

# Langages réguliers unaires

Travail  
01

L'objectif est d'étudier les langages réguliers dans le cas où  $|\mathcal{A}| = 1$ , et de montrer plus précisément le résultat suivant :

## Théorème 1

Soit  $\mathcal{A} = \{a\}$ . Les langages réguliers sur  $\mathcal{A}$  sont exactement les langages de la forme

$$\{a^n \mid n \in A\}$$

où  $A$  est une union finie de progressions arithmétiques.

## Partie 1 : progressions arithmétiques

Une progression arithmétique est un ensemble de la forme  $p + q\mathbb{N}$ , où  $p, q \geq 0$  sont des entiers. On notera  $PA$  l'ensemble des progressions arithmétiques, et  $UFPA$  l'ensemble des unions finies de progressions arithmétiques.

### Exercice 1

1. Montrer que  $\emptyset \in UFPA$ .
2. Montrer que  $\{0\}$  et  $\{1\} \in UFPA$ .
3. Montrer que si  $X, Y \in UFPA$ , alors  $X \cup Y \in UFPA$ .

### Exercice 2

Pour deux ensembles  $X, Y \subseteq \mathbb{N}$ , on note  $X + Y = \{x + y \mid x \in X, y \in Y\}$  (on fera attention à ne pas confondre avec l'addition sur les langages réguliers).

1. Soient  $X = p + q\mathbb{N}$  et  $Y = r + s\mathbb{N}$  deux progressions arithmétiques.
  - a) Montrer que si  $q = 0$ ,  $X + Y \in PA$ .
  - b) Montrer que si  $q > 0$ , on a :

$$p + q\mathbb{N} + r + s\mathbb{N} = \bigcup_{0 \leq i < q} ((p + r + is) + q\mathbb{N})$$

- c) En déduire que, dans tous les cas,  $X + Y \in UFPA$ .
2. Montrer que si  $X, Y \in UFPA$ , alors  $X + Y \in UFPA$ .

### Exercice 3

Pour un ensemble  $X \subseteq \mathbb{N}$ , on note  $E(X) = \{x_1 + x_2 + \dots + x_k \mid k \in \mathbb{N}, x_i \in X \text{ pour tout } i\}$ .

1. Montrer que pour tout  $X \subseteq \mathbb{N}$ ,  $0 \in E(X)$ .
2. Soit  $X = p + q\mathbb{N}$  une progression arithmétique.
  - a) Montrer que si  $p = 0$ , alors  $E(X) \in PA$ .
  - b) Montrer que si  $p > 0$ , on a :

$$E(X) = \{0\} \cup \bigcup_{0 \leq i < p} (p + iq + p\mathbb{N})$$

3. Montrer que pour  $X, Y \subseteq \mathbb{N}$ ,  $E(X \cup Y) = E(X) + E(Y)$ .
4. En déduire que si  $X \in UFPA$ , alors  $E(X) \in UFPA$ .

## Partie 2 : retour aux langages réguliers

### Exercice 4

Soit  $Q \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{N})$  une famille de parties de  $\mathbb{N}$  : on suppose que  $Q$  contient  $\emptyset$ ,  $\{0\}$  et  $\{1\}$ , et que  $Q$  est stable par les opérateurs  $\cup$ ,  $+$  et  $E$ .

Montrer que  $UFP\mathcal{A} \subseteq Q$ .

### Exercice 5

1. Montrer que la fonction  $\phi : \mathcal{A}^* \rightarrow \mathbb{N}, m \mapsto |m|$  est un isomorphisme de monoïdes.
2. En déduire le théorème 1.

### Exercice 6

1. Soit  $L$  un langage régulier sur un alphabet quelconque. Montrer que  $|L| = \{n \in \mathbb{N} \mid \exists m \in L, |m| = n\} \in UFP\mathcal{A}$ .
2. En déduire que  $L_R = \{a^{\lfloor n\sqrt{n} \rfloor} \mid n \in \mathbb{N}\}$  n'est pas un langage régulier.