# Introduction aux langages formels Grammaires

Frédéric Guyomarch et Cédric Lhoussaine

24 février 2025



## **Grammaires**

#### Définition : Grammaire

Une grammaire est un quadruplet  $G = (V, \Sigma, \mathcal{P}, S)$  où

- V est un alphabet de symboles non-terminaux (ou variables) (vocabulaire);
- $\Sigma$  est un alphabet de symboles **terminaux**;
- $\mathcal{P} \subseteq (V \cup \Sigma)^+ \times (V \cup \Sigma)^*$  est un ensemble de **règles** ou **productions** de la forme  $u \to v$ .
- $S \in V$  est l'axiome (à partir duquel les mots sont générés).

# **Définitions**

#### Définition : Dérivation de mots

Soit  $G = (V, \Sigma, \mathcal{P}, S)$ ,  $u \in (V \cup \Sigma)^+$  et  $v \in (V \cup \Sigma)^*$ , alors v peut être **dérivé** de u à partir de G, dénoté  $u \Longrightarrow_G v$ , ssi  $\exists x, y \ V^*$  tels que :

- u = xu'y
- v = xv'y
- $u' \rightarrow v' \in \mathcal{P}$ .

## Exemple : Dérivation de 1+(2\*3)

$$S \Rightarrow \underline{S} + S \Rightarrow \underline{C} + S \Rightarrow 1 + \underline{S} \Rightarrow 1 + (\underline{S}) \Rightarrow 1 + (\underline{S} * S)$$
$$\Rightarrow 1 + (C * S) \Rightarrow 1 + (2 * S) \Rightarrow 1 + (2 * C) \Rightarrow 1 + (2 * S)$$

# **Définitions**

## Définition : Langage engendré

Le langage engendré (ou généré) par une grammaire  $G=(V,\Sigma,\mathcal{P},S)$  est

$$\mathcal{L}(G) = \{ w \mid S \underset{G}{\overset{*}{\Longrightarrow}} w \}$$

# Définition : Grammaire régulière

Une grammaire est dite **régulière** si toutes ses règles sont de la forme  $A \to wB$  ou  $A \to w$  où  $A, B \in V$  et  $w \in \Sigma^*$ .