Université de Nice-Sophia Antipolis ELEC3

POLYTECH 2022–2023

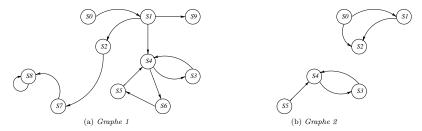
Examen de Info C

Durée: 1h30

Aucun document autorisé Mobiles interdits

Notez que les affirmations (antécédents, conséquents, rôles, et invariants) dans vos codes C entreront pour partie dans la note finale.

▶ 1. Un graphe orienté est un ensemble de sommets reliés par des arcs, comme dans les exemples suivants :



Un graphe est dit <u>faiblement connexe</u> s'il existe un chemin *non orienté*, reliant toute paire de sommets (x, y). Il est <u>unilatéralement connexe</u> s'il existe un chemin *orienté* reliant toute paire de sommets (x, y). Il est <u>fortement connexe</u> si un tel chemin *orienté* existe de x vers y et de y vers x.

▶ 2. Les graphes donnés ci-dessus sont-ils faiblement, unilatéralement, fortement connexes ou non connexes ? Expliquez.

Question sur 1 pt.

Le graphe 1 est faiblement connexe, tous les sommets sont reliés. Toutefois, il n'est pas unilatéralement connexe puisque, par exemple, il n'y a pas de chemin entre les sommets S6 et S7, et donc pas fortement connexe.

Le graphe 2 n'est pas connexe puisque, par exemple, il n'y a pas de chemin entre les sommets S2 et S5.

.....

On veut implémenter la notion de graphe d'ordre n (i.e. n est le nombre de sommets du graphe). Une façon de représenter un graphe est d'utiliser une matrice d'adjacence de taille $n \times n$. C'est une matrice de <u>booléens</u>. Deux sommets s1 et s2 sont dits <u>adjacents</u> s'il existe un arc qui les relie, allant de s1 à s2, et donc matAdj[getIndice(s1)][getIndice(s2)]==vrai.

 \blacktriangleright 3. Ci-dessous, complétez la matrice d'adjacence du ${\it Graphe~2}$ de la page précédente :

 $Question\ sur\ 1\ pt.$

	SO	S1	<i>S</i> 2	<i>S3</i>	<i>S4</i>	<i>S5</i>
SO	faux	vrai	vrai	faux	faux	faux
S1	faux	faux	vrai	faux	faux	faux
S2	faux	faux	faux	faux	faux	faux
<i>S3</i>	faux	faux	faux	faux	vrai	faux
S4	faux	faux	faux	vrai	faux	faux
S5	faux	faux	faux	faux	vrai	faux

▶ 4. On possède le fichier graphe.h suivant :

```
#include "sommet.h"
typedef enum {false, true} bool;

typedef struct {
  int ordre;
  bool **matAdj;
} graphe;

// Rôle: crée un graphe d'ordre n vide
  extern graphe créerGraphe(const int n);
```

2

```
// Rôle : renvoie l'ordre du graphe g
extern int ordre(const graphe g);

// Rôle : ajoute dans le graphe g l'arc si vers s2
extern void ajouterArc(graphe *g, const Sommet s1, const Sommet s2);

// Rôle : enlève dans le graphe g l'arc si vers s2
extern void enleverArc(graphe *g, const Sommet s1, const Sommet s2);

// Rôle : teste si dans le graphe g l'arc si vers s2 existe
extern bool arcExiste(const graphe g, const Sommet s1, const Sommet s2);
```

Dans le fichier graphe.c, programmez 4 les fonctions précédentes. La matrice doit être allouée dynamiquement. Vous pourrez utiliser directement les fonctions de conversion suivantes :

// Rôle : renvoie le sommet d'indice i dans la matrice d'adjacence
extern Sommet getSommet(const int i);
// Rôle : renvoie l'indice du sommet s dans la matrice d'adjacence
extern int getIndice(const Sommet s);

Question sur 4 pts. * Antécédent : n>0 * Rôle : crée un graphe d'ordre n vide (i.e. sans arcs) graphe créerGraphe(const int n) { assert(n>0); graphe g = {n, calloc(sizeof(bool*), n) }; for (int i=0; i<n; i++) g.matAdj[i] = calloc(sizeof(bool), n); return g; /* Rôle : renvoie l'ordre du graphe g */ int ordre(const graphe g) { return g.ordre; /* Rôle : renvoie l'ordre du graphe courant (i.e. son nb de sommets) */ int ordre(const graphe g) { return g.ordre; } /* Rôle : ajoute dans le graphe g l'arc s1 vers s2 */ void ajouterArc(graphe *g, const Sommet s1, const Sommet s2) { g->matAdj[getIndice(s1)][getIndice(s2)] = true; /* Rôle : enlève dans le graphe q l'arc s1 vers s2 */ void enleverArc(graphe *g, const Sommet s1, const Sommet s2) { g->matAdj[getIndice(s1)][getIndice(s2)] = false; /* Rôle : teste si dans le graphe g l'arc s1 vers s2 existe */ bool arcExiste(const graphe g, const Sommet de, const Sommet vers) { return g.matAdj[getIndice(s1)][getIndice(s2)];

▶ 5. Écrivez la fonction main qui déclare la variable g de type graphe dont les sommets sont des entiers (int) et qui construit le *Graphe 1* de la première page de ce DS.

Question sur 1 pt.
int main(void) {
 graphe g = créerGraphe(10);
 ajouterArc(&g,0,1);
 ajouterArc(&g,1,2); ajouterArc(&g,1,4); ajouterArc(&g,1,9);
 ajouterArc(&g,2,7);
 ajouterArc(&g,3,4);
 ajouterArc(&g,3,4);
 ajouterArc(&g,5,4);
 ajouterArc(&g,5,4);
 ajouterArc(&g,5,5);
 ajouterArc(&g,7,8);
 ajouterArc(&g,8,8);
 return EXIT_SUCCESS;
}

▶ 6. Un arc u est incident à un sommet s vers l'extérieur si s est l'extrémité initiale de u. Le demidegré extérieur est le nombre d'arcs incidents vers l'extérieur à un sommet s. En d'autres termes, c'est le nombre d'arcs qui partent du sommet s. On ajoute à graphe.h la fonction :

extern int demiDegréExt(const graphe g, const Sommet s);

Programmez cette fonction de graphe.c.

Question sur 2 pts.
/* Rôle : renvoie le nombre d'arcs qui partent du sommet s */
int demiDegréExt(const graphe g, const Sommet s) {
 const int indice_s = getIndice(s);
 int n=0;
 for (int i=0; i<g.ordre; i++)
 if (g.matAdj[indice_s][i]) n++;
 return n;
}

ou bien, mais moins efficace :
int demiDegréExt(const graphe g, const Sommet s) {
 int n=0;
 for (int i=0; i<ordre(g); i++)
 if (arcExiste(g, s, getSommet(i))) n++;
 return n;
}</pre>

 \blacktriangleright 7. De même, un arc u est incident à un sommet s vers l'intérieur si s est l'extrémité finale de u.

Le demi-degré intérieur est le nombre d'arcs incidents vers l'intérieur à un sommet s. En d'autres termes, c'est le nombre d'arcs qui arrivent sur le sommet s. On ajoute à graphe.h la fonction :

```
extern int demiDegréInt(const graphe g, const Sommet s);
```

Programmez cette fonction de graphe.c.

```
Question sur 2 pts.
/* Rôle : renvoie le nombre d'arcs qui arrivent sur s */
int demiDegréInt(const graphe g, const Sommet s) {
  const int indice_s = getIndice(s);
  int n=0;
  for (int i=0; i<g.ordre; i++)
    if (g.matAdj[i][indice_s]) n++;
  return n;
}

ou bien, mais moins efficace :
int demiDegréInt(const graphe g, const Sommet s) {
  int n=0;
  for (int i=0; i<ordre(g); i++)
    if (arcExiste(g, getSommet(i)), s) n++;
  return n;
}</pre>
```

On appelle puits d'une composante connexe, un sommet s tel que pour tout sommet $x \neq s$, il existe un arc (x,s) mais pas l'arc (s,x). Par exemple, dans le graphe suivant, le sommet 4 est un puits :

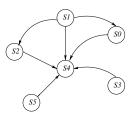


Figure 1 – Un puits

▶ 8. Montrez qu'une composante connexe ne peut avoir au maximum qu'un seul puits.

Question sur 1 pt.

Supposons qu'il existe 2 puits p1 et p2. S'il tel est le cas, puisque le graphe est connexe, il existe alors un arc entre p1 et p2 et entre p2 et p1, ce qui est en contradiction avec la définition d'un puits.

.....

▶ 9. On ajoute à graphe.h la fonction :

```
extern Sommet chercherPuits(const graphe g);
```

Programmez cette fonction dans le fichier graphe.c. La fonction chercherPuits renverra la constante SOMMET_NULL s'il n'y a pas de puits dans le graphe.

▶ 10. On ajoute à graphe.h la fonction :

```
extern void écrireGraphe(const graphe g, const char *fname);
```

Programmez cette fonction de graphe.c qui écrit le graphe g, passé en paramètre, dans le fichier de texte de nom fname. Vous pourrez utiliser directement la procédure suivante :

```
extern void écrireSommet(FILE *fd, const Sommet s);
```

Par exemple, pour le Graphe 1, on écrira dans le fichier :

```
{ S0 -> (S1) }
{ S1 -> (S2) (S4) (S9) }
{ S2 -> (S7) }
{ S3 -> (S4) }
{ S4 -> (S3) (S6) }
{ S5 -> (S4) }
{ S6 -> (S5) }
{ S7 -> (S8) }
{ S8 -> (S8) }
{ S9 -> }
```

FILE *fd:

```
Question sur 4 pts.

/* Rôle : écrit le graphe g sans le fichier de nom fname */
void écrireGraphe(const graphe g, const char *fname) {
```

```
if ((fd=fopen(fname, "w")) == NULL) {
    perror(fname);
    exit(errno);
}

// le fichier est ouvert en écriture
for (int i=0; i<ordre(g); i++) {
    fprintf(fd, "{");
    écrireSommet(fd, getSommet(i));
    fprintf(fd, "->");
    for (int j=0; j<g.ordre; j++)
        if (g.matAdj[i][j]) {
        fprintf(fd, "(");
        écrireSommet(fd, getSommet(j));
        fprintf(fd, ")");
    }
    fprintf(fd, "};
}</pre>
```

▶ 11. On veut savoir s'il existe un <u>chemin orienté</u> entre 2 sommets. <u>Par exemple</u>, dans le <u>Graphe 1</u> de la 1ère page, c'est le cas du sommet S0 au sommet S9, ou du sommet S6 au sommet S3, mais pas du sommet S7 au sommet S1. On ajoute à graphe.h la fonction:

bool cheminExiste(const graphe g, const Sommet s1, const Sommet s2);

Programmez cette fonction de graphe.c qui teste s'il existe un chemin orienté du sommet s1 vers le s2 dans le graphe g.

Question sur 3 pts.

Une façon de procéder est de faire un parcours en profondeur du graphe. Dès que le sommet final est trouvé, on obtient un chemin. Notez qu'il faut marquer les nœuds visités pour éviter les cycles.

7

```
bool cheminExiste(const graphe g, const Sommet s1, const Sommet s2) {
  bool *marques = calloc(sizeof(bool), ordre(g));
  return pProf(g, s1, s2, marques);
}
```