

- TP 1. La composante géante. -

Le but de ce TP est d'observer le phénomène suivant : si l'on tire au hasard un graphe G ayant n sommets et m arêtes, avec m proche de n , on s'aperçoit que les composantes de G sont de tailles très inégales. Plus précisément, une *composante géante* apparaît presque sûrement, alors que les autres composantes sont soit des points isolés, soit très petites.

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

```
#include <cstdlib>
#include <iostream>
#include <vector>

using namespace std;

int main(){
    int n;      // Nombre de sommets.
    int m;      // Nombre d'arêtes.
    cout << "Entrer le nombre de sommets:";
    cin >> n;
    cout << "Entrer le nombre d'arêtes:";
    cin >> m;
    int edge[m][2]; // Tableau des arêtes.
    int comp[n];    // comp[i] est le numero de la composante contenant i.
    ...
    ...
    return 0;
}
```

Ce début de code est récupérable là : <http://www.lirmm.fr/~bessy/GLIN501/TP/tp1.cc>

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

- Exercice 1 - Création d'un graphe aléatoire G à n sommets et m arêtes.

L'ensemble des sommets de G est codé par $\{0, \dots, n-1\}$. L'ensemble des m arêtes de G est stocké dans un tableau **edge** de taille $m \times 2$ et dont les entrées appartiennent à $\{0, \dots, n-1\}$. Ainsi, si xy est l'arête de G d'indice k , on aura **edge**[k][0] = x et **edge**[k][1] = y . Par exemple, le graphe sur l'ensemble de sommets $\{0, 1, 2, 3\}$ ayant pour arêtes 01, 02, 03, 12, 23 est codé par le tableau **edge**[5][2] = $\{\{0,1\}, \{0,2\}, \{0,3\}, \{1,2\}, \{2,3\}\}$.

Ecrire une fonction `void grapherandom(int n, int m, int edge[][2])` qui engendre aléatoirement le tableau **edge** en tirant au hasard chacune de ses entrées. On permettra la création d'arêtes multiples ou de boucles.

On pourra utiliser les appels :

- `srand (time(NULL))` // Initialise la graine (seed) de la fonction rand sur l'horloge.
- `rand()%k` // Retourne un entier entre 0 et $k-1$.

- Exercice 2 - Calcul des composantes connexes.

Implémenter l'algorithme du cours `void composantes(int n, int m, int edge[][2], int comp[])` qui

calcule les entrées du tableau **comp** de telle sorte que **comp**[*i*]=**comp**[*j*] si et seulement si *i* et *j* appartiennent à la même composante connexe de *G*.

- Exercice 3 - Retourner les tailles des composantes connexes.

Ecrire un algorithme *void ecriture tailles(int n, int m, int comp[])* qui écrit :

- Le nombre de points isolés de *G* (i.e. les composantes de taille 1).
- Les nombre de composantes des autres tailles, dans l'ordre croissant.

Par exemple, le résultat sera de la forme :

Il y a 464 points isoless.
 Il y a 41 composantes de taille 2.
 Il y a 12 composantes de taille 3.
 Il y a 5 composantes de taille 4.
 Il y a 1 composante de taille 4398.

Essayer d'avoir un algorithme linéaire en *n* pour la fonction *ecriture tailles*.

Faire varier *n* et *m* pour constater l'apparition de la composante géante.

- Exercice 4 - Optimisation de l'algorithme.

Améliorer les performances de votre algorithme de telle sorte que :

1. Lors de la lecture d'une arête *ij*, si **comp**[*i*]≠**comp**[*j*], seuls les sommets *k* vérifiant **comp**[*k*]=**comp**[*j*] sont relus et réaffectés en **comp**[*i*].
2. Entre **comp**[*i*] et **comp**[*j*], choisir en priorité de réaffecter la composante de taille minimum.

On pourra à cet effet, notamment pour 1), utiliser la structure de donnée *vector*, voir ci-dessous.

Essayer d'augmenter *n* et *m* le plus possible, avec la version non-optimisée et avec la version optimisée. La différence est-elle sensible ? Etablir la complexité de chacune des versions.

- Exercice 5 - Pour aller plus loin.

Lorsque *n* = 10000 et *m* = 5000, quelle est environ la proportion de points isolés ? Faites plusieurs tests et relevez la moyenne obtenue.

De même avec *n* = 10000 et *m* = 10000.

Modélisez mathématiquement le problème et trouvez les moyennes théoriques.

Mémento vector (à garder pas loin pour les tps suivants)

- *vector<int> vect* // Déclare la variable vect comme vector d'entiers.
- *vect[i]* // Accède à la *i*^{ème} entrée de *vect*.
- *vect.size()* // Renvoie la taille de *vect*.
- *vect.push_back(i)* // Empile la valeur *i* sur *vect*.
- *vect.pop_back()* // Dépile *vect*.
- *vect.back()* // Retourne la valeur en haut de *vect*.
- *vect.empty()* // Retourne VRAI lorsque *vect* est vide.
- *vect.erase(vect.begin())* //Supprime la première case de *vect*.

Remarque : si vous préférez, vous pouvez utiliser les structures dédiées de la STL pour gérer les piles et les files (**stack** et **queue**), ou les réimplémenter vous-même...