

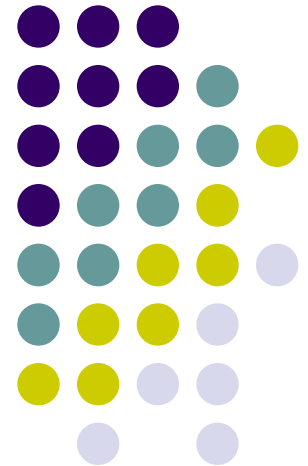
# THÉORIE DES LANGAGES ET DES AUTOMATES

## CH1: MOTS ET LANGAGES

Olf Mouelhi  
***olf.mouelhi@esprit.tn***



Ecole Supérieure Privée  
d'Ingénierie et de Technologies



# DÉFINITIONS - ALPHABET

- Un alphabet  $\Sigma$  est un ensemble dont les éléments sont des symboles (lettres par exemple).
- Les alphabets sont toujours supposés finis.
- Exemples :
  - $\Sigma_1 = \{0; 1\}$
  - $\Sigma_2 = \{A; C; G; T\}$
  - $\Sigma_3 = \{a, b, c, \dots, x, y, z\}$  : l'ensemble de toutes les lettres (minuscules)
  - $\Sigma_4 = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, +, -, \times, /, (, )\}$ .
  - $\Sigma_5 = \{\spadesuit, \clubsuit, \heartsuit, \diamondsuit\}$
  - etc.

# DÉFINITIONS - MOTS

- Un mot (ou encore chaîne)  $w$  est une suite finie de symboles d'un même alphabet que l'on note par simple juxtaposition :  $w = a_1 a_2 \dots a_n; a_i \in \Sigma$
- Exemples :
  - $w_1 = 10110$  est un mot de  $\Sigma_1$
  - $w_2 = \textit{ordinateur}$  est un mot de  $\Sigma_3$
  - $w_3 = (7 - 6) \times 3$  est un mot de  $\Sigma_4$

# DÉFINITIONS - MOTS

- La longueur d'un mot  $w$  est le nombre de symboles qui le composent, et est notée  $|w|$ .
- Le mot vide, noté  $\varepsilon$ , est composé de 0 (zéro) symboles.
- $|\varepsilon| = 0$
- Le produit de concaténation de deux mots  $x = a_1a_2 \dots a_n$  et  $y = b_1b_2 \dots b_m$  est le mot  $xy$  obtenu par juxtaposition :  $xy = a_1a_2 \dots a_nb_1b_2 \dots b_m$
- $|xy| = |x| + |y|$ .

# DÉFINITIONS - MOTS

- $\Sigma^n$  est l'ensemble de toutes les chaînes de longueur  $n$ .
- $\Sigma^0 = \{\varepsilon\}$  ; cet ensemble n'est pas vide. Il contient la chaîne vide  $\varepsilon$ .
- $\Sigma^*$  est la réunion des  $\Sigma^n$  pour  $n \geq 0$ . C'est donc l'ensemble de toutes les chaînes, chaîne vide comprise.
- La fermeture de Kleene d'un alphabet est l'ensemble de tous les mots de longueur quelconque de  $\Sigma$ , on la note  $\Sigma^*$ .
- $\Sigma^+$  est la réunion des  $\Sigma^n$  pour  $n > 0$ .
- L'ensemble des mots non vide construits sur  $\Sigma$  est la fermeture positive de  $\Sigma$  et est noté  $\Sigma^+$ .

# DÉFINITIONS - MOTS

- Un mot  $x$  est une sous chaîne d'un mot  $w$  si et seulement si il existe deux mots  $y$  et  $z$  tels que  $w = yxz$ . Les mots  $w$ ,  $x$ ,  $y$  et  $z$  doivent appartenir à un même alphabet.
- Un mot  $x$  est préfixe d'un mot  $w$  si et seulement si il existe un mot  $y$  défini sur le même alphabet  $\Sigma$  que  $x$  et  $w$  tel que  $w = xy$ .
- Un mot  $x$  est suffixe d'un mot  $w$  si et seulement si il existe un mot  $y$  défini sur le même alphabet  $\Sigma$  que  $x$  et  $w$  tel que  $w = yx$ .

# DÉFINITIONS – MOTS

**Concaténation** : pour tout  $m, n \in \Sigma^*$ , l'opération de concaténation  $\bullet$  est définie par :

$$\bullet : V^m \times V^n \rightarrow V^{m+n}$$

$$(x_1 \dots x_m, y_1 \dots y_n) \rightarrow x_1 \dots x_m \bullet y_1 \dots y_n = x_1 \dots x_m y_1 \dots y_n$$

- La concaténation est associative :  $(w_1 \bullet w_2) \bullet w_3 = w_1 \bullet (w_2 \bullet w_3)$
- $\varepsilon$  est l'élément neutre pour la concaténation  $w \bullet \varepsilon = \varepsilon \bullet w = w$

Exemple

$$\Sigma = \{a, b\} \quad w = babb$$

- Les préfixes de  $w = \varepsilon, b, ba, bab, babb$
- Les suffixes de  $w = \varepsilon, b, bb, abb, babb$

# DÉFINITIONS – MOTS

**Puissance** : soit un alphabet  $\Sigma$  et  $w \in \Sigma^*$ ,

$$w^n = \begin{cases} \varepsilon & \text{si } n = 0 \\ w \bullet w^{n-1} \end{cases}$$

Exemple

$$\Sigma = \{a, b\} \quad w = aab$$

- $w^0 = \varepsilon$
- $w^1 = aab$
- $w^2 = aabaab$
- $w^3 = aabaabaab$



## DÉFINITIONS – MOTS

- Soit  $\Sigma$  un alphabet. Soit  $A$  une partie de  $\Sigma$ . Pour tout mot  $w \in \Sigma^*$ , la longueur en  $A$  de  $w$  est le nombre d'occurrences de lettres de  $A$  dans le mot  $w$ . Ce nombre est note  $|w|_A$ .
- $|w| = |w|_\Sigma$ .
- Pour tout symbole  $\alpha \in \Sigma$ ,  $|w|_\alpha$  le nombre d'occurrences du symbole  $\alpha$  dans  $w$ .

# DÉFINITIONS - MOTS

- Occurrence de symboles : nombre de fois où un symbole apparaît dans un mot. On note  $|w|_\alpha$  le nombre d'occurrences du symbole  $\alpha$  dans  $w$ .
- Miroir : Soit  $w = a_1 \dots a_n$ , avec  $a_1, \dots, a_n \in \Sigma$ . Le mot miroir de  $w$  est le mot noté  $\tilde{w}$  ou  $w^\sim$  ou encore  $w^r$  défini par :

$$w = a_n \dots a_1$$

- $(uv)^\sim = \tilde{v}\tilde{u}$
- $(w^\sim)^\sim = w$ .

# DÉFINITIONS - LANGUAGE

- Un langage défini sur un alphabet  $\Sigma$  est une partie de  $\Sigma^*$  c'est donc un ensemble de mots défini sur  $\Sigma$ .
- Un langage  $L$  sur un alphabet  $\Sigma$  est un sous ensemble de  $\Sigma^*$  :  $L \subset \Sigma^*$
- $L \in \mathcal{P}(\Sigma^*)$
- Les sous-ensembles de  $\Sigma^*$  sont appelés des langages formels.  
Exemple  $\Sigma = \{a, b\}$ ,  $\{a_n b_n / n \geq 0\}$  est un langage.
- Exemples triviaux :
  - $\emptyset$ , le langage vide.
  - $\{\epsilon\}$ , le langage réduit à l'unique chaîne vide.
  - $L_1 = \{w \in \Sigma^* / w = w^{\sim}\}$
  - $L_2 = \{w \in \Sigma^* / |w| = 2k, k \geq 0\}$
  - $L_3 = \{w \in \Sigma^* / |w|_a = 2k, k \geq 0\}$

# OPÉRATIONS SUR LES LANGAGES

- Union

$$L_1 \cup L_2 = \{w \in \Sigma^* / w \in L_1 \text{ ou } w \in L_2\}$$

- Intersection

$$L_1 \cap L_2 = \{w \in \Sigma^* / w \in L_1 \text{ et } w \in L_2\}$$

- Complémentaire

$$L^c = \Sigma^* \setminus L = \{w \in \Sigma^* \text{ et } w \notin L\}$$

- Différence

$$L_1 \setminus L_2 \text{ (ou } L_1 - L_2) = \{w \in \Sigma^* / w \in L_1 \text{ et } w \notin L_2\}$$

- Concaténation

$$L_1.L_2 = \{w \in \Sigma^* / \exists u \in L_1 \text{ et } v \in L_2 / w = u.v\}$$

$$L\{\epsilon\} = \{\epsilon\}L = L$$

$$L(M \cup N) = L(M) \cup L(N)$$

$$L(M \cap N) \subset L(M) \cap L(N)$$

# OPÉRATIONS SUR LES LANGAGES

- Puissances

$$L^0 = \{\epsilon\}$$

$$L^1 = L$$

$$L^{n+1} = L^n L \quad (n \geq 1)$$

Si  $\Sigma$  est un alphabet alors  $\Sigma^n$  est l'ensemble des mots de longueur  $n$ .

Itération (étoile)  $L^* = \bigcup_{n \geq 0} L^n = \{w_1 \dots w_n \mid n \geq 0 \text{ et } w_1, \dots, w_n \in L\}$

Itération stricte (plus)  $L^+ = \bigcup_{n > 0} L^n = \{w_1 \dots w_n \mid n > 0 \text{ et } w_1, \dots, w_n \in L\}$

# OPÉRATIONS SUR LES LANGAGES: EXEMPLES

- $\Sigma = \{a, b\}$
- $L_1 = \{a, b\}$
- $L_2 = \{aa, bb, ab, ba\}$
- $L_3 = \{a, ab, bb\}$

$$L_1 \cup L_2 = \{a, b, aa, bb, ab, ba\}$$

$$L_1 \cap L_2 = \emptyset$$

$$L_1 \cap L_3 = \{a\}$$

$$L_1 \setminus L_2 = \{a, b\}$$

$$L_3 \setminus L_1 = \{ab, bb\}$$

$$L_1.L_2 = \{aaa, abb, aab, aba, baa, bbb, bab, bba\}$$

# OPÉRATIONS SUR LES LANGAGES : PROPRIÉTÉS

Soient  $A$ ,  $B$  et  $C$  trois langages définis sur un alphabet  $\Sigma$

- $A.(B.C) = (A.B).C$
- $A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$
- $A.(B + C) = A.B + A.C$
- $A. \emptyset = \emptyset$
- $A + \emptyset = A$
- $A \subseteq B \Rightarrow A.C \subseteq B.C$
- $A \subseteq B \Rightarrow C.A \subseteq C.B$