Structures de données



Pr. AIT LAHCEN
Automne 2017

Les graphes

Plan de la séance

Introduction

Définitions

Graphes non orientés (ou symétriques)

Graphes orientés

Graphes orientés ou non orientés

Exemples de graphes

Un réseau de communication

Ordonnancement de tâches (graphe orienté sans cycle)

Programme informatique

Parcours d'un graphe

Description d'un graphe

Parcours en profondeur d'un graphe

Parcours en largeur d'un graphe

Représentation d'un graphe

Représentation simple sous forme de matrices

Représentation plus complète

Implémentation

Définitions

Un graphe est une structure de données composée d'un ensemble de sommets, et d'un ensemble de relations entre ces sommets.

Si la relation n'est pas orientée, la relation est supposée exister dans les deux sens. Le graphe est dit non orienté ou symétrique.

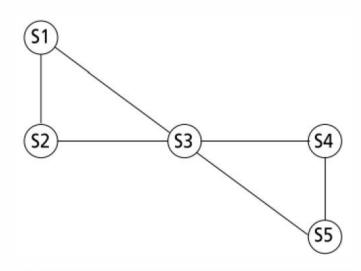
Dans le cas contraire, si les relations sont orientées, le graphe est dit orienté.

Une relation est appelée un arc (quelquefois une arête pour les graphes non orientés). Les sommets sont aussi appelés nœuds ou points.

Graphes non orientés (ou symétriques)

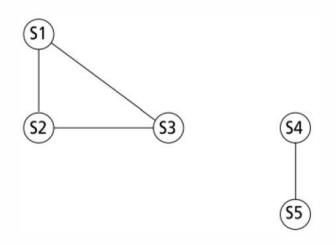
Le graphe de la Figure suivante peut se noter comme suit :

- S = {S1, S2, S3, S4, S5} ; ensemble des sommets
- A = {S1S2, S1S3, S2S3, S3S4, S3S5, S4S5}; ensemble des relations symétriques. Par exemple, S1S2 est équivalente à S2S1.

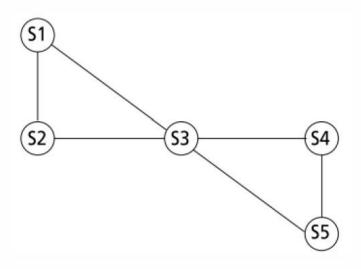


Graphes non orientés (ou symétriques)

Graphe connexe: un graphe non orienté est dit connexe si on peut aller de tout sommet vers tous les autres sommets.



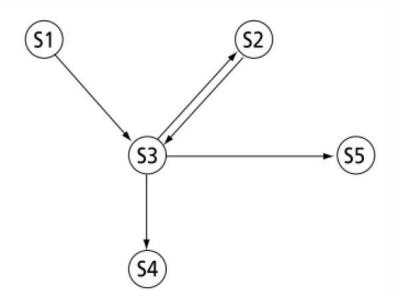




Le graphe est connexe

Graphes orientés

Si les relations sont orientées, le graphe est dit orienté.



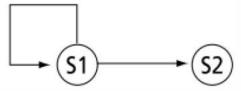
Degrés d'un graphe orienté

d°(S3) = 5 degré du sommet S3 : nombre d'arcs entrants ou sortants
 d+(S3) = 3 nombre d'arcs sortants : demi-degré extérieur ou degré d'émission
 d-(S3) = 2 nombre d'arcs entrants : demi-degré intérieur ou degré de réception

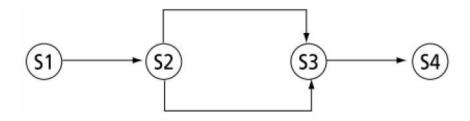
Graphes orientés ou non orientés

Les définitions suivantes s'appliquent aux graphes orientés comme aux graphes non orientés.

Une autoboucle est une relation (Si, Si):



Un multigraphe ou graphe multiple est un graphe tel qu'il existe plusieurs arcs entre certains sommets :



Graphes orientés ou non orientés

Un graphe simple est un graphe sans boucle et sans arc multiple.

Un graphe est dit valué (pondéré) si à chaque arc on associe une valeur représentant le coût de la transition de cet arc :

§1 → §2

Un chemin dans un graphe est une suite d'arcs consécutifs.

La longueur d'un chemin est le nombre d'arcs constituant ce chemin.

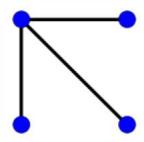
Un chemin simple est un chemin où aucun arc n'est utilisé 2 fois.

Graphes orientés ou non orientés

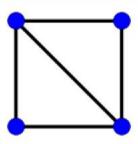
Un circuit simple est un chemin simple tel que le premier et le dernier sommet sont les mêmes.

Un circuit hamiltonien est un circuit qui passe une et une seule fois par tous les sommets.

Un graphe hamiltonien est un graphe possédant au moins un cycle passant par tous les sommets une fois et une seule.



Graphe non-hamiltonien

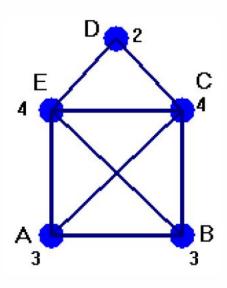


Graphe hamiltonien

Graphes orientés ou non orientés

Un circuit eulérien est un circuit qui passe une et une seule fois par tous les arcs.

Un graphe est eulérien si et seulement si il admet un circuit eulérien.

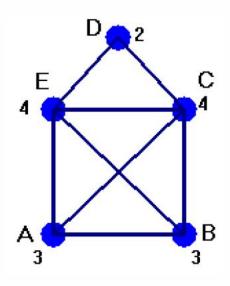


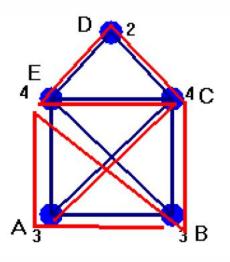
Est-il possible de dessiner le graphe sans lever le crayon et sans passer deux fois sur le même trait ?

Graphes orientés ou non orientés

Un circuit eulérien est un circuit qui passe une et une seule fois par tous les arcs.

Un graphe est eulérien si et seulement si il admet un circuit eulérien.



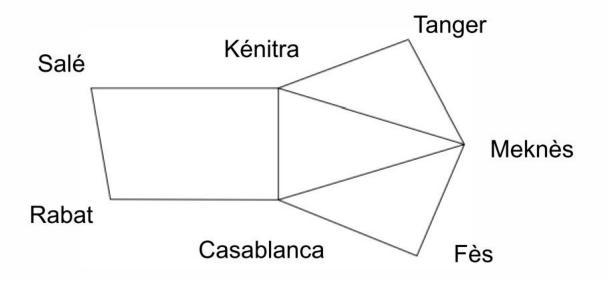


Exemples de graphes

Exemples de graphes

Un réseau de communication

Un réseau de communication (routier, aérien, électrique, d'alimentation en eau, etc.) entre différents lieux peut être schématisé sous forme d'un graphe comme l'indique la figure suivante.

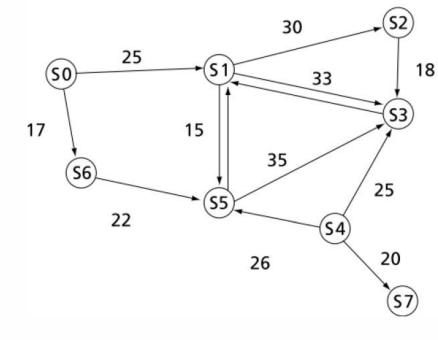


Description d'un graphe

S6: S5 (22);

Le graphe de la figure peut être décrit comme suit :

```
S0 S1 S2 S3 S4 S5 S6 S7; liste des sommets
S0: S1 (25) S6 (17);
S1: S2 (30) S3 (33) S5 (15);
S2: S3 (18);
S3: S1 (33);
S4: S3 (25) S5 (26) S7 (20);
S5: S1 (15) S3 (35);
```



Parcours en profondeur d'un graphe

On part d'un sommet donné. On énumère le premier fils de ce sommet (par ordre alphabétique par exemple), puis on repart de ce dernier sommet pour atteindre le premier petit-fils, etc.

Il s'agit pour chaque sommet visité, de choisir un des sommets successeurs du sommet en cours, jusqu'à arriver sur une impasse ou un sommet déjà visité.

Dans ce cas, on revient en arrière pour repartir avec un des successeurs non visité du sommet courant.

Parcours en profondeur d'un graphe

En partant de S0, on peut aller en S1 ou S6.

On choisit S1. De S1, on peut aller en S2, S3 ou S5.

On choisit S2. De S2, on peut aller en S3.

De S3, on pourrait aller en S1 mais S1 a déjà été marqué.

On revient en arrière sur S2 où il n'y a pas d'autre alternative.

On revient en arrière sur S1; reste à essayer S3 et S5.

S3 a déjà été visité. On prend donc le chemin S5.

De S5, on ne peut explorer de nouveaux sommets.

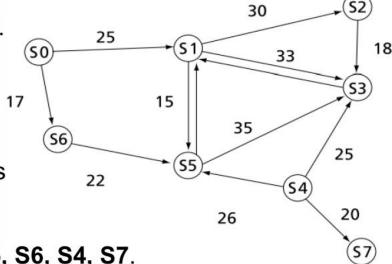
On revient en S1, puis S0.

Pour S0, on peut aller en S6.

Tous les sommets n'ont pas été visités de S0.

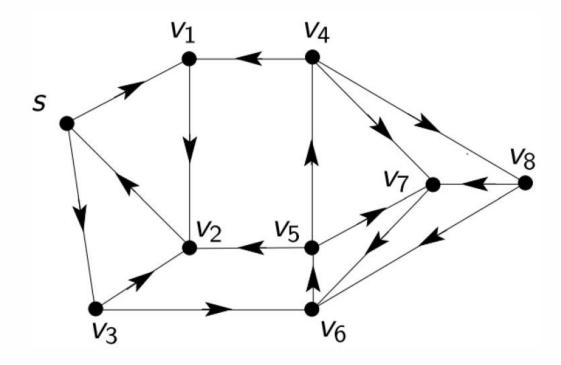
Il faut repartir d'un des sommets non encore visités On repart de S4 qui mène à S7.

Le parcours en profondeur est : S0, S1, S2, S3, S5, S6, S4, S7.



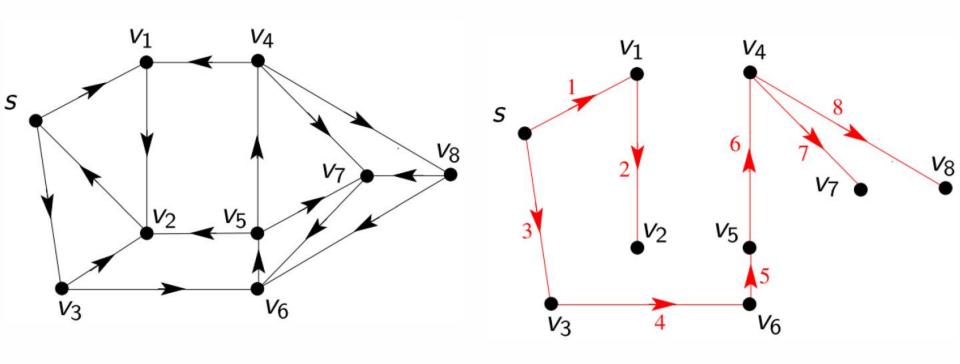
Parcours en profondeur d'un graphe

Exercice rapide : Donner le parcours en profondeur à partir de s du graphe suivant :



Parcours en profondeur d'un graphe

Exercice rapide : Donner le parcours en profondeur à partir de s du graphe suivant :



Parcours en largeur d'un graphe

On part d'un sommet donné. On énumère tous les fils (les suivants) de ce sommet, puis tous les petits-fils non encore énumérés, etc.

C'est une énumération par génération :

- les successeurs directs,
- puis les successeurs au 2ème degré,

etc.

Parcours en largeur d'un graphe

En partant de S0, on visite S1 et S6.

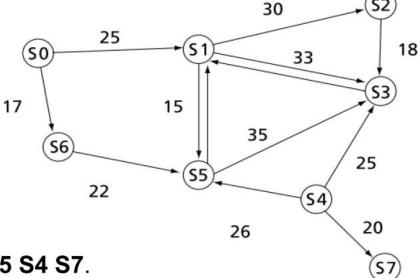
De S1, on visite S2, S3 et S5.

De S6, on ne peut pas explorer de nouveaux sommets.

De S2, S3 et S5, on ne peut pas explorer de nouveaux sommets.

Il faut également repartir d'un sommet non encore visité et non accessible de S0.

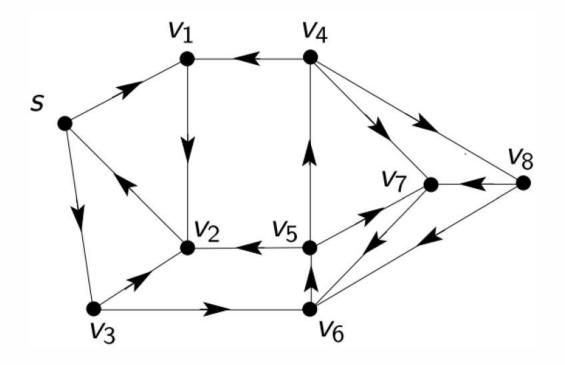
On repart avec S4 qui nous conduit à S7.



Le parcours en largeur est : S0 S1 S6 S2 S3 S5 S4 S7.

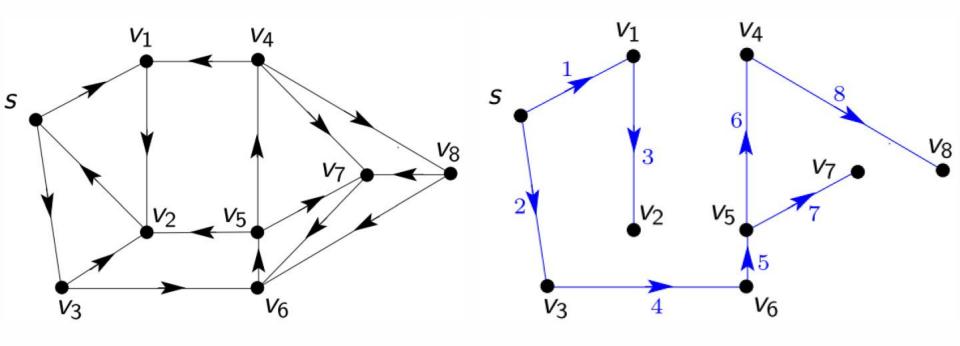
Parcours en largeur d'un graphe

Exercice rapide : Donner le parcours en largeur à partir de s du graphe suivant :



Parcours en largeur d'un graphe

Exercice rapide : Donner le parcours en profondeur à partir de s du graphe suivant :



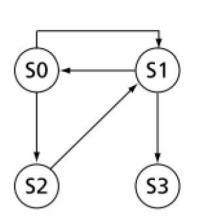
Représentation simple sous forme de matrices

Chaque arc (i, j) est représenté par un booléen V (vrai) dans la matrice.

Une valeur F (faux) indique une absence de relation entre le sommet i et le sommet j.

Un tableau en plus de la matrice est utilisé pour contenir les noms des sommets et leurs caractéristiques.

nomS



	1101113
0	50
1	S1
2	52
3	53
nMax-1	

0	1	2	3	nMax				
	V	V						
V			V					
	V							

Représentation plus complète

	nomS	nomS element					valeur						marque	
			0	1	2	3	4	1	2	3	4	5		
0	S0			V	٧								0	
1	S 1		٧			٧							1	
2	52			V									2	
3	53												3	
4													4	

graphemat.h

```
#include <stdio.h>
typedef int booleen;
#define faux 0
#define vrai 1
typedef char NomSom[20]; // nom d'un sommet
#define INFINI INT MAX
typedef int* Matrice;
typedef struct {
 int n; // nombre de sommets
 int nMax; // nombre max de sommets
 booleen value; // graphe valué ou non
 NomSom* nomS; // noms des sommets
 Matrice element; // existence d'un arc (i, j)
 Matrice valeur; // cout de l'arc (i, j)
 booleen* marque; // sommet marqué (visité) ou non
 GrapheMat;
```

graphemat.h (suite)

```
(int nMax, int value);
GrapheMat* creerGrapheMat
void
           detruireGraphe
                               (GrapheMat* graphe);
void
           ajouterUnSommet
                               (GrapheMat* graphe, NomSom nom);
void
           ajouterUnArc
                               (GrapheMat* graphe, NomSom somD,
                                               NomSom somA, int cout);
                               (GrapheMat* graphe);
void
           ecrireGraphe
void
           parcoursProfond
                               (GrapheMat* graphe);
void
           parcoursLargeur
                               (GrapheMat* graphe);
```

Création et destruction d'un graphe (matrices)

La fonction **creerGrapheMat** alloue dynamiquement et initialise une structure de type **GrapheMat**.

Si une relation n'existe pas entre 2 sommets i et j, la valeur est notée INFINI (plus grand entier sur ordinateur).

La fonction detruireGraphe désalloue une structure de type GrapheMat allouée avec creerGrapheMat.

```
GrapheMat* creerGrapheMat (int nMax, int value) {
 // allocation de graphe
 GrapheMat* graphe = (GrapheMat*) malloc (sizeof (GrapheMat));
 graphe->n = 0;
 graphe->nMax = nMax;
 graphe->value = value;
 graphe->nomS = (NomSom*) malloc (sizeof(NomSom) *nMax);
 graphe->marque = (booleen*) malloc (sizeof(booleen) *nMax);
 graphe->element = (int*) malloc (sizeof(int)*nMax*nMax);
 graphe->valeur = (int*) malloc (sizeof(int)*nMax*nMax);
 // initialisation par défaut
 for (int i=0; i < nMax; i++) {
   for (int j=0; j<nMax; j++) {
     graphe->element [i*nMax+j] = faux;
     graphe->valeur [i*nMax+j] = INFINI;
 razMarque (graphe);
 return graphe;
```

Création et destruction d'un graphe (matrices)

La fonction razMarque (utilisée dans creerGrapheMat) met simplement par défaut tous les champs marque à faux (sommet non visité).

```
// remise à faux du tableau marqué (pour les parcours de graphe)
static void razMarque (GrapheMat* graphe) {
  for (int i=0; i<graphe->n; i++) graphe->marque [i] = faux;
}
```

Création et destruction d'un graphe (matrices)

```
// désallocation d'un graphe
void detruireGraphe (GrapheMat* graphe) {
  free (graphe->nomS);
  free (graphe->marque);
  free (graphe->element);
  free (graphe->valeur);
  free (graphe);
}
```

Insertion d'un sommet ou d'un arc dans un graphe

La fonction rang (utilisée dans ajouterUnSommet) fournit le rang dans le tableau nomS du nom.

Insertion d'un sommet ou d'un arc dans un graphe

```
void ajouterUnSommet (GrapheMat* graphe, NomSom nom) {
  if (rang (graphe, nom) == -1) {
    if (graphe->n < graphe->nMax) {
      strcpy (graphe->nomS [graphe->n++], nom);
    } else {
      printf ("\nNombre de sommets > %d\n", graphe->nMax);
    }
} else {
    printf ("\n%s déjà défini\n", nom);
}
```

Insertion d'un sommet ou d'un arc dans un graphe

La fonction **ajouterUnArc** ajoute au graphe un arc entre somD (sommet de départ) et somA (sommet d'arrivé) .

```
void ajouterUnArc (GrapheMat* graphe, NomSom somD, NomSom somA, int cout) {
  int nMax = graphe->nMax;
  int rd = rang (graphe, somD);
  int rg = rang (graphe, somA);
  graphe->element [rd*nMax+rg] = vrai;
  graphe->valeur [rd*nMax+rg] = cout;
}
```

NB: rd*nMax+rg nous permet de se positionner dans la matrice.

Insertion d'un sommet ou d'un arc dans un graphe

Rappel sur l'arrangement en mémoire d'une matrice :

La première forme revient à considérer notre tableau comme formé de trois tableaux de quatre éléments chacun.

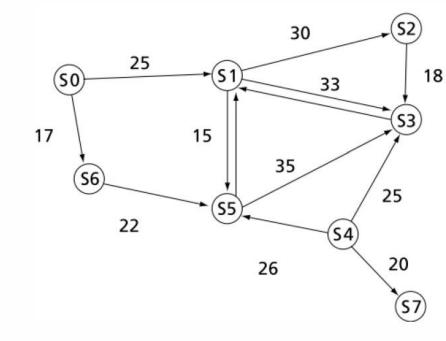
La seconde exploite la manière dont les éléments sont rangés en mémoire et elle se contente d'énumérer les valeurs du tableau suivant cet ordre.

Écriture d'un graphe

Exercice: Donnez le code de la fonction void ecrireGraphe (GrapheMat* graphe) qui affiche un graphe comme suit:

```
S0: S1 (25) S6 (17);
S1: S2 (30) S3 (33) S5 (15);
S2: S3 (18);
S3: S1 (33);
S4: S3 (25) S5 (26) S7 (20);
S5: S1 (15) S3 (35);
S6: S5 (22);
```

S0 S1 S2 S3 S4 S5 S6 S7



Écriture d'un graphe

```
void ecrireGraphe (GrapheMat* graphe) {
  int nMax = graphe->nMax;
  for (int i=0; i<graphe->n; i++) printf ("%s ", graphe->nomS[i]);
  printf (";\n");
  for (int i=0; i < graphe -> n; i++) {
    printf ("\n%s : ", graphe->nomS[i]);
    for (int j=0; j < graphe -> n; j++) {
      if (graphe->element [i*nMax+j] == vrai) {
        printf ("%s ", graphe->nomS[j]);
        if (graphe->value) {
          printf (" (%d) ", graphe->valeur [i*nMax+j] );
    printf (";");
```

Parcours en profondeur d'un graphe

Exercice : Implémentez le parcours en profondeur d'un graphe

Rappel:

On part d'un sommet donné. On énumère le premier fils de ce sommet, puis on repart de ce dernier sommet pour atteindre le premier petit-fils, etc.

Il s'agit pour chaque sommet visité, de choisir un des sommets successeurs du sommet en cours, jusqu'à arriver sur une impasse ou un sommet déjà visité.

Dans ce cas, on revient en arrière pour repartir avec un des successeurs non visité du sommet courant.

```
void parcoursProfond (GrapheMat* graphe) {
  razMarque (graphe);
  for (int i=0; i < graphe - > n; i++) {
    if (!graphe->marque [i]) profondeur (graphe, i);
static void profondeur (GrapheMat* graphe, int numSommet) {
  int nMax = graphe->nMax;
  graphe->marque [numSommet] = vrai;
  printf ("%s\n", graphe->nomS [numSommet]);
  for (int i=0; i<graphe->n; i++) {
    if ( (graphe->element [numSommet*nMax+i] == vrai)
          && !graphe->marque [i] ) {
      profondeur (graphe, i);
```