

- TP 4. Plus courts chemins. Algorithme de Dijkstra. -

Le but de ce TP est de calculer un arbre de plus courts chemins (en terme de distance euclidienne) issu d'un sommet dans un graphe G dont les sommets sont des points du plan et les arêtes sont toutes les paires xy de sommets dont la distance est inférieure à une valeur fixée d_{max} .

Langage. Programme en C++. Votre programme pourra contenir :

```
#include <cstdlib>
#include <iostream>
#include <vector>
#include <fstream>
#include <math.h>

using namespace std;

int main(){
int n;                //Le nombre de points.
int m;                //Le nombre d aretes.
cout << "Entrer le nombre de points: ";
cin >> n;

int dmax=50;          // La distance jusqu'a laquelle on relie deux points.

vector<int> voisin[n]; // Les listes de voisins.
int point[n][2];      // Les coordonnees des points.

int d[n];              // La distance a la racine.
int arbre[n-1][2];    // Les aretes de l'arbre de Dijkstra.
int pere[n];          // La relation de filiation de l'arbre de Dijkstra.

return 0;
}
```

Ce début de code est récupérable là : <http://www.lirmm.fr/~bessy/GLIN501/TP/tp4.cc>

!!!! Pensez à tester chaque code produit sur de petits exemples!!!!

- Exercice 1 - Création du graphe.

Reprendre la fonction `void pointrandom(int n, int point[][2])` du TP2 qui engendre aléatoirement le tableau `point` représentant un ensemble aléatoire de n points dans le plan. Rappelons que `point` est de taille $n \times 2$, l'abscisse du point i (entre 0 et 612) est stockée dans `point[i][0]` et l'ordonnée (entre 0 et 792) est stockée dans `point[i][1]`.

Ecrire une fonction `void voisins(int n, int dmax, int point[][2], vector<int> voisin[])` qui pour tout sommet i construit la liste `voisin[i]` vérifiant qu'un point $j \neq i$ apparait dans `voisin[i]` si et seulement si la distance euclidienne du point i au point j est au plus égale à d_{max} .

- Exercice 2 - Affichage du graphe.

Ecrire void `AffichageGraphe(int n, int point[][2], vector<int> voisin[])`, inspirée de la fonction d'affichage du TP2, qui permet d'afficher le graphe créé dans l'exercice 1 à l'aide d'un fichier *Graphe.ps*. Tester sur au moins 300 points.

- Exercice 3 - Arbre de Dijkstra.

Ecrire une fonction void `dijkstra(int n, vector<int> voisin[], int point[][2], int pere[])` sur le modèle de l'algorithme vu en cours. La racine de l'arbre des plus courts chemins est le sommet 0. En sortie, le tableau `pere` représente l'arbre des plus courts chemins. Ainsi, tout sommet i distinct de la racine et accessible depuis celle-ci vérifie que `pere[i]` est différent de -1, valeur donnée à l'initialisation.

- Exercice 4 - Affichage de l'arbre.

Ecrire une fonction int `construirearbre(int n, int arbre[][2], int pere[])`, qui remplit le tableau `arbre` avec toutes les arêtes i `pere[i]` et retourne le nombre k de ces arêtes (c'est à dire le nombre de points accessibles depuis la racine moins un.)

Utiliser la fonction void `AffichageGraphique(int n, int k, int point[][2], int arbre[][2])` du TP2 pour créer un fichier *Arbre.ps* qui représente l'arbre.

- Exercice 5 - Pour aller plus loin.

Répondre ou améliorer les points suivants :

- Lorsque d_{max} est très grand, que constatez-vous ?
- Les arêtes de l'arbre de Dijkstra peuvent-elles se couper ?
- Essayer des métriques différentes (sup, manhattan).
- Utiliser une structure de tas pour le calcul du sommet non traité à distance minimale.

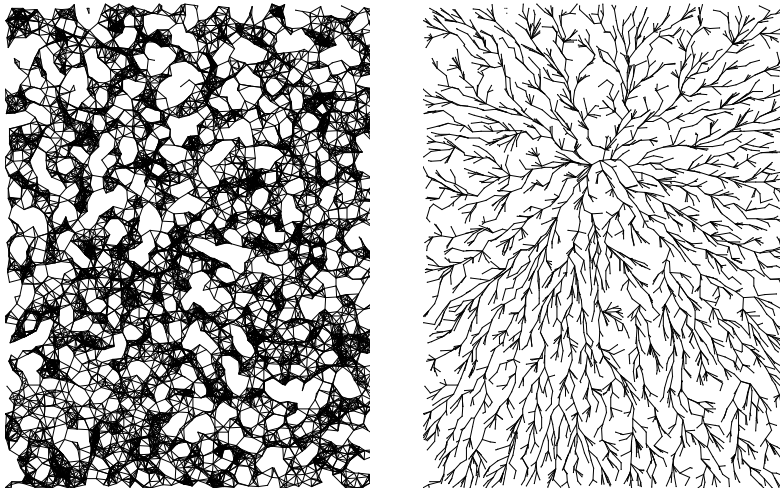


FIGURE 1 – Un exemple d'arbre de plus courts chemins.