

# Compilation

## TD 1

### 1 Langages

#### Exercice 1

Montrer que l'ensemble des langages réguliers sur un vocabulaire  $V$  est le plus petit ensemble de langages contenant les langages finis sur  $V$  et fermé pour la réunion, la concaténation et l'opération  $*$ .

#### Exercice 2

Soit  $L$  un langage sur  $V$ . Montrer que  $L^*$  est le plus petit langage sur  $V$  contenant  $L$  et fermé pour la concaténation.

#### Exercice 3

Montrer que les égalités suivantes sont vraies pour tout langage  $L$  :

- $(L^*)^* = L^*$
- $(\epsilon + L)^* = L^*$
- $L^*.L^* = L^*$

#### Exercice 4

Montrer que pour tous langages  $L, M, N$  et  $P$ , si  $L \subseteq M$  et  $N \subseteq P$ , alors  $L^* \subseteq M^*$  et  $L.N \subseteq M.P$ .

#### Exercice 5

1. Montrer que les égalités suivantes sont vraies pour tout langage  $L$  :
  - $(L^*)^* = (L + M)^*$
  - $(L.M)^*.L = L.(M.L)^*$
  - $(L.M + L)^*.L = L.(M.L + L)^*$
2. Montrer que l'égalité suivante n'est pas valide :  $(L + M)^* = L^* + M^*$

#### Exercice 6

Soient  $L$  et  $M$  deux langages sur un vocabulaire  $V$ ,  $X$  une inconnue à valeur dans l'ensemble des langages sur  $V$ .

1. Montrer que l'équation  $L.X = M$  n'admet pas nécessairement une solution.
2. Montrer que l'équation  $X = L.X + M$  admet toujours une solution.
3. Donner des exemples de langages  $L$  et  $M$  tels que  $X = L.X + M$  admet plusieurs solution.
4. Reprendre les questions 2 et 3 avec l'équation  $X = X.L + M$ .

#### Exercice 7

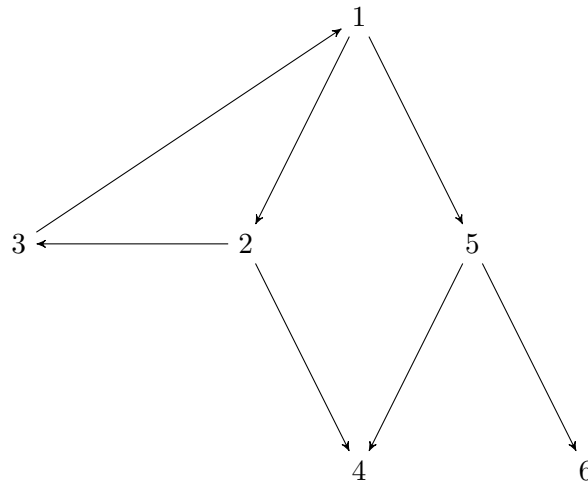
1. Soient  $V$  un vocabulaire non vide,  $x, y$  deux mots sur  $V$  tels que  $xy = yx$ . Montrer qu'il existe  $u \in V^+$  et deux entiers  $p, q \geq 0$  tels que  $x = u^p$  et  $y = u^q$ .

2. Soient  $x, z \in V^+$ ,  $y \in V^*$  tels que  $xy = yz$ . Montrer qu'il existe deux mots sur  $V$ ,  $u$  et  $v$  et un entier  $p \geq 0$  tels que  $x = uv$ ,  $z = vu$  et  $y = (uv)^p u = u(vu)^p$ .

## 2 Relations

### Exercice 8

1. Soit  $\rho$  la relation sur l'ensemble  $\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$  définie par le graphe de la figure ci-dessous. Tracer les graphes des relations  $\rho^+$  et  $\rho^*$ .



2. Définir un algorithme qui, étant donné une relation sur un ensemble fini, calcule sa fermeture transitive.