

## Théorie des graphes T.D. N° 5

9 mars 2009

### Graphes Orientés et Recherche Arborescente

**Exercice 1** Montrer que tout circuit dans un graphe se décompose en circuits élémentaires deux à deux disjoints pour les arcs.

**Exercice 2** Soit  $M$  la matrice d'adjacence d'un graphe  $G$  dont l'ensemble de sommets est  $X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ . Montrer que le terme  $(i, j)$  de  $M^k$  où  $k \geq 1$  est le nombre de chemins reliant le sommet  $x_i$  et  $x_j$  et qui est de longueur  $k$ .  
Application sur l'exemple du cours calculer le terme  $(2,3)$  de  $M^3$ .

**Exercice 3** Montrer qu'un graphe est sans circuits ssi sa matrice d'adjacence  $M$  est nilpotente, c'est à dire il existe un entier  $k \geq 1$  pour lequel  $M^k = 0$ .

**Exercice 4** Montrer qu'un graphe orienté est une arborescence ssi il admet une racine et est minimal pour cette propriété relativement à la suppression d'arcs.

**Exercice 5** Appliquer l'algorithme de tri topologique sur le premier graphe :

**Exercice 6** Comment peut on détecter un circuit dans le deuxième graphe :

