# IFT-2002 Informatique Théorique

H14 - cours 6

Julien Marcil - julien.marcil@ift.ulaval.ca

#### Langage hors contexte

**Définition:** Un langage est dit hors contexte (ou *non contextuelle*) s'il existe une grammaire hors contexte qui le génère.

#### Automate à pile

**Définition:** Un **automate** à pile consiste en un sixtuplet de la forme  $(S, \Sigma, \Gamma, \delta, \iota, F)$  où

- S est un ensemble fini d'états.
- Σ est l'alphabet d'entrée (alphabet du ruban).
- $\Gamma$  est l'alphabet de la pile.
- $\delta: S \times \Sigma_{\lambda} \times \Gamma_{\lambda} \to \mathcal{P}(S \times \Gamma_{\lambda})$  est la fonction de transition.
- $\iota \in S$  est l'état initial.
- $F \subseteq S$  est l'ensemble des états finaux (ou accepteurs ou acceptants).

#### Aujourd'hui

- Langage hors contexte
- Révision

## Langage hors contexte

#### Théorème

L est un language hors context si et seulement si un automate à pile accepte L.

### Révision

Donnez un automate fini non déterminites ayant 3 états qui accepte

 $L = \{ w \mid w \text{ termine avec } 00 \}.$ 

Donnez un automate fini non déterminites ayant 3 états qui accepte le language décrit par 0\*1\*0\*0.

On dit que x est un préfixe du mot y si il existe z tel que xz = y et que  $x \neq y$ .

Soit un langage A sur  $\Sigma$ . Montrez que le language

 $L = \{ w \in A \mid \text{ aucun préfixe de } w \text{ n'est dans } A \}$ 

est régulier si A est régulier.

Soit le langage  $L = \{w \mid w \text{ n'est pas un palindrome }\}$ . L satisfait les 3 conditions du lemme de pompage. Est-ce que cela implique que L régulier?

Montrez que les languages hors contexte sont fermés sur les opérations: union, concaténation et fermeture.

Soit l'alphabet  $\Sigma = \{0, 1\}$  et soit L le langage des mots qui contiennent le même nombre de 0 que de 1.

- 1. Donnez une grammaire hors contexte qui génère L.
- 2. Donnez un automate à pile qui accepte L.