

Corrigé Colle d'info n°4

Quelques algorithmes classiques sur les graphes

```

type graphe == (int * int list) list ;;
let (g : graphe) = [ 1,[2;3] ; 2,[1;4;5] ; 3,[1] ; 4,[2] ;
5,[2] ; 6,[7] ; 7,[6] ];;

```

Exercice n°1 : Parcours en profondeur

On étudie chacun des sommets du graphe et pour chaque sommet, on commence par explorer ses fils.

```

2      (* Parcours en profondeur :
3      (* g : graphe à explorer *)
4      let profondeur (g : graphe) =
5      (* g : graphe *)
6      (* vu = liste des sommets déjà visité *)
7      (* troisième argument : liste des sommets à visiter *)
8      let rec parcours g vu = fonction
9          [] -> vu
10         | x::xs when mem x vu -> parcours g vu xs
11         | x::xs -> parcours g (suivant g (vu@[x]) x) xs
12     and
13         suivant g vu x =
14             (* assoc x g retourne la liste des sommets reliés au sommet x *)
15             parcours g vu (assoc x g)
16     in
17     let gg = ref g and liste = ref [] in
18     (* on parcourt tout le graphe pour être sûr de ne pas oublier un sommet *)
19     (* liste = liste des sommets parcouru en profondeur *)
20     while !gg <> [] do
21         let (x,l) = hd !gg in
22         if not(mem x !liste) then liste := parcours g (!liste@[x]) l;
23         gg := tl !gg;
24     done;
25     !liste;;

```

Voici une deuxième version plus sobre utilisant la fonction «it_list» de Caml

```

26     let (profondeur' : graphe -> int list) = fonction g ->
27         let rec traite_sommet a l =
28             it_list (fun acc s' -> if mem s' acc then acc else
29                 traite_sommet (s'::acc) (assoc s' g)) a l
30         and traite_graphe a l =
31             it_list (fun acc (s,al) -> if mem s acc then acc else
32                 traite_sommet (s::acc) al) a l
33         in rev (traite_graphe [] g)
34     ;;

```

Exercice n°2: Parcours en largeur

On utilise une file d'attente dans laquelle on stocke les sommets à visiter.

```
35     (* g : graphe à explorer *)
36     (* accu : liste référencée des sommets à visiter dans l'ordre de visite *)
37     (* vu : liste référencée des sommets visités dans leur ordre de visite *)
38     let rec largeur (g : graphe) =
39         let gg = ref g and vu = ref [] and accu = ref [] in
40         let rec ajoute accu vu = function
41             [] -> ()
42             | x::xs when mem x vu -> ajoute accu vu xs
43             | x::xs -> accu := !accu@[x]; ajoute accu vu xs
44         in
45         let rec parcours g vu accu =
46             match !accu with
47             [] -> vu
48             | x::xs when mem x vu -> accu := xs; parcours g vu accu;
49             | x::xs -> ajoute accu vu (assoc x g) ;
50                             parcours g (vu@[x]) accu;
51         in
52         while !gg <> [] do
53             let (x,l) = hd !gg in
54                 if not(mem x !vu) then (ajoute accu !vu l; vu := parcours g (!vu@[x]) accu);
55             gg := tl !gg;
56         done;
57         !vu;;
```

Si le sommet «x» n'a pas encore été visité, on ajoute dans «accu» les sommets qui lui sont reliés, on ajoute «x» aux sommets visités et on continue notre parcours en largeur.

Exercice n°3: Composantes connexes.

On étudie chacun des sommets du graphe et pour chaque sommet, on commence par explorer ses fils.

```
58 (* g : graphe à explorer *)
59 let composante (g : graphe) =
60   (* g : graphe *)
61   (* vu = liste des sommets déjà visité *)
62   (* troisième argument : liste des sommets à visiter *)
63   let rec parcours g vu = fonction
64     [] -> vu, []
65     | x::xs when mem x vu -> parcours g vu xs
66     | x::xs -> let (v,l) = suivant g (vu@[x]) x in
67                 let (v',l') = parcours g v xs in (v',x::l@l')
68   and
69   suivant g vu x =
70     (* assoc x g retourne la liste des sommets reliés au sommet x *)
71     parcours g vu (assoc x g)
72   in
73   let gg = ref g and composantes = ref [] and vu = ref [] in
74   (* on parcourt tout le graphe et pour chaque sommet non encore visité, *)
75   (* on calcule sa composante connexe et on l'ajoute *)
76   (* vu = liste des sommets déjà vus *)
77   while !gg <> [] do
78     let (x,l) = hd !gg in
79     if not(mem x !vu)
80     then
81       (let (vu',composante) = parcours g (!vu) (x::l) in
82         vu := vu';
83         composantes := composante::!composantes;);
84     gg := tl !gg;
85   done;
86   !composantes ;;
```

Voici une deuxième version plus sobre utilisant la fonction «it_list» de Caml

```
87 let (composantes' : graphe -> int list list) = fonction g ->
88   let rec traite_sommet a l =
89     it_list (fun acc s' -> if mem s' acc then acc else
90       traite_sommet (s'::acc) (assoc s' g)) a l
91   and traite_graphe a l =
92     it_list (fun (acc,res) (s,al) ->
93       if mem s acc then acc,res else
94       let comp = traite_sommet [s] al in
95       comp@acc,comp::res) a l
96   in snd (traite_graphe ([],[]) g)
97   ;;
```

Exercice n°4: Recherche de cycles

```
98
99   let (cyclique : graphe -> bool) = function g ->
100     let rec traite_sommet acc orb = function
101       [] -> acc
102     | s'::reste -> let acc' = if mem s' orb then
103                     failwith "cycle"
104                     else if mem s' acc then
105                         acc
106                     else
107                         traite_sommet (s'::acc) (s'::orb) (assoc s' g) in
108                         traite_sommet acc' orb reste
109
110     and traite_graphe acc = function
111       [] -> false
112     | (s,al)::reste -> let acc' = if mem s acc then
113                         acc
114     else
115       traite_sommet acc [s] al in
116       traite_graphe acc' reste
117
118     in
119     try traite_graphe [] g with Failure "cycle" -> true ;;
```