'application pouvant dépasser une heure, bloquant pendant autant de temps l'utilisateur. Nous avons donc réfléchi à un nouvel algorithme plus efficace et performant.

Pour rappel, l'ancien algorithme :

```
algorithme remplissageDesDonnees
fonction convertirSTLtoDonnees (stl : Fichier) : Mesh
début
1.
       points \leftarrow Tableau[0..n]
2.
       vertices \leftarrow Tableau[0..n]
       faces : Tableau[0..n/3]
3.
4.
5. Tantque non EOF faire
6.
7. p1 ← lire_ligne(stl)
8. p2 ← lire_ligne(stl)
9. p3 \leftarrow lire\_ligne(stl)
10.
11. si points contient p1 alors
       12. p1 \leftarrow p1bis
       13. sinon ajouter(p1, points)
14. fsi
15. //pareil pour les deux autres points
16.
17. v1 \leftarrow new Vertex(p1)
18. h1 \leftarrow new Halfedge(v1)
19. v1.halfedge \leftarrow h1
20. v2 \leftarrow new Vertex(p2)
21. h2 \leftarrow new Halfedge(v2)
22. v2.halfedge \leftarrow h2
23. v3 \leftarrow new Vertex(p3)
24. h3 \leftarrow new Halfedge(v3)
25. v3.halfedge \leftarrow h3
26.
```

```
27. h1.next \leftarrow h2
28. h2.previous ← h1
29. h2.next \leftarrow h3
30. h3.previous \leftarrow h2
31. h3.next ← h1
32. h1.previous \leftarrow h3
33. nouvelleFace ← new Face(h1)
34. h1.face ← nouvelleFace
35. h2.face ← nouvelleFace
36. h3.face ← nouvelleFace
37.
38. ajouter(faces, nouvelleFace)
40. //détection des arêtes opposées pour compléter la structure de
41. vertexPoint1 ← vertices.filter( element → element.point == p1
42. si vertexPoint1.length > 0
43.
         alors
                 halfedgeOppose  vertexPoint1.map(element ->
44.
element.halfedge.previous)
                .filtrer(element -> element.vertex.point == p2)
                .findFirst()
45.
                 si halfedgeOppose non null alors
46.
                       si halfedgeOppose.opposite est null alors
47.
                            halfedgeOppose.opposite ← h1
48.
                            h1.opposite ← halfedgeOppose.opposite
49.
                            sinon erreur
50.
                       finsi
51.
                finsi
52. finsi
53. //pareil pour les deux autres points
55. ajouter(vertices, v1)
56. ajouter(vertices, v2)
57. ajouter(vertices, v3)
58. ftant
59.
60. points ← trierPoints(points)
61. //Trier vertex par points
62. //Trier face par vertex
63.
64. mesh ← Mesh(faces, vertices, points)
65. retourne mesh
fin
```

Pour le nouvel algorithme, nous avons notamment remplacé l'utilisation des tableaux par des SkipList. En effet, cette implémentation de liste permet un rangement ordonné des valeurs dès leurs insertions. Ceci est avantageux sur deux points principalement :

- éviter de trier la liste à l'issue de l'exécution de l'algorithme,
- gagner un temps significatif sur la recherche des valeurs dans la liste.

Et ce sans perdre de temps sur l'ajout d'une valeur dans la liste.

Cette implémentation de liste nous a également fait réduire les tailles des tableaux intermédiaires, rendant leur utilisation rapide, et a limité les appels d'attributs, qui sont à terme coûteux pour la mémoire.

Ainsi, le **nouvel** algorithme et les méthodes principales associées sont :

```
Algorithme remplissageDesDonnees
Fonction convertSTLToData (positions : Tableau[0...n]) : Mesh
début
1.
     sommetsSkipList \( \text{new VertexSkipList()} \)
2.
     faces ← [ ] // tableau de faces du modèle 3D
3.
     pour i de 0 à n -1 avec un pas de 9 faire
4.
        sommetsCourants \leftarrow []
5.
        sommetsCourants[1] ← créerSommet(new Point( positions[i],
positions[i+1], positions[i+2, sommetsSkipList])
        sommetsCourants[2]← créerSommet(new Point( positions[i+3],
6.
positions[i+4], positions[i+5, sommetsSkipList])
7.
        sommetsCourants[3] ← créerSommet(new Point( positions[i+6],
positions[i+7], positions[i+8], sommetsSkipList)
         halfedges ← []
8.
10.
         pour chaque sommet de sommetsCourant faire
11.
              he ← new Halfedge(sommet)
12.
              halfedges.push(h)
13.
         fpour
14.
         pour i de 0 à halfedges.length faire
15.
              he ← halfedges[i]
              setPrevAndNext( he, halfedges[(i+2)%3],
16.
halfedges[(i+2)%3] )
17.
         fpour
18.
         pour j de 0 à sommetCourant.length faire
19.
              sommet ← sommetCourant[i]
              halfedge ← halfedges[i]
20.
21.
              sommet.addHalfedge(halfedge)
22.
         fpour
23.
         face ← new Face(halfedges[0])
24.
          pour chaque halfedge de halfedges faire
```

```
halfedge.setFace(face)
25. fpour
26. faces.push(face)
```

- 27. **fpour**
- 28. halfEdgeProbleme ← sommet.getHalfEdgeProblem()
- 29. mesh ← new Mesh(faces, halfEdgeProbleme)
- 30. **retourne** mesh

fin

Lexique :

- sommets : VertexSkipList, structure de données dans laquelle sont stockées les nouveaux sommets. Elle permet une recherche dichotomique des sommets
- faces : Tableau de faces, tableau dans lequel sont stockées les faces du modèles 3D
- sommetsCourant : Tableau de sommets, tableau dans lequel sont stockées les 3 sommets de la face en cours de création
- halfedges : Tableau de HalfEdge, tableau dans lequel sont stockées les HalfEdges de la face en cours de création
- face : Face, la face en cours de création
- Face <edge : HalfEdge> : Représente une Face du modèle 3D
- Vertex <point : Point, halfEdgeTab : tableau de HalfEdge> : Représente le sommet se trouvant au coordonnées point. Il possède également la liste des HalfEdge partant de celui-ci
- HalfEdge
 Vertex, face : Face, next : HalfEdge, prev
 HalfEdge, opposite : HalfEdge> : Représente une arête d'une face. Elle connaît la face à laquelle elle appartient, son sommet de départ, ainsi que l'halfedge qui la précède, qui la suit et son opposée.

```
Fonction créerSommet(point : Point, sommets : VertexSkipList) :
Vertex
début
1. existingVertex ← sommets.searchVertex(point)
2. si existingVertex = null alors
3. existingVertex = new Vertex(point)
4. sommets.insertVertex(point, existingVertex)
5. fsi
```

6. retourne exisitingVertex fin

Lexique:

- existingVertex : Vertex, le sommet à vérifier s'il existe déjà, sinon on le crée
- point : Point, le point de départ du sommet considéré
- sommets : VertexSkipList, structure de données dans laquelle sont stockées les nouveaux sommets. Elle permet une recherche dichotomique des sommets

Dans la classe Vertex:

Fonction addHalfEdge(he : HalfEdge) d6but

- 1. //tailVertex permet de récupérer le sommet d'arrivée de l'halfedge et halfedgeTab est un tableau contenant toutes les halfedge partant de ce sommet
- 2. arrivée = he.tailVertex()
- 3. //On recherche dans le sommet d'arrivée de he, une halfedge qui a comme point d'arrivée le sommet courant
- 4. opposée ← arrivée.halfedgeTab.find(halfedge =>
 halfedge.tailVertex === this)
- 5. si l'opposée est trouvée alors
- 6. he.setOpposite(opposée)
- 7. opposée.setOpposite(he)
- 8. Ensuite on retire opposite du sommet d'arrivée
- 9. sinon
- 10. On ajoute he dans this.halfedgeTab
- 11. **fsi**

fin

Lexique:

- he : HalfEdge, l'halfEdge considérée
- arrivée : Vertex, le sommet d'arrivée de l'halfEdge considérée
- opposée : HalfEdge | null, l'opposée de l'halfEdge considérée, si elle existe

Dans la classe VertexSkipList :

```
Fonction searchVertex (key: Point)
début
     node ← this.head
1.
2.
     Tant que node différent de null faire
3.
         Si non node.right ou node.right.key.compare(key) >0
4.
             alors node ← node.down
5.
             sinon si node.right.key = key
                 alors retourne node.right.value
6.
7.
                 sinon node ← node.right
8.
              fsi
9.
          fsi
      ftant
10.
      retourne null;
11.
```

```
Fonction insertVertex (key : Point, value : Vertex)
Début
1. nodes ← [ ]
2. node ← this.head
3. Tant que node !== null faire
4.
       Si non node.right ou node.right.key.compare(key) > 0) alors
5.
            Nodes[0] \leftarrow node
            Node ← node.down
6.
7.
            Sinon
8.
             Node ← node.right
9.
       Fsi
11.
     Ftant
12.
13. shouldPromote ← vrai
14. Downnode ← null
15.
16. Tant que shouldPromote et nodes.length) faire
17.
        node ← nodes[0]
        newNode ← new VertexNode(null, null)
18.
19.
        newNode.down ← downnode
20.
        newNode.right ← node.right
21.
        node.right ← newNode
22.
        shouldPromote ← Math.random < 0.5
        downNode ← newNode
23.
24. ftant
```

```
25. si shouldPromote alors
26. newHead ← new VertexNode(null, null)
27. newHead.right ← new VertexNode(key, value)
28. newHead.right.down ← downNode
29. newHead.down ← this.head
30. this.head = newHead
31. fsi
fin
```

Nous pouvons calculer la complexité des deux algorithmes afin de démontrer la différence d'efficacité de ces derniers par rapport au nombre de faces du modèle 3D importé dans l'application.

Pour cela, nous allons d'abord détailler la complexité derrière les méthodes de gestion d'une liste et d'une SkipList.

B. Calcul de complexité d'algorithmes de gestions de listes

• Algorithme d'ajout

Dans une SkipList:

```
fonction insertVertex (key, value, skiplist)
Début
1.
        nodes ← tableau[]
2.
        node ← skiplist.head
        Tant que node != null faire
3.
              si node.right different de null ou
4.
node.right.key.compare(key) > 0
5.
                   alors
                            nodes.unshift(node)
6.
7.
                            Node ← node.down
8.
                   sinon node ← node.right
9.
             fsi
        ftant
10.
        shouldPromote ← vrai
11.
12.
        downNode ← null
        Tant que shouldPromote = vrai et nodes.length > 0 faire
13.
14.
             node2 ← nodes.shift()
15.
             newNode ← new VertextNode(key, value)
16.
             newNode.down ← downNode
17.
             newNode.right ← node2.right
             Node2.right ← newNode
18.
```

```
19.
             shouldPromote ← Math.random < 0.5
20.
             downNode ← newNode
21.
        ftant
22.
        si souldPromote
             alors
23.
24.
                   newHead ← new VertexNode(null, null)
25.
                   newHead.right ← new VertexNode(key, value)
26.
                   newHead.right.down ← downNode
27.
                   newHead.down ← skiplist.head
28.
                   skiplist.head ← newHead
29.
        fsi
30.
       skiplist.size ← skiplist.size +1
31.
       retourne skiplist
Fin
```

Complexité : **O**(n)

Dans un tableau non trié:

```
fonction push (liste, ...elements)
Début
1.    length ← liste.length
2.    pour chaque i = 0, i<elements.length faire
3.        Liste[length +i] ← elements[i]
4.    fpour
5.    retourne liste
Fin</pre>
```

Complexité : O(n)

• Algorithme de recherche

Dans une SkipList

```
Fonction searchVertex (key)
début
1.
      node ← this.head
2.
      Tant que node different de null faire
          Si non node.right ou node.right.key.compare(key) >0
3.
4.
              alors node ← node.down
5.
              sinon si node.right.key = key
6.
                  alors retourne node.right.value
7.
                  sinon node ← node.right
8.
              fsi
9.
            fsi
10.
        ftant
11.
        retourne null;
12. fin
```

Complexité : O(log(n))

Dans un tableau non trié:

Dans le pire des cas, l'algorithme de recherche parcourt tout le tableau.

Complexité : O(n)

• Algorithme de tri

Dans un SkipList:

Pas de méthode de tri pour une SkipList; elle est déjà triée et le reste à chaque ajout de valeur.

Dans un tableau non trié:

```
Fonction sortArr(arr)
Début
     pour chaque i ← 0, i<arr.length faire
1.
2.
         pour chaque j ← i, j<arr.length faire
3.
              si(arr[i] > arr[j] alors
4.
                  temp ← arr[i]
5.
                  arr[i] ← arr[j]
6.
                  arr[j] ← temp
7.
              fsi
8.
         fpour
9.
      four
Fin
```

Complexité: O(n²)

Ainsi, on remarque que la SkipList va "gagner" du temps de calcul sur deux éléments : la recherche de valeur et le tri, sans perdre de temps de calcul sur une autre méthode.

A présent, on peut calculer la complexité des deux algorithmes de remplissage de données.

C. Calcul de complexité d'algorithme de remplissage de données

• Calcul de complexité du premier algorithme

n = nombre de faces

On détaille ci-dessous les lignes comportant des itérations. L'indentation des tirets représentent les boucles imbriquées

```
- 5:9n

- 11 - 15:3*(3n) = 9n

- 13:3*(3n) = 9n

- 41:3n

- 44 - 53:3*(3n + 3n) = 3*6n = 18n

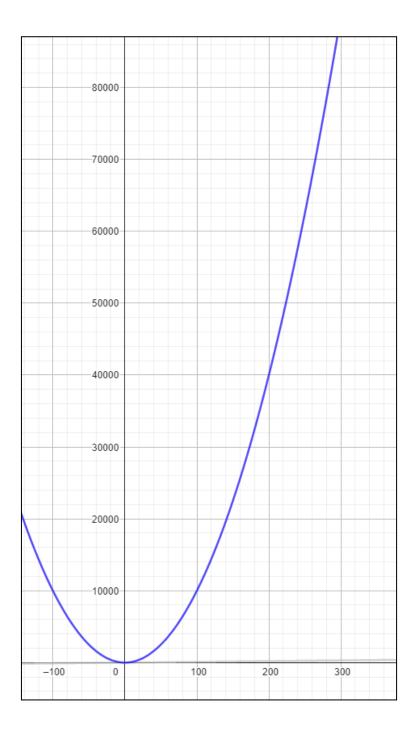
- 55 - 57:3*(3n) = 9n

- 60:3n
```

Complexité :

- De la ligne 11 à 57 les boucles ne sont pas imbriquées. Donc **O**(9n + 9n + 3n + 18n + 9n) = **O**(51n). Or tous les tableaux utilisés peuvent avoir une taille infinie donc on supprime les constantes (non représentatives dans ce cas) : **O**(n)
- Les boucles de la ligne 11 à 57 sont imbriquées dans la boucle de la ligne 5. Soit $\mathbf{O}(9n^*n) = \mathbf{O}(9n^2)$. Ici encore, la constante "9" n'est pas représentative sur un très grand nombre de faces donc $\mathbf{O}(n^2)$
- La Ligne 60 est un tri de tableau, soit une complexité **O**(n²)
- Total : $O(2n^2) = O(n^2)$

Courbe théorique du temps d'exécution par rapport au nombre de faces :



• Calcul de complexité du deuxième algorithme

n = nombre de faces

Complexité de méthode préalablement calculées :

créerSommet : O(log(n)+O(n)

De plus, les tableaux sommetsCourant et halfedges on une taille maximale de 3. Donc ses boucles sont considérées comme des constantes.

Détail des lignes avec itérations :

```
- 3:n*9
```

- 5: $3*(O(\log(n)+O(n))$

- 10:3

- 14:3

- 18:3

- 24:3

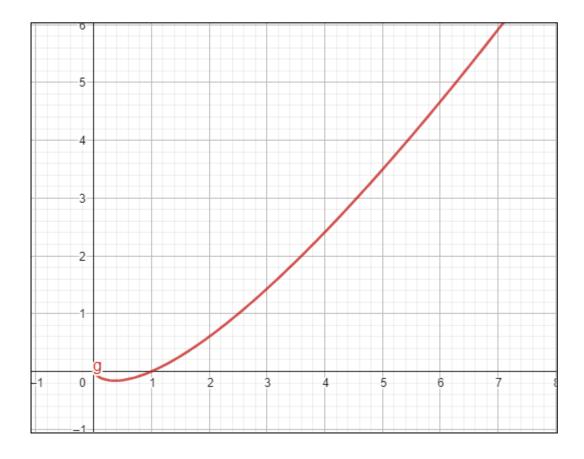
- 26:n

Complexité:

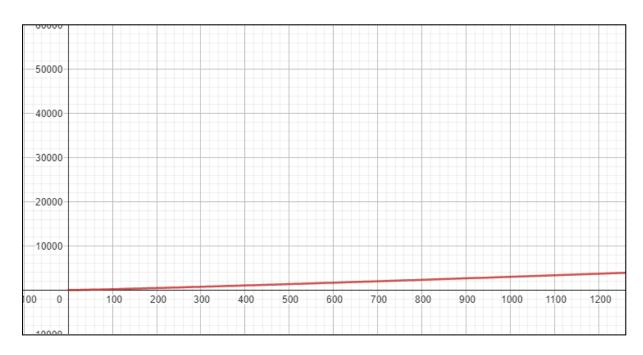
De la ligne 5 à 26 il n'y a pas de boucles imbriquées.
 Donc O(3*(O(log(n)+O(n)) + n) = O(O(log(n))+n) = O(log(n))

Les boucles de la ligne 5 à 24 sont imbriquées dans la boucle de la ligne 3 :
 O(9n* O(log(n))) = O(n*log(n))

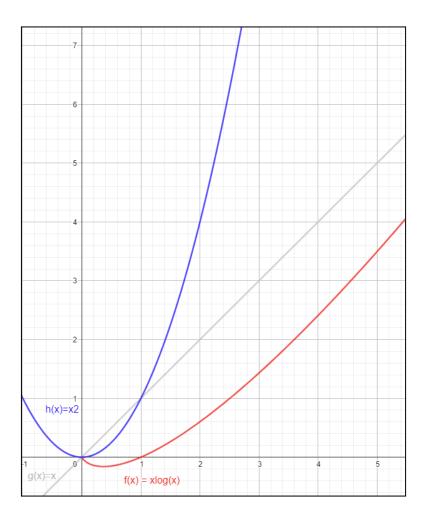
Courbe théorique du temps d'exécution par rapport au nombre de faces :



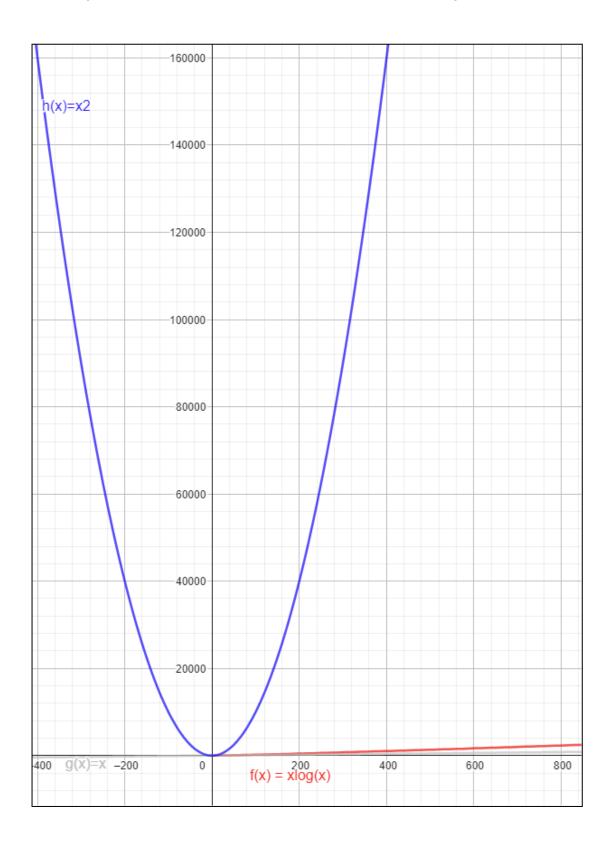
A la même échelle que la courbe bleue :



Comparaison des 2 courbes :

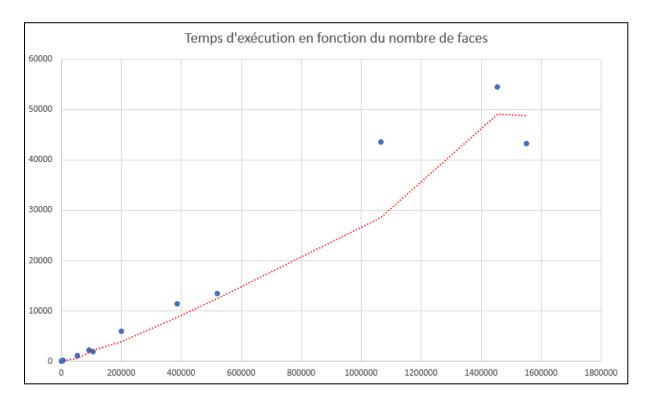


Pour un grand nombre de face, la différence théorique devient flagrante :



A présent, nous pouvons comparer ses calculs théoriques avec des mesures de temps d'exécution par rapport au nombre de face.

Pour le deuxième algorithme :



La courbe de tendance a la même forme que la courbe théorique associée, on peut donc considérer que notre calcul de complexité est correct.

Partie 2 : Réalisation du projet

I. Architecture logicielle

1. Structure HalfEdge

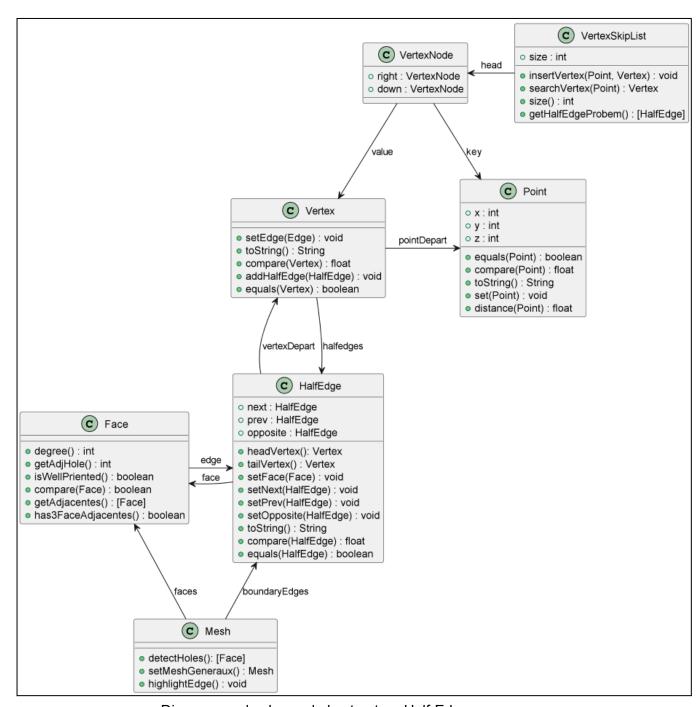


Diagramme de classe de la structure Half-Edge

La partie SkipList a été ajoutée par rapport à l'étude préalable du projet. Aussi, un objet Mesh contient la liste des halfedge posant problèmes (*boundaryEdges*), et un sommet contient la liste des halfedge partant de lui et ne possédant pas d'halfedge opposée.

La structure de données *Half-Edge* nous permet d'avoir les informations de connectivité des faces du maillage d'un objet 3D, qui ne sont pas disponibles dans les fichiers STL. Grâce à ces informations de connectivité, nous pouvons réaliser plusieurs opérations sur ce maillage telles que la détection de trous, ou encore l'ajout d'un nouveau point sans compromettre le maillage initial.

2. SkipList

Une SkipList est une amélioration d'une liste chaînée. En effet, en plus du principe de chaînage classique, la SkipList introduit différents niveaux de chaînage supplémentaires. Chaque niveau permet "d'éviter" certains éléments du niveau précédent. C'est cet "évitement" qui rend cette structure de données plus efficace qu'un parcours de liste classique. Une "fausse" cellule permet d'accéder aux premiers éléments de la liste (non représenté sur le schéma ci-dessous). (Source : CNRS)

Dans le cadre de notre structure de données HalfEdge, elle permet de rechercher et insérer rapidement un sommet.

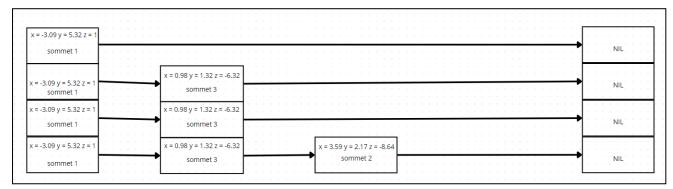
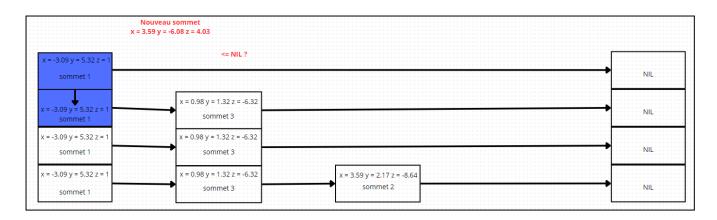
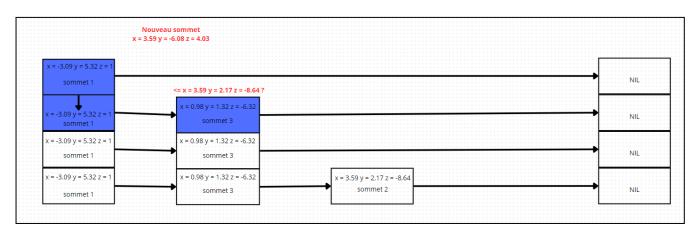


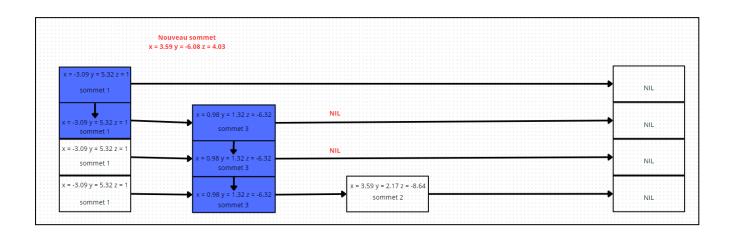
Schéma de la SkipList des sommets

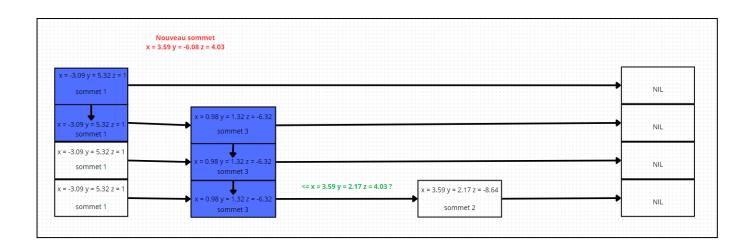
Insertion dans la skipList :

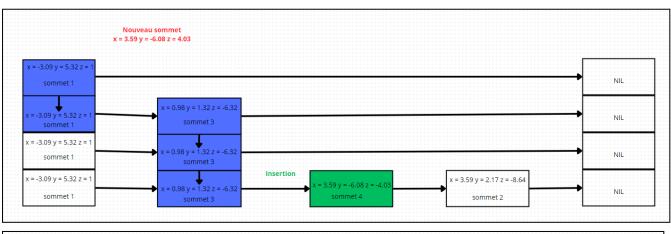
Pour insérer un potentiel nouveau sommet dans notre SkipList, on vérifie d'abord qu'il n'est pas déjà dedans. Si ce n'est effectivement pas le cas, on recherche le sommet avec des coordonnées supérieures au nouveau sommet tant qu'un niveau inférieur est disponible, sinon, on l'insère à la fin. Pour cela, on compare les x, puis les y en cas d'égalité des x, puis les z en cas d'égalité des y.

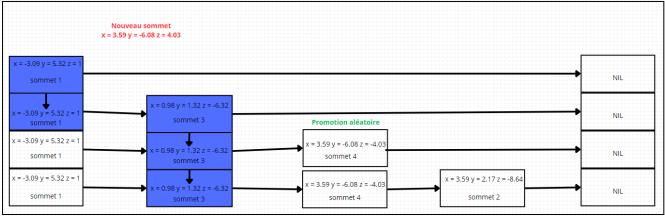












La promotion d'un nouvel élément, c'est-à-dire l'ajout à un niveau supérieur, est aléatoire (pour nous cette chance est de 50%). Cela peut permettre une insertion et recherche plus rapide car certains éléments sont évités (d'où le nom de "skip").

II. Difficultés rencontrées

L'une des grosses difficultés que nous avons rencontré était de pouvoir faire en sorte que le remplissage des données soit rapide et efficace. En effet, la structure de données est simple à mettre en place mais elle s'est avérée être rapidement un casse-tête lorsqu'il s'agissait de remplir ces données.

Comme nous avons pu le voir, notre premier algorithme était fonctionnel mais rapidement dépassé. Des modèles 3D de plusieurs centaines de milliers voire de millions de faces pouvaient prendre des dizaines de minutes voire même plusieurs heures dans les cas de gros modèles. Sur les conseils de M. DUPONT, nous avons implémenté la SkipList pour optimiser la recherche et la création de sommets, élément essentiel dans le remplissage de la structure. Cette nouvelle implémentation, comme nous avons pu le voir dans le calcul de complexité, nous a permis de réduire considérablement le temps nécessaire au remplissage des données, avec notamment plus que quelques minutes de chargement pour un modèle 3D de quelques millions de faces.

Une autre difficulté notable était la gestion et la précision des coordonnées des points. Malheureusement, ce problème n'est pas de notre ressort. En effet, la précision des points est un problème reconnu dans le monde de la géométrie 3D – il existe même des thèses qui en ont fait leur sujet. Nous devions donc faire avec et essayer de minimiser au mieux les effets indésirables que ce problème implique.

Enfin, le remplissage des trous d'une structure de données s'est avéré plus compliqué qu'escompté. Engager l'implémentation de cette fonctionnalité demandait quelques prérequis d'un point de vue de l'application, comme l'affichage de la structure 3D, les algorithmes de recherche des problèmes et leurs identifications, leurs affichages, les algorithmes permettant d'établir les contours des trous. Tout ceci a engendré un retard dans le codage de la réparation des trous, ne nous permettant pas d'implémenter les algorithmes complexes existants. L'algorithme a donc été simplifié en adoptant un point de vue 2D sur la structure 3D. Ainsi, un trou dans la structure peut être comblé mais le résultat peut ne pas être jugé esthétique. La limite de temps imposée par la fin du projet ne nous a donc pas permis d'effectuer des recherches complémentaires et de proposer un algorithme plus efficace et offrant un résultat plus probant. Il a été également compliqué de compléter les données de la structure avec la création des nouvelles arêtes et des nouvelles faces. De nombreux problèmes persistent à ce propos. L'algorithme présente également de nombreuses itérations qui ralentissent, à terme, son efficacité. Cette fonctionnalité a été l'une des plus compliquées à mettre en place et est, à l'heure actuelle, encore irrésolue.

III. Déroulement du projet

1. Planning du projet



Itération 1 et 2



Itération 3 et 4

Gantt project pour Itération pour 5, 6

2. Répartition des tâches

	Itération 1	Itération 2	Itération 3	Itération 4
Lucie	- Implémentation de la structure de données (classes et remplissage) - Création menu de l'application - Bar de progression du chargement des données - Organisation visuel du menu - Refactorisation du main en module	- Changement coordonnées d'un point depuis le menu de modification - Changement de coordonnées d'un point à la souris	- Implémentation de la fonctionnalité permettant de générer un nouveau point ainsi que ces 3 triangles reliées aux sommets les plus proches - Ajout d'un menu contextuel pour générer un point	 Calcul de complexité des algorithmes de remplissage de données dans la structure Half-Edge (avec Solène) Correction à l'ajout d'un point : suppression de la face initiale Rédaction des différences entre l'étude préalable et la réalisation du projet
Solène	- Refactorisation du remplissage des données - Création de l'écran de chargement du fichier - Implémentation méthode pour retrouver le nombre de faces adjacentes à une face donnée	- Passage de la vue "fil de fer" à la vue normale de l'objet 3D via le menu de visualisation (avec Tanguy) - Affichage du relief de l'objet 3D en vue normale	- Correction du problème de l'annulation des modifications de l'objet 3D lors du changement de vue - Recherche sur comment détecter les différents problèmes que l'on peut retrouver dans un objet 3D (avec Tanguy)	- Calcul de complexité des algorithmes de remplissage de données dans la structure Half-Edge (avec Lucie) - Correction du diagramme d'utilisation
Xin	- Importation du fichier STL - Possibilité de déplacer l'objet 3D - Sélection d'une face de l'objet 3D - Affichage des sommets de l'objet 3D - Création des classes de la structure half-edge (avec Lucie) - Affichage de l'objet 3D en	- Centrer la caméra là où l'utilisateur clique sur l'objet 3D - Possibilité de configurer l'anti-aliasing via le menu de visualisation - Ajout du repère du plan qui s'adapte à la position de la caméra	- Adaptation automatique de l'écran lors d'un resize - Test des algorithmes de détection des problèmes (faces mal orientées, trous et arêtes sans opposées) (avec Tanguy) - Correction problème à l'export et problème lors de l'import d'un nouveau modèle	- Ajout d'une deuxième vu permettant la visualisation de l'objet initial après modification - Fonctionnalité de modification de l'orientation de l'objet 3D

	wireframe ("fil de fer") (avec Tanguy)			
Tanguy	- Implémentation de l'algorithme de remplissage des données (avec Lucie) - Affichage de l'objet 3D en wireframe ("fil de fer") (avec Xin) - Implémentation de l'algorithme de détection des faces mal orientées (à tester)	- Amélioration de la rapidité de remplissage des données (implémentation d'une SkipList pour la recherche et la création de sommet dans la structure HalfEdge) - Exportation du modèle 3D au format STL et OBJ - Passage de la vue "fil de fer" à la vue normale de l'objet 3D via le menu de visualisation (avec Solène)	- Test des algorithmes de détection des problèmes (faces mal orientées, trous et arêtes sans opposées) (avec Xin) - Recherche sur comment détecter les différents problèmes que l'on peut retrouver dans un objet 3D (avec Solène) - Communication des erreurs à l'utilisateur et affichage sur l'objet 3D	 Amélioration de l'affichage des erreurs Début de la mise en valeur des trous du maillage Ajout et amélioration graphique des menus

	Itération 5	Itération 6
Lucie	- Affichage dans le menu Problèmes, les indices dans le fichier STL pour les faces à erreur	- Algorithme 1 pour la réparation des trous
	- Algorithme 1 pour la réparation des trous	- Liaison de la réparation des trous avec le bouton, accompagnée de l'affichage d'une mention informative
	Ajustement de la taille des points de la face sélectionnée selon la taille du modèle	- Rédaction du rapport final
	- Retour de tous les points autour d'un trou	- Optimisation de code
	retour de tous les points autour à un nou	- Préparation à la soutenance
Solène	- Rédaction du rapport final	- Développement de réalité virtuelle
		- Rédaction du rapport final
Xin	- Affichage des faces qui se croisent	- Développement de réalité virtuelle
		- Rédaction du rapport final
Tanguy	- Algorithme 2 pour la réparation des trous (enveloppe convexe)	- Algorithme 2 pour la réparation des trous (enveloppe convexe)
	convexe)	- Ajout form pour choisir le nom du fichier exporté
		- Déploiement automatique de site web (GitHub)
		- Amélioration de la modification des coordonnées des points
		- Rédaction du rapport final

IV.	Présentation	ďun	élément	original	dont	chaque	étudiant
	est fier						

• Lucie:

"Durant le projet, je suis fière d'avoir pu participer à tous les "espaces" de développement de l'application. En effet, notre application a trois domaines de développements plutôt distincts : le design, la structure de données (et sa cohérence) et la gestion de l'affichage 3D. Bien que toutes complémentaires, certains d'entre nous ont pu se spécialiser dans un de ses domaines. Je suis heureuse d'avoir eu l'adaptabilité suffisante pour contribuer à trois de ces domaines et ainsi avoir une vue aussi bien générale sur l'avancée du projet que technique et pointilleuse du code.

La fonctionnalité pour laquelle j'ai été le plus en difficulté concerne la création d'un point dans la structure 3D et son intégration complète au modèle. La plupart des problèmes rencontrés durant son développement ont été en lien avec la gestion du modèle et des coordonnées de three.js. Ceci m'a poussée à étudier plus en détail son fonctionnement et la

manière dont les coordonnées étaient stockées et lues afin de m'adapter et faire fonctionner mon code.

Je suis également fière d'avoir pensé et réalisé le design de l'application et des différents éléments graphiques. Bien que ce soit fait avec beaucoup de simplicité, j'ai apprécié me poser les questions quant à l'expérience utilisateur et la manière dont nous devions concevoir l'application pour que la navigation soit la plus simple possible, pour que les informations soient accessibles rapidement et ainsi laisser toute la place au sujet : la modélisation 3D. L'utilisateur doit pouvoir se concentrer uniquement sur ce point et ne pas perdre du temps ou de l'énergie dans la recherche du fonctionnement de l'application. "

Solène :

" Je suis personnellement plutôt fière de la fonctionnalité permettant de changer de vue (fil de fer ou matériel).

Bien que j'estime avoir passé bien trop de temps sur cette fonctionnalité pour cause de problèmes rencontrés que je n'ai pas réussi à traiter rapidement, je suis au final plutôt satisfaite du résultat et d'avoir pu au final réaliser cette fonctionnalité sans qu'elle ne soit impactée par des bugs tels que la réinitialisation des modifications lors d'un changement de vue.

Je considère cette fonctionnalité comme quelque chose dont je suis fière mais surtout dont je tire un enseignement pour les projets futurs, notamment le fait de demander de l'aide à mes camarades plus rapidement dans le cas où je serais totalement bloquée, ce que je n'ai pas réalisé lors de l'implémentation de cette fonctionnalité, mais qui aurait très certainement pu accélérer la réalisation de ce changement de vue. "

• Xin:

" Dans le projet, j'ai surtout travaillé sur les interactions entre les utilisateurs et les objets 3D dans Three.js, et sur la correction des bugs du programme.

Je suis fier des effets visuels que j'ai réalisés. Il semble naturel de pouvoir naviguer librement et de déplacer ou de faire pivoter les modèles, mais cela demande des efforts pour y parvenir.

Pour mettre en œuvre une fonctionnalité ou corriger une erreur dans le programme, je devais souvent consulter la documentation de Three.js et rechercher dans les forums si d'autres avaient implémenté des fonctionnalités similaires.

En repensant aux dernières itérations, j'ai résolu un problème après l'autre, et ces succès sont suffisants pour me satisfaire."

Tanguy :

" Personnellement, je suis assez fier de mon implémentation de la structure de données HalfEdge. Cette structure de données est un point clé de notre application et n'a pas été simple à mettre en place.

Cette structure de données est simplement une représentation du modèle 3D sous forme d'objet représentant les faces, sommets et arêtes du modèle 3D. Elle nous permet de vérifier la bonne cohérence du maillage du modèle et d'en détecter les incohérences. Cette application étant destinée à aider les utilisateurs pour l'impression 3D, la détection de ces incohérences est donc essentielle.

Une première version de notre algorithme prenait quelques secondes à charger les données de petits objets 3D (moins de 1 000 faces) mais pouvait prendre des dizaines de minutes pour un objet de 100 000 faces et pouvait monter à plusieurs heures pour un objet à 1 ou plusieurs millions de faces.

J'ai pu réduire ce temps à quelques minutes grâce à l'implémentation d'une SkipList pour la création et la recherche de sommet. Cette optimisation a permis à notre algorithme d'être beaucoup plus rapide et efficace. Elle permet également de gérer la non-duplication des sommets, d'une part pour minimiser au mieux la mémoire utilisée par l'application mais aussi pour que lors de la modification de la position d'un sommet, il n'y ait qu'un objet à modifier et non plusieurs dans notre structure de données HalfEdge."

Conclusion

Ce projet, au bout de plusieurs semaines de travail, répond dans sa globalité aux attentes demandées. Il existe cependant plusieurs points d'améliorations, notamment au niveau du remplissage des trous du maillage, points qui n'ont pas pu être abordés par manque de temps.

Nous avons rencontré différents problèmes que nous avons réussi à résoudre, au mieux les minimiser, mais d'autres sont encore en attente d'une solution, ce qui constitue également un point important si le projet est repris.

En termes d'humain, ce projet est le fruit d'une collaboration étroite entre tous les membres du groupe, chacun à son échelle. Chacun a effectué ses tâches assignées, avec l'aide d'autres si besoin. C'est aussi le fruit d'une réflexion collective lorsque certains problèmes empêchant l'avancée du projet ne pouvait pas être résolu par une seule personne.

Enfin, ce projet nous a permis de découvrir la technologie *three.js*, permettant de manipuler des objets 3D, de faire un premier pas dans le domaine du calcul de complexité d'algorithmes et de découvrir de nouvelles structures de données que sont HalfEdge et SkipList. C'est donc un projet qui nous a apporté des connaissances et compétences très notables d'un point de vue personnel.

Annexes

Tables des annexes :

Annexe 1 : Mode d'emploi pour la mise en route de l'application	
Annexe 2 : Mode d'emploi pour faire fonctionner l'application	
Annexe 3 : Éléments pour la reprise du projet	

Annexe 1 : Mode d'emploi pour la mise en route de l'application

//readme

Annexe 2 : Mode d'emploi pour faire fonctionner l'application

■ Documentation //TODO pas à jour

Annexe 3 : Eléments pour la reprise du projet