

# Projet Final Structure de données

---

## Membre du binome

- Amayas Sadi 28717408
  - Hamid Kolli 28717594
  - Groupe : 03
- 

## Exercice 01

---

### Question 01

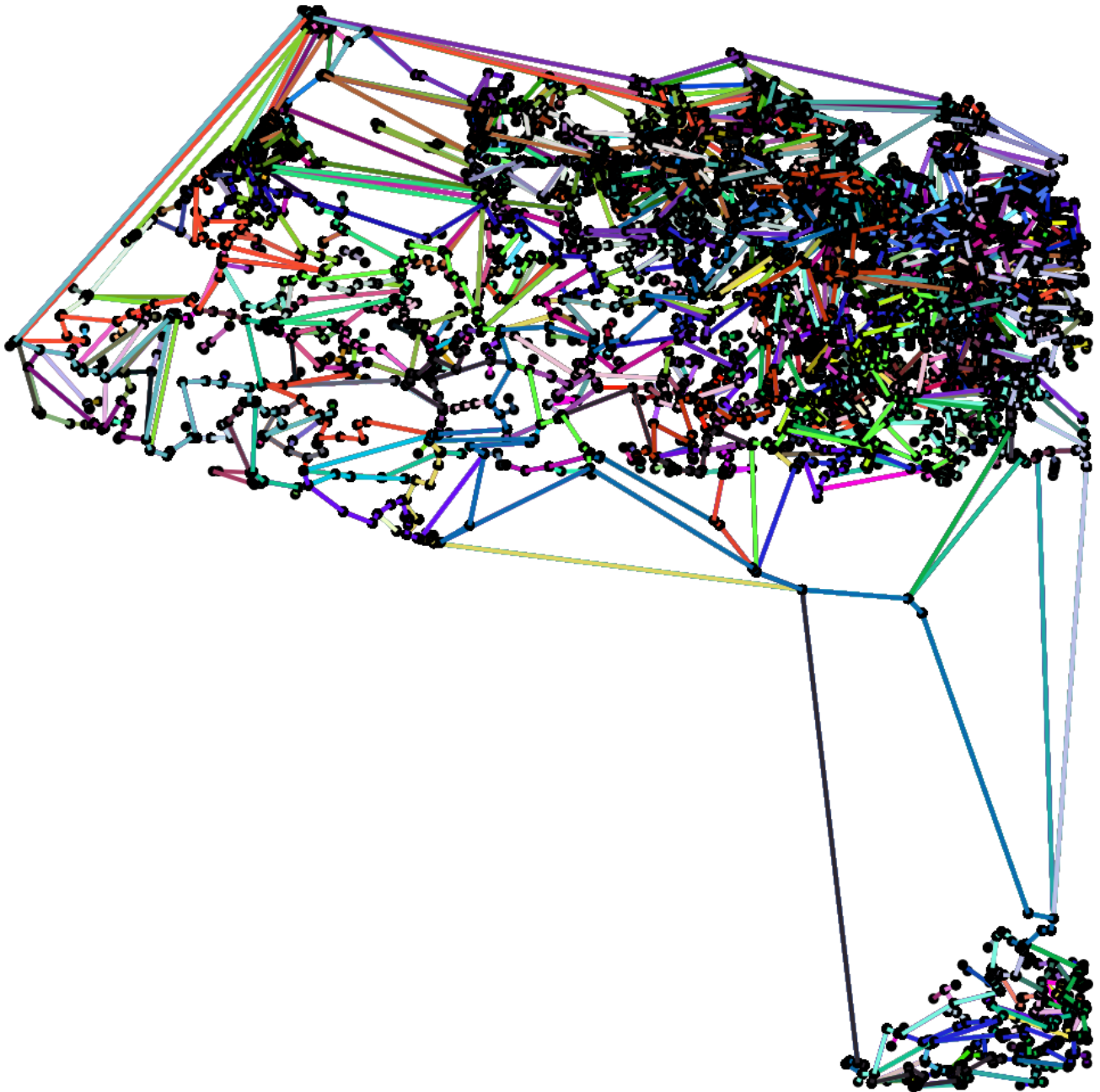
La fonction `Chaines *lecture_chaines(FILE *file)` permet de lire la structure de chaines à partir d'un fichier tout en testant l'existence du fichier après on recupere le nombre de chaines et la valeur de gamme ensuite on boucle tant que la fin du fichier n'est pas atteinte et qu'il reste encore des chaines, et pour chaque chaine on recupere son numéro et le nombre de points puis on boucle sur les points en recuperant leurs x et y

### Question 02

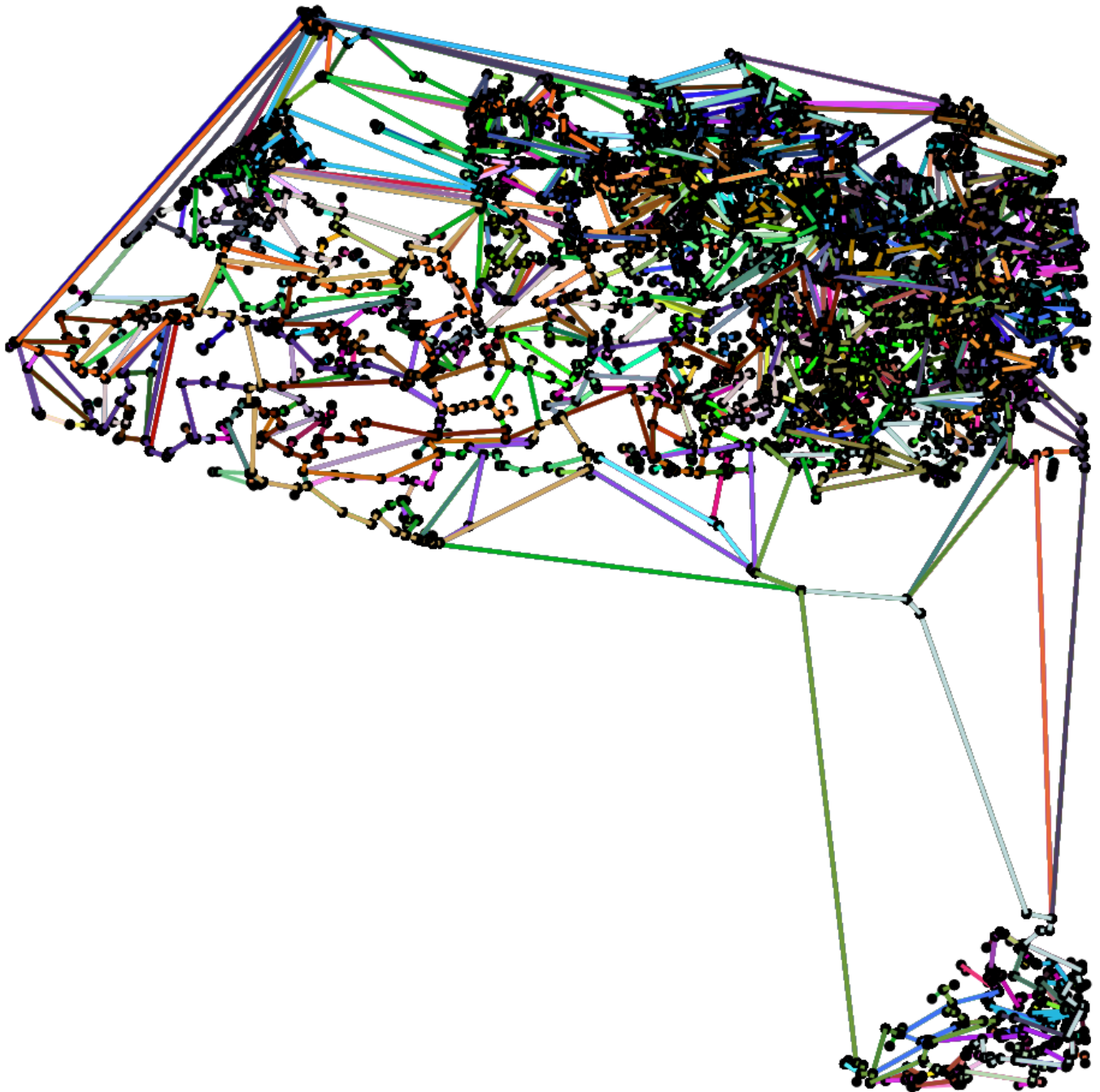
- La fonction `void ecrire_chaines(Chaines *C, FILE *file)` permet d'ecrire la structure de chaines dans un fichier avec le même format qu'en lecture
- Le fichier `ChaineMain.c` est un fichier de test pour les fonction de lecture et d'écriture de chaines

Voici un exemple de test sur le fichier `resources/05000_USA-road-d-NY.cha`

- Affichage avant l'utilisation de la fonction d'ecriture

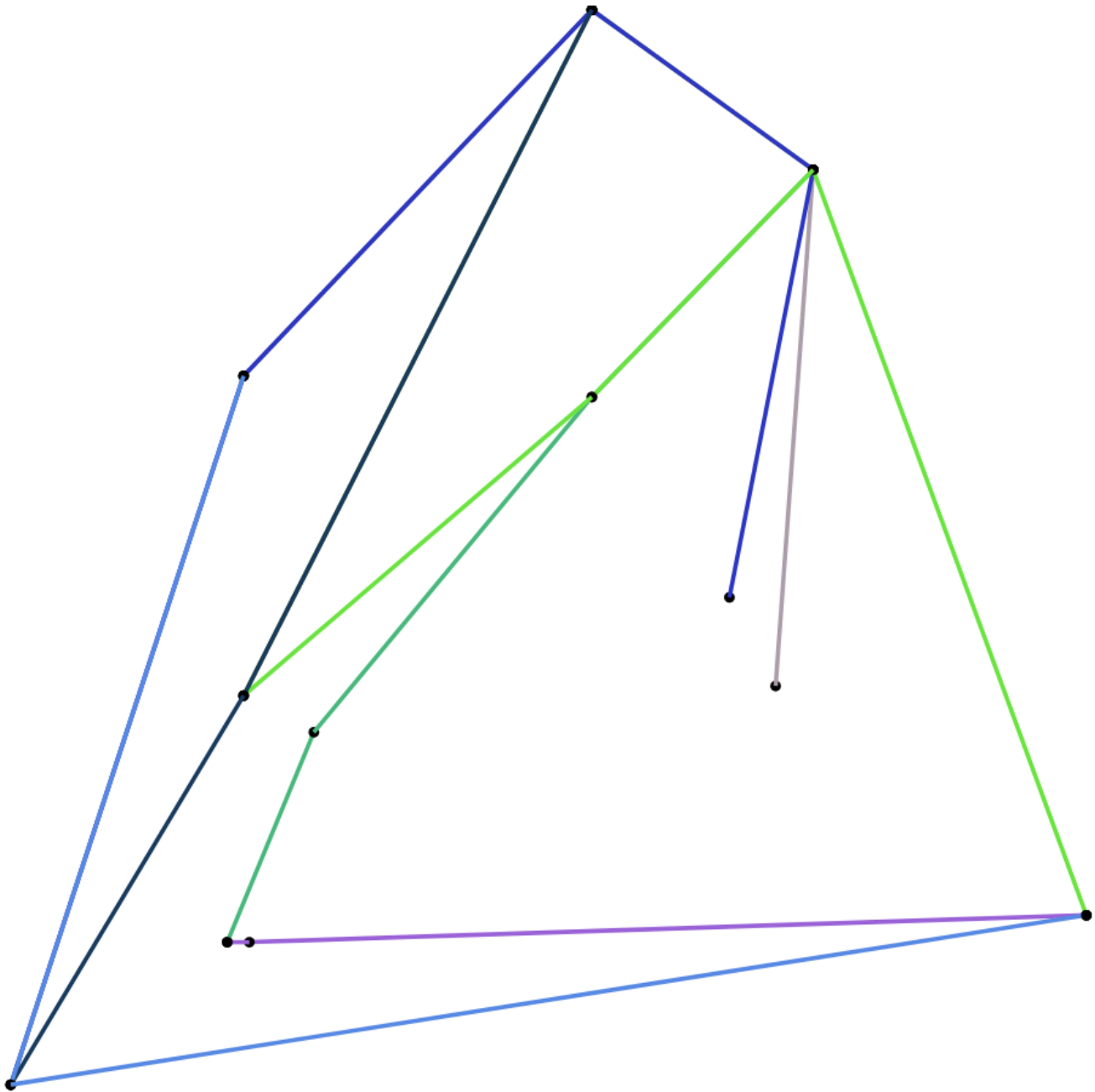


- Affichage après l'utilisation de la fonction d'écriture



### Question 03

- Affichage de la structure de chaines après la lecture des chaines depuis le fichier `00014_burma.cha`



## Question 04

`double longueur_chaine(CellChaine *C)` : On parcourt tout les points de la cellChaine et on calcule la somme des distances entre les points en utilisant une fonction static qui calcule la distance entre 2 points voici son code

```
/* Calcule la distance entre deux points */
static double distance_points(CellPoint *p1, CellPoint *p2) {
    if (!p1 || !p2) return 0;
    return sqrt(pow((p1->x - p2->x), 2) + pow((p1->y - p2->y), 2));
}
```

`double longueur_totale(Chaines *C)` : Calcule juste la somme des longueur\_chaine pour toutes les cellChaine

## Question 05

`int compte_points_total(CellChaine *C)` : Calcule le nombre de points totales de la structure, en parcourant la liste en pour chaque cellchaine on ajoute son nombre de points qui est calcule avec la fonction `int compte_points_chaines(CellChaine *C)` dont voici son code

```
/* Calcule le nombre de points d'une chaine */
int compte_points_chaines(CellChaine *C) {
    int nb_points = 0;

    /* On calcule le nombre de points */
    for (CellPoint *points = C->points; points; points = points->suiv,
        nb_points++) continue;
    return nb_points;
}
```

## Exercice 02

---

- NB : On a déplacé les definitions de la structure Noeud, CellNoeud et CellCommodite dans les fichier `Noeud.{c, h}` pour éviter les problemes d'importation (*multi-include*) en effet les fichier `Reseau` à besoin des fichiers `ArbreQuat` et `Hachage` qui eux mêmes ont besoin de `Reseau` plus precisement des definitions de Noeud, CellNoeud et CellCommodite, donc on a prefere de déplacer les definitions des structures ainsi que leurs fonctions de création, libération dans les fichier `Noeud.{c, h}`

## Question 01

`Noeud *recherche_cree_noeud_liste(Reseau *R, double x, double y)` : Parcoure la liste des noeuds du reseau en cherchant si le point (x, y) se trouve si c'est le cas elle le retourne sinon elle créer un nouveau noeud de coordonnees (x, y), l'ajoute dans le reseau et le retourne

## Question 02

`Reseau *reconstitue_reseau_liste(Chaines *C)` : La fonction permet de reconstruire le reseau depuis la structure de chaines en suivant l'algorithme de reconstitution avec l'implementation de `$p \in V$` avec les listes de noeuds

## Question 03

Le main du fichier `ReconstitueReseau.c` prend en parametre un nom de fichier sans extension et le numéro de la méthode à utiliser

Le main ouvre le fichier en lui ajoutant l'extension `.cha` et selectionne la structure correspondante :

- 1- pour les listes
- 2- pour la table de hachage
- 3- pour les arbres

---

## Exercice 03

---

### Question 01

`int nb_commodites(Reseau *R)` : On calcule la longueur de la liste des commodites

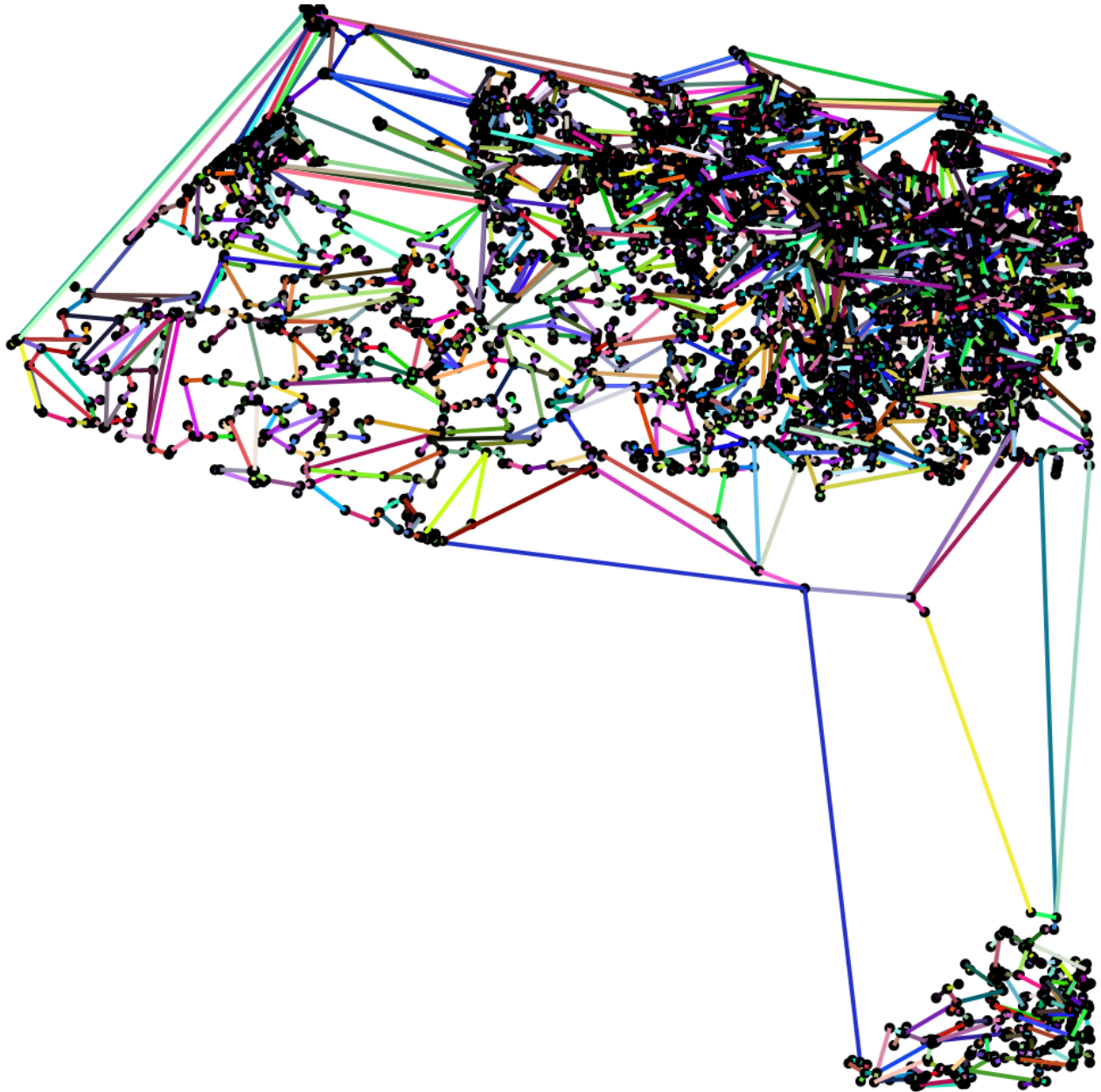
`int nb_liaisons(Reseau *R)` : On calcule le totale des nombres de voisins et on le divise sur 2 pour avoir le nombre de liaisons

### Question 02

`void ecrire_reseau(Reseau *R, FILE *file)` Permet d'écrire le réseau dans un fichier suivant le format du fichier `00014_burma.res`

### Question 03

- Voici le résultat de l'affichage du réseau (reconstruit à partir du fichier `05000_USA-road-d-NY.cha`)



## Exercice 04

---

### Question 01

- Voici la structure de la table de hachage

```
typedef struct table {  
    CellNoeud **table;  
    int lenght;  
} TableHachage;
```

Elle est composé d'un tableau de pointeur vers des CellNoeud et la taille de la table

### Question 02

- Voici le main de test de la fonction clé (Dans le fichier *test\_fonction\_hachage.c*):



```
// La fonction de clé
int key(int x, int y) {
    return y + (x + y) * (x + y + 1) / 2;
}

int main() {
    // On boucle de 1 à 10 et on affiche les resultats
    for (int i = 1; i <= 10; i++)
        for (int j = 1; j <= 10; j++)
            printf("%d %d = %d\n", i, j, key(i, j));
}
```

On voit que les 100 combinaisons donnent des valeurs uniques, la fonction de clé est bijective

Pour être sûr on a fait un traitement shell sur le résultat avec la commande

```
./test_fonction_hachage | sed -En 's/. * . = (.*)/\1/p' | sort -n -r | uniq
-c | sed -En 's/ *(.*) .*/\1/p' | sort -n -r | uniq -c
```

Et voici le résultat d'affichage :

```
29 amayas (CPU 10,5% RAM 34% PROC 0) ~/Etudes/SDD/Projet_Final_SDD git[main]
> $ ./test_fonction_hachage | sed -En 's/. * . = (.*)/\1/p' | sort -n -r | uniq -c | sed -En 's/ *(.*) .*/\1/p' | sort -n -r | uniq -c
100 1
```

Toutes les 100 lignes (donc les 10 \* 10 iterations) donnent un résultat unique

- NB : Pour voir le résultat sur votre console vous pouvez lancer le fichier `test_fonction_hachage.sh` avec les commandes suivante

```
chmod u+x test_fonction_hachage.sh
./test_fonction_hachage.sh
```

## Question 03

Voici le code de la fonction de hachage utilisée

```
// Fonction de hachage
int hachage(double key, int lenght) {
    float a = (sqrt(5) - 1) / 2.0;
    double kA = key * a;
    long kA_int = (long)kA;

    return (int)(lenght * (kA - kA_int));
}
```



- NB : La fonction de création de la table de hachage est en  $O(lenght)$  avec lenght est la taille de la table car on parcourt toutes les cases de la table pour les mettre à NULL

## Question 04

`Noeud *recherche_cree_noeud_hachage(Reseau *R, TableHachage *hash_table, double x, double y)` : On recupere l'indice de la liste avec le hachage sur la clé (x, y) et on parcourt cette liste en cherchant si le point (x, y) se trouve si c'est le cas elle le retourne sinon elle créer un nouveau noeud de coordonnees (x, y), l'ajoute dans le reseau et le retourne

## Question 05

- NB : On a change la signature de la fonction en ajoutant la table de hachage en parametre parceque la création est très couteuse et donc la reconstitution est désavantage et vu qu'on cherche le temps de reconstitution ça foire les résultats

`Reseau *reconstitue_reseau_hachage(Chaines *C, TableHachage *table_hachage)` : La fonction permet de reconstruire le reseau depuis la structure de chaines en suivant l'algorithme de reconstitution avec l'implementation de  $\$p \setminus \text{in } V$  avec la table de hachage

# Exercice 05

---

## Question 01

`void chaine_coord_min_max(Chaines *C, double *xmin, double *ymin, double *xmax, double *ymax)` : On parcourt la listes des chaines et on cherches les max et les min des coordonnees

## Question 02

`ArbreQuat *creer_arbre_quat(double xc, double yc, double cote_x, double cote_y)` : L'allocation mémoire et l'initialisation des champs

## Question 03

`void inserer_noeud_arbre(Noeud *noeud, ArbreQuat **arbre, ArbreQuat *parent)` : Permet d'insérer un noeud dans un arbre suivant l'algorithme proposé

## Question 04

`Noeud *recherche_cree_noeud_arbre(Reseau *R, ArbreQuat *arbre, ArbreQuat *parent, double x, double y)` : On recherche par recursivité dans l'arbre le noeud de coordonnees (x, y) on le retourne si on le trouve sinon on l'ajoute et on le retourne

L'algorithme de recherche avec la fonction `Noeud *recherche_noeud_arbre(ArbreQuat *arbre, double x, double y)` :

- Si l'arbre est NULL alors le noeud (x, y) n'existe pas
- Sinon, Si le noeud de la racine n'est pas NULL on compare si c'est le bon ou pas

- Sinon on determine le sous arbre ou descendre selon les coordonnees x et y et les coordonnees de la racine

Voici son code :

```
// Permet de rechercher un noeud dans un arbre (en fonction de ses
coordonnees(x,y))
Noeud *recherche_noeud_arbre(ArbreQuat *arbre, double x, double y) {
    // si l'arbre n'est pas allouer on returne null (le noeud n'existe pas)
    if (!arbre)
        return NULL;

    /*
    * Si l'arbre existe et contient un noeud ,
    * on verifie si les coordonnees sont egales a celle du noeud de l'arbre
    si oui on le returne sinon on return null
    */
    if (arbre->noeud) {
        if (arbre->noeud->x == x && arbre->noeud->y == y)
            return arbre->noeud;

        return NULL;
    }
    // On continue de descendre dans la branche ou se trouve le noeud (en
fonction de ses coordonnees)
    if (arbre->xc > x) {
        if (arbre->yc > y)
            return recherche_noeud_arbre(arbre->so, x, y);

        return recherche_noeud_arbre(arbre->no, x, y);
    }

    if (arbre->yc > y)
        return recherche_noeud_arbre(arbre->se, x, y);

    return recherche_noeud_arbre(arbre->ne, x, y);
}
```

## Question 05

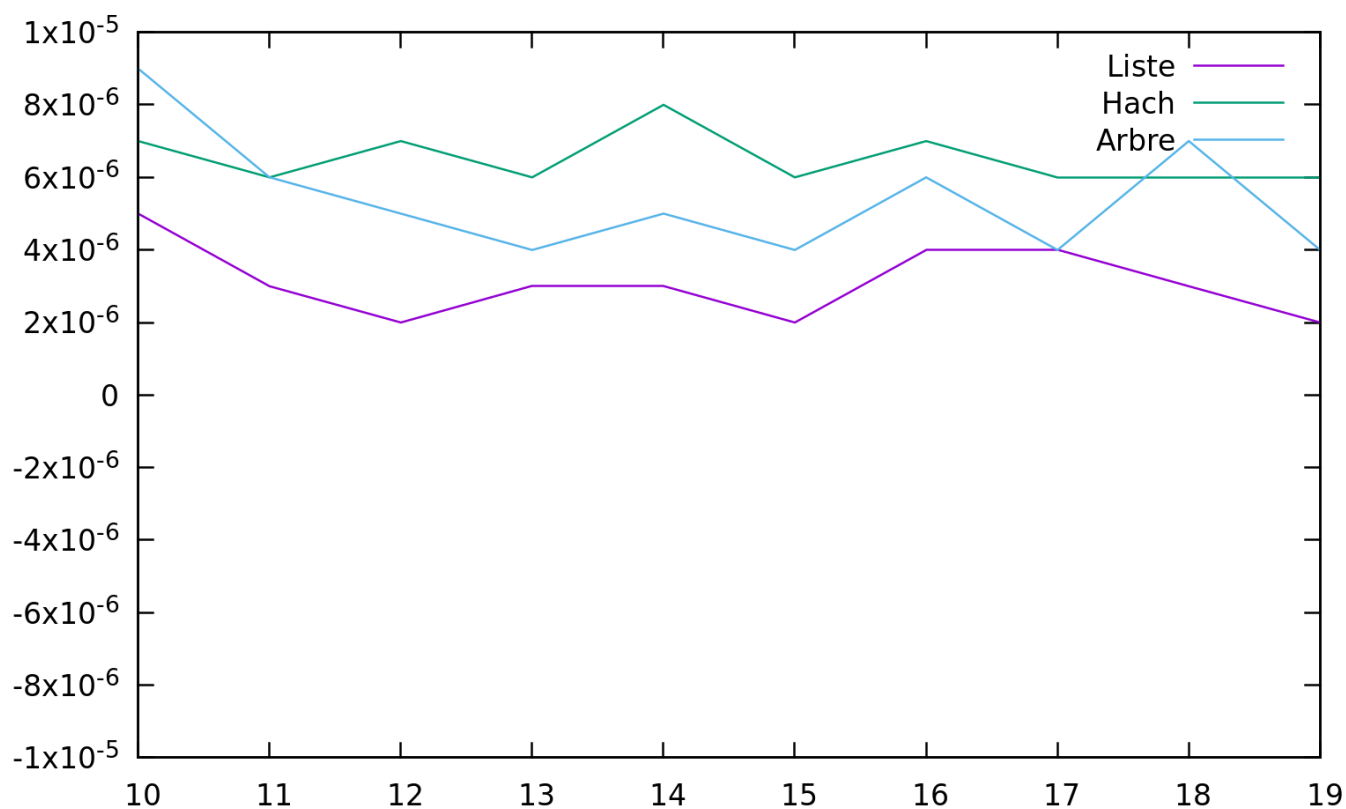
**Reseau \*reconstitue\_reseau\_arbre(Chaines \*C, ArbreQuat \*arbre)** : La fonction permet de reconstruire le reseau depuis la structure de chaines en suivant l'algorithme de reconstitution avec l'implementation de \$p\$ \in \$V\$ avec les arbres

## Exercice 06

### Question 01

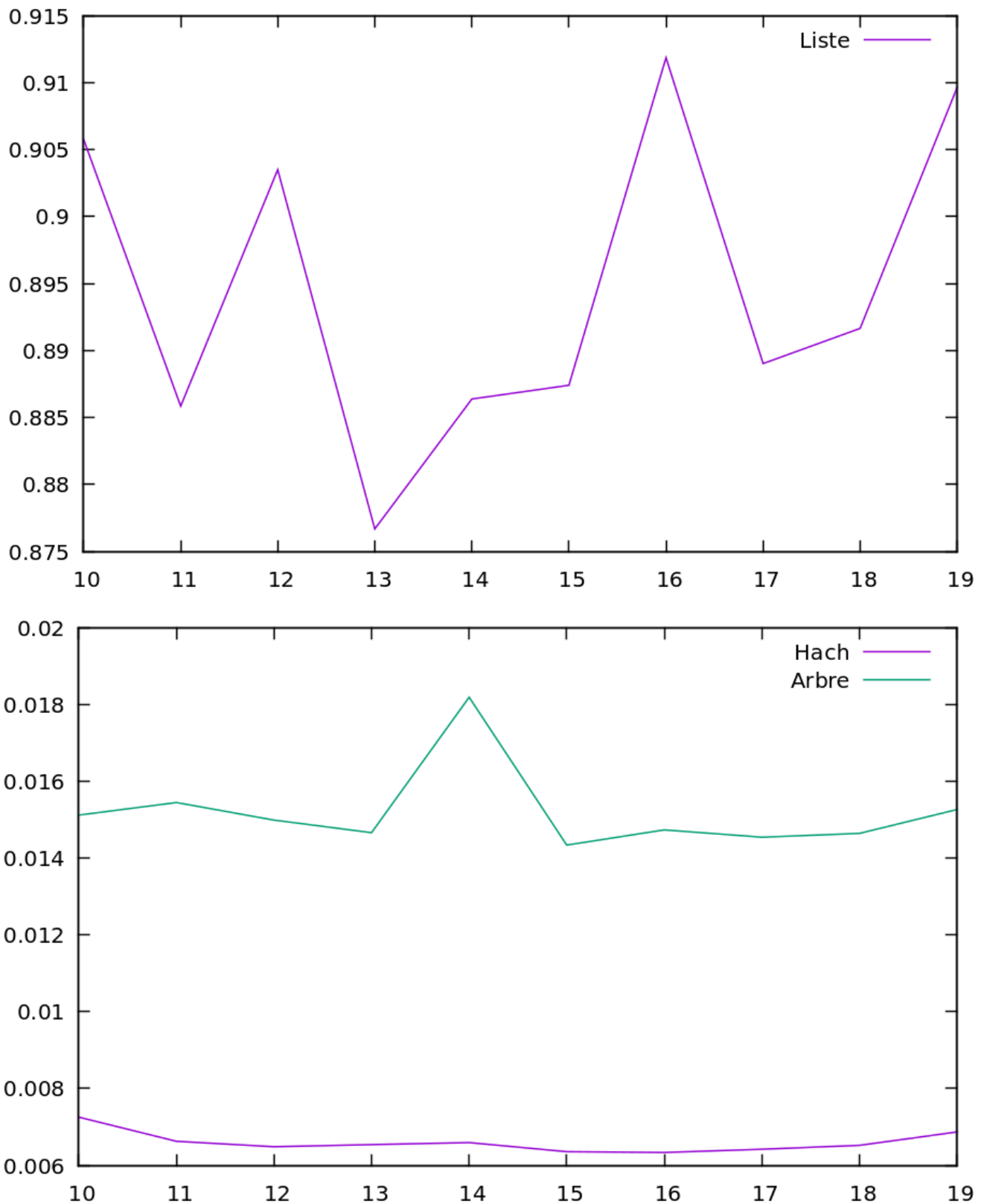
Le fichier `main.c` est un main de test pour les temps des fonctions de reconstruction, On boucle 10 fois en variant la taille de la table de 10000 à 20000 et à chaque iteration on calcule le temps de reconstruction pour chaque méthode et on écrit les résultat dans un fichier

- Voici les resultats avec le fichier `00014_burma.cha`



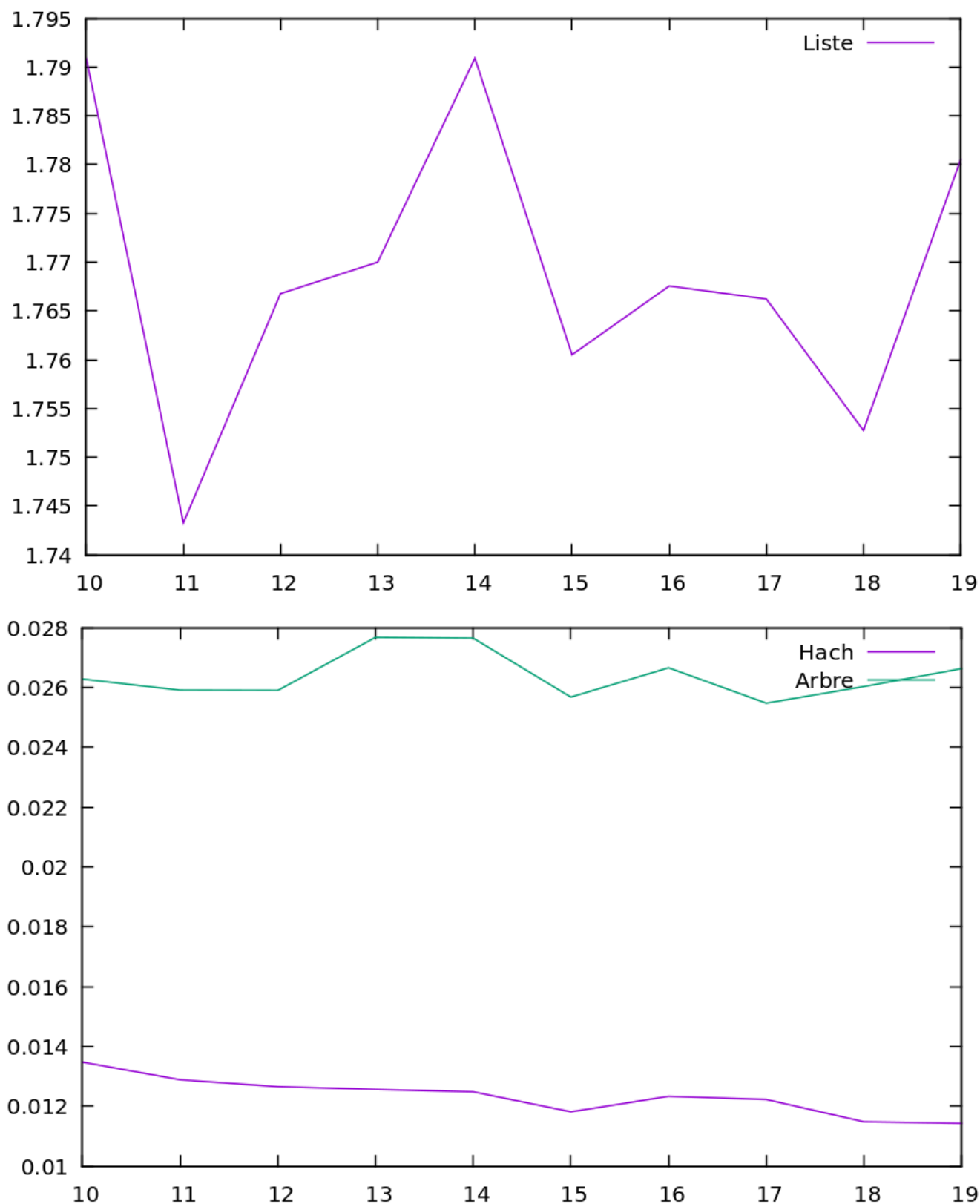
**Observation :** On remarque que les trois méthodes donnent à peu près les mêmes résultats à  $10^{-6}$  près, mais on remarque que la méthode des liste à un petit avantage

- Les résultats avec le fichier `05000_USA-road-d-NY.cha`



**Observation :** On remarque que la méthode avec la table de hachage est la plus performante par rapport aux autres, et que la méthode avec les listes est la moins performante de toutes

- Les résultats avec le fichier `07397_pla.cha`



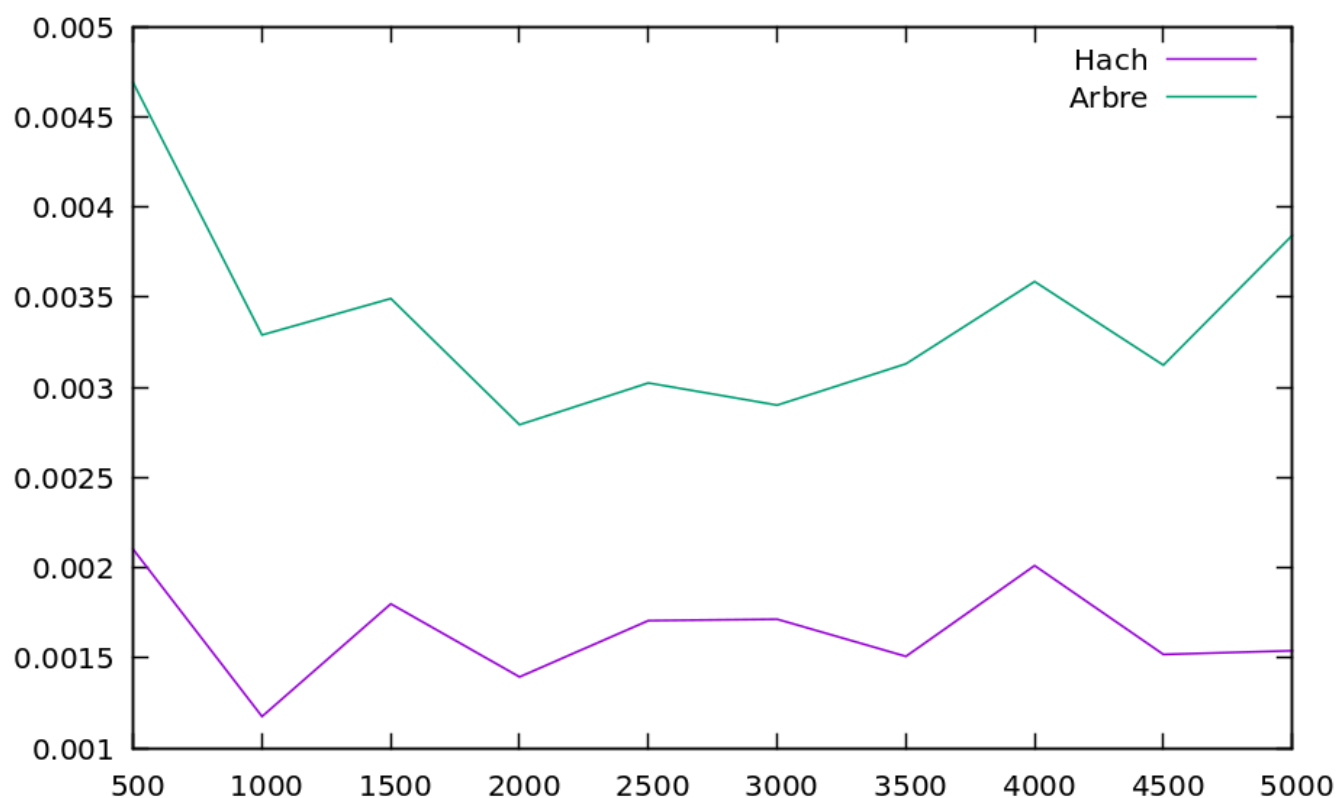
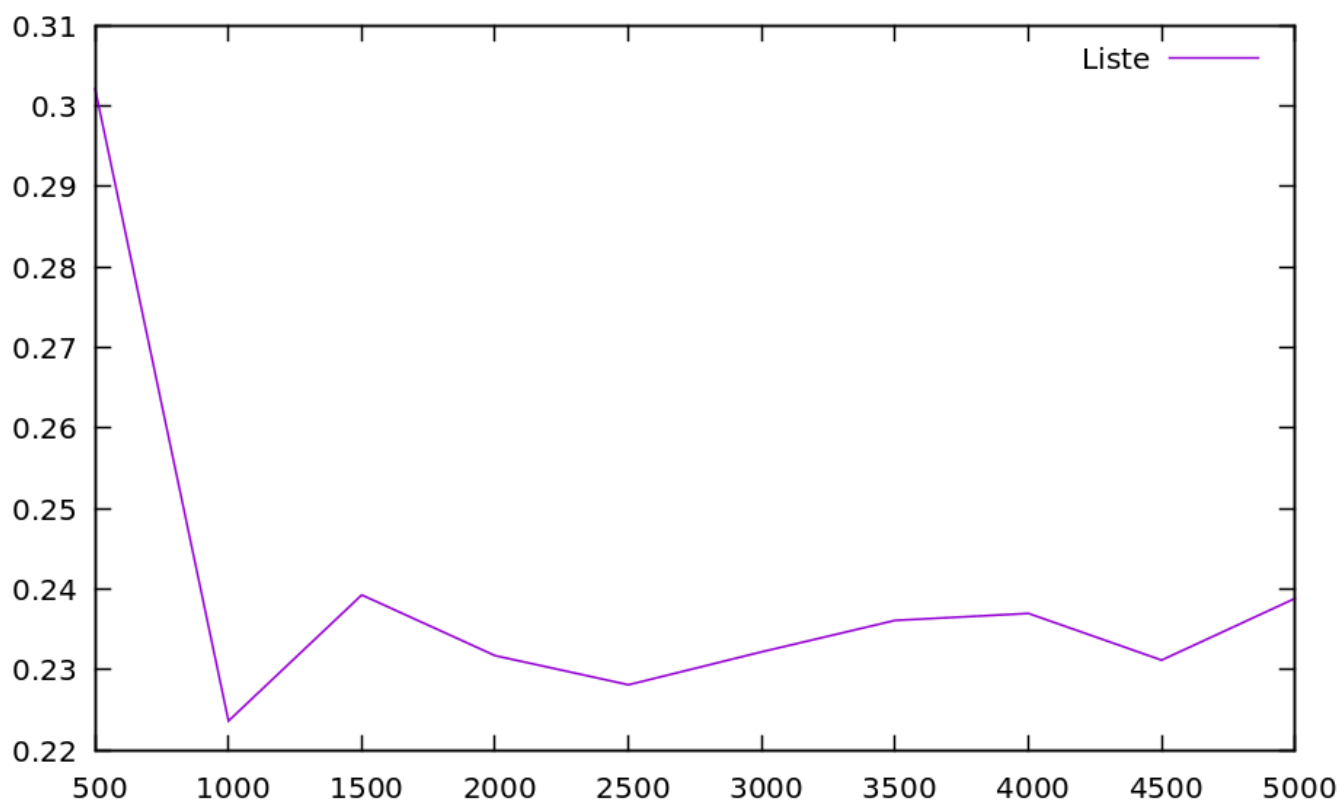
**Observation :** C'est la même Observation qu'avec les résultats du fichier 05000\_USA-road-d-NY.cha

## Question 02

Chaines \*generation\_aleatoire(int nb\_chaines, int nb\_points\_chaines, int xmax, int ymax) : Pour chaque chaines on lui crée nb\_points\_chaines points avec des coordonnees aleatoires entre (0, xmax) et (0, ymax)

## Question 03

Les graphique obtenus :



## Question 04

- Pour le fichier `00014_burma.cha` : Dans ce fichier on a pas beaucoup de chaines et de points donc la liste des noeuds ne contient pas beaucoup de noeuds c'est pour cela que la recherche dans la liste n'est pas trop couteuse, parcontre avec les deux autres méthodes on effectue des calculs qui à

petite echelle (petit nombre de points) sont desavantageux par rapport à la liste, et comme y a pas beaucoup de noeuds les temps de calcules des differentes méthode est presque le même

- Pour les fichiers `05000_USA-road-d-NY.cha` et `07397_pla.cha` :

On remarque dans ce cas que la méthode avec la liste est la plus mauvaise.

Les algorithmes de reconstitution sont les mêmes sauf dans la recherche, et donc c'est que la recherche qui influe sur les temps de calcul, en effet la complexité de recherche avec la liste est de  $O(\text{nbChaine} * \text{nbPointChaine})$  car au pire cas on parcourt tous les noeuds ce qui est bien pire qu'une complexité de  $O(\log_4(\text{nbChaine} * \text{nbPointChaine}))$  pour la recherche avec la méthode des arbres vu que les noeuds sont positionnés selon leurs coordonnées dans un arbre de quatre fils, et pire que  $O(\alpha)$  pour la recherche en utilisant la table de hachage (avec  $\alpha$  est le nombre moyen de noeuds dans une liste de la table) où on accède directement à la position du noeud en calculant sa clé avec la fonction de hachage.

- Pour la `generation_aleatoire` :

C'est la même analyse qu'avec les fichiers `05000_USA-road-d-NY.cha` et `07397_pla.cha`

## Exercice 07

---

### Question 01

`Graphe *creer_graphe(Reseau *reseau)` : Alloue la mémoire pour le graphe et les différents sommets et arêtes, tout en recopiant les commodités dans le tableau de commodités du graphe et en parcourant la liste des noeuds pour fabriquer les sommets et leur chaînage (les arêtes)

### Question 02

`int plus_petit_nb_aretes(Graphe *graphe, int u, int v)` : Retourne le plus petit nombre d'arêtes entre deux sommets en utilisant un parcours en largeur et un tableau pour garder le minimum d'arêtes parcourues pour arriver au sommet `i`

### Question 03

`void generate_plus_petit_chaine(Graphe *graphe, int u, int v, ListeEntier *liste)` : L'idée est de garder dans une liste d'entier les numéros des sommets qui représente la chaîne depuis le sommet `u` jusqu'au sommet `v`, et donc au lieu de garder le nombre d'arêtes parcourues on garde le sommet d'où on vient ainsi à la fin en faisant un parcours inverse on récupère le chemin le plus court de `u` vers `v` (le sommet `v` est l'indice de la case, le sommet `u` est la valeur de la case et on fait un parcours inverse et on s'arrête lorsqu'on trouve la valeur -1)

- NB : On a choisi de donner une liste en paramètre avec un passage par adresse pour directement la changer au lieu de créer une autre et la retourner

### Question 04



`int reorganise_reseau(Reseau *reseau)` : Permet de savoir si un réseau est bien repartie (càd : Que on a au max gamma commodites passant par une aretes) en utilisant le graphe et une matrice sommet-sommet pour calculer le nombre de fois qu'on passe par une arete a qui est entre les sommet i et j donc on voit la valeur de la case `mat[i][j]` :

`mat[i][j]` : represente le nombre de fois qu'on a passé par l'arete ij et donc si existe un i et j tel que `mat[i][j] > gamma` alors le reseau n'est pas bien organisé

## Question 05

- Pour les fichier fournie càd `00014_burma.cha`, `05000_USA-road-d-NY.cha` et `07397_pla.cha` : On a toujours un resultat de 0 donc les reseaux correspondants ne sont pas bien organisés
- Solution pour améliorer la fonction :

L'idée est d'ajoute un attribut `nb_fois_passe` à la structure `Arete` \*(Vu que on ne dupplique pas les arrête, on dupplique juste les `Cellule_arete`, donc on a toujours le même pointeur) et à la création des `Arete` on initilise le champs à 0.

Le `nb_fois_passe` represente le nombre de fois qu'on passe par l'arete dans les plus petit chemin des commodites

Ensuite la fonction `generate_plus_petit_chaine` changera en `int generate_plus_petit_chaine(Graphe *graphe, int u, int v, ListeEntier *liste)`, elle genere la liste d'aretes parcourues et actualise le champs `nb_fois_passe` de plus elle retourne le nombre max de `nb_fois_passe` des aretes parcourues, donc il ne reste que à tester le nombre retourner si il est superieur à `gamma` pas besoin de parcourir

Voici une premiere implementation de l'idée :

- La nouvelle structure de `Arete` :

```
typedef struct {
    int u, v; /* Numeros des sommets extremité */
    int nb_fois_passe; /* Le nombre de fois qu'on passe par l'arete dans
les plus petit chemin des commodites */
} Arete;
```

- La fonction `generate_plus_petit_chaine` :

```
/* Retourne un liste de numeros de sommets de la plus courte chaine entre
deux sommets */
int generate_plus_petit_chaine(Graphe *graphe, int u, int v, ListeEntier
*liste) {
    // On initialise la liste a null
    init_liste(liste);
```

```
// On soustrait -1 des numero de sommets (indice du tableau commence
par 0)
u--;
v--;
// Si le graphe est null on retourne directement (On sort de la
fonction)
if (!graphe) {
    print_probleme("Pointeur invalide");
    return -1;
}

// Si les numero de sommet depasse le numero max on sort de la fonction
if (u < 0 || u >= graphe->nb_som || v < 0 || v >= graphe->nb_som) {
    print_probleme("Sommet invalide");
    return -1;
}

// On cree un tableau de boolean, (Si la case est 0 donc le sommet n'est
pas encore visté)
int *visit = (int *)malloc(sizeof(int) * graphe->nb_som);

// On teste si l'allocation du tableau s'est bien passé
if (!visit) {
    print_probleme("Erreur d'allocation");
    return -1;
}
// On cree un tableau de predecesseur
//( si la case dont l'indice est le numero du sommet est a -1 donc elle
n'a pas de predecesseur, sinon son predecesseur a pour numero de sommet la
valeur de la case)
// on l'utilise pour tracer un chemin entre deux sommets
int *pred = (int *)malloc(sizeof(int) * graphe->nb_som);

// On teste si l'allocation du tableau s'est bien passé
if (!pred) {
    print_probleme("Erreur d'allocation");
    free(visit);
    return -1;
}

// Tableau d'aretes ou sont passé les commodite
Arete **tab_arete = (Arete **) malloc(sizeof(Arete *) * graphe-
>nb_som);

// Test d'allocation
if (!tab_arete) {
    print_probleme("Erreur d'allocation");
    free(pred);
    free(visit);
    return -1;
}

// On initialise les cases des trois tableau (pred a -1, visit a 0 et
```

```

tab_arete a NULL)
    for (int i = 0; i < graphe->nb_som; i++) {
        visit[i] = 0;
        pred[i] = -1;
        tab_arete[i] = NULL;
    }

    // On met la valeur du premier sommet qui est `U` a 1
    visit[u] = 1;

    // On cree une file
    // Elle sert a stoquer les sommets qui ne sont pas encore visité et qui
doivent etre visité
    // A chaque fois on defile un sommets pour le parcourir et o enfile les
sommets adjacents
    S_file *file = cree_file();

    // On teste si la file est bien allouer
    if (!file) {
        print_probleme("Erreur de creation");
        free(visit);
        free(pred);
        free(tab_arete);
        return -1;
    }

    // On enfile le premier sommet pour le parcourir
    enqueue(file, u);

    // Tant qu'il existe encore des sommets qu'on doit parcourir
    while (!est_file_vide(file)) {
        // On defile le sommet a parcourir
        int curr = defile(file);

        // On boucle sur sa liste d'adjacents
        for (Cellule_arete *voisins = graphe->T_som[curr]->L_voisin;
voisins; voisins = voisins->suiv) {
            // On recupere le numero du sommet adjacent
            int pos = voisins->a->u == curr ? voisins->a->v : voisins->a-
>u;

            // Si il n'st pas encore visiter
            if (visit[pos] == 0) {
                // On met le boolean a 1 pour ne pas l'ajouter une deuxieme
fois
                visit[pos] = 1;
                enqueue(file, pos);

                // On garde le precedent
                pred[pos] = curr;

                // On garde l'arete
                tab_arete[pos] = voisins->a;
            }
        }
    }

```

```

    }
}

int i = v;
int max = 0;

// On fait le parcours inverse pour recuperer le chemin
while (pred[i] != -1) {
    tab_arete[i]->nb_fois_passe++;

    if(tab_arete[i]->nb_fois_passe > max)
        max = tab_arete[i]->nb_fois_passe;

    ajoute_en_tete(liste, i + 1);
    i = pred[i];
}

ajoute_en_tete(liste, u + 1);

free(visit);
free(pred);
liberer_file(file);

for(int i = 0; i < graphe->nb_som; i++)
    liberer_arete(tab_arete[i]);

free(tab_arete);

return max;
}

```

- La fonction `reorganise_reseau` :

```

int reorganise_reseau(Reseau *reseau) {
    // Si le reseau est null on sort de la fonction
    if (!reseau) {
        print_probleme("Pointeur invalide");
        return 0;
    }

    // On cree un graphe et on teste l'allocation
    Graphe *graphe = creer_graphe(reseau);
    if (!graphe) {
        print_probleme("Erreur de création");
        return 0;
    }

    ListeEntier liste;
    int max = -1;

    for (int i = 0; i < graphe->nb_commod; i++) {

```

```
        // On generer le chemin ainsi que le max des fois parcourus
        max = generate_plus_petit_chaine(graphe, graphe->T_commod[i].e1 +
1, graphe->T_commod[i].e2 + 1, &liste);

        // On libere la liste (On a pas besoin vu que on a le max)
        desalloue(&liste);

        // Si le max est superieur à gamma donc le reseau n'est pas
organisés
        if (max > gamma) {
            liberer_graphe(graphe);
            return 0;
        }
    }

    liberer_graphe(graphe);
    return 1;
}
```