

Automates Avancés

Travaux Dirigés n°4

Une *grammaire hors-contexte* est un quadruplet $G = (V, T, P, S)$, où V et T sont deux ensembles finis disjoints (appelés respectivement variables (ou non-terminaux) et terminaux), P est un ensemble de productions de la forme $A \rightarrow \alpha$, où $A \in V$ et $\alpha \in (V \cup T)^*$ et S est le symbole de départ. Soit $\Sigma = V \cup T$.

Nous définissons deux relations \Rightarrow et \Rightarrow_G^* entre suites de Σ^* comme suit: Si $A \rightarrow \beta$ est une production de P et $\alpha, \gamma \in \Sigma^*$, $\alpha A \gamma \Rightarrow \alpha \beta \gamma$. La suite $\alpha A \gamma$ est un *prédécesseur immédiat* de $\alpha \beta \gamma$ et $\alpha \beta \gamma$ est un *successeur immédiat* de $\alpha A \gamma$. La relation \Rightarrow^* est alors la fermeture réflexive et transitive de \Rightarrow . Si $\alpha \Rightarrow^* \beta$, alors α est un prédécesseur de β et β est un successeur de α . Étant donné $L \subseteq \Sigma^*$, nous définissons $pre(L) = \{\alpha \in \Sigma^* \mid \exists \beta \in L \text{ avec } \alpha \Rightarrow \beta\}$ et $post(L) = \{\beta \in \Sigma^* \mid \exists \alpha \in L \text{ avec } \alpha \Rightarrow \beta\}$. $pre^i(L)$ est inductivement défini par $pre^0(L) = L$ et $pre^{i+1}(L) = pre(pre^i(L))$. Enfin, nous définissons $pre^*(L) = \bigcup_{i \geq 0} pre^i(L)$ ce qui est le même que $\{\alpha \in \Sigma^* \mid \exists \beta \in L \text{ avec } \alpha \Rightarrow^* \beta\}$. De même, $post^*(L) = \{\beta \in \Sigma^* \mid \exists \alpha \in L \text{ avec } \alpha \Rightarrow^* \beta\}$. Le langage généré par G est donné par $L(G) = post^*(\{S\}) \cap T^*$.

► Exercice 1.

Soit G donnée par les productions $S \rightarrow ASB \mid \epsilon$, $A \rightarrow a$ et $B \rightarrow b$.

- Quelle est le langage généré par G ?
- Donnez $post^*(S) \cap V^*$. Est-ce que c'est régulier ?

Un algorithme simple pour calculer $pre^*(L)$ d'un langage régulier donné par un automate M est donné ci-dessous. Il est basé sur la saturation de la relation de transition d'un automate non-déterministe $M = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$, où $\delta \subseteq Q \times \Sigma \times Q$. Nous définissons inductivement la relation de transition étendue $\widehat{\delta} : (Q \times \Sigma^*) \rightarrow 2^Q$ par: $\widehat{\delta}(q, \epsilon) = \{q\}$, $\widehat{\delta}(q, a) = \{q' \mid (q, a, q') \in \delta\}$ et $\widehat{\delta}(q, wa) = \{p \mid p \in \widehat{\delta}(r, a) \text{ pour un } r \in \widehat{\delta}(q, w)\}$.

Entrée: $G = (V, T, P, S)$, $M = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$, **Sortie:** δ_{pre^*}
 $rel \leftarrow \delta$

Répéter

pour $q, q' \in Q$, $A \rightarrow \beta \in P$ **faire**

si $q' \in \widehat{rel}(q, \beta)$ **alors** $rel \leftarrow rel \cup \{(q, A, q')\}$

jusqu'à ce que rel ne change plus

retourner rel

► Exercice 2.

Considérez la grammaire de l'exercice 1.

- Calculer $pre^*(\{aab\})$. Est-ce que $w \in L(G)$?
- Calculer $pre^*(\{aabb\})$. Est-ce que $w \in L(G)$?
- Est-ce qu'on peut donner un algorithme pour calculer $post^*(L)$ qui est similaire à celui pour pre^* ?

► **Exercice 3.**

Soit $G = (V, T, P, S)$ une grammaire hors-contexte. Une variable $X \in V$ est *utile* s'il y a une dérivation $S \Rightarrow^* \alpha X \beta \Rightarrow^* w$ pour $\alpha, \beta \in (V \cup T)^*$ et $w \in T^*$. Une variable $X \in V$ est *effaçable* s'il y a une dérivation $X \Rightarrow^* \epsilon$.

- Donnez un algorithme basé sur pre^* pour calculer les variables utiles d'une grammaire.
- Donnez un algorithme basé sur pre^* pour calculer les variables effaçables d'une grammaire.

► **Exercice 4.**

Considérez la grammaire suivante:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow AB \mid CA \mid BD \\ B &\rightarrow BC \mid AB \\ A &\rightarrow a \\ C &\rightarrow aB \mid b \\ D &\rightarrow d \end{aligned}$$

- Calculez les variables utiles en utilisant l'algorithme de l'exercice 3.

Considérez la grammaire suivante:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow aA \mid bB \\ A &\rightarrow BC \mid BD \mid EE \mid BDE \\ B &\rightarrow \epsilon \mid aB \mid D \\ C &\rightarrow cD \mid dE \\ D &\rightarrow c \mid dE \mid BB \\ E &\rightarrow \epsilon \mid aE \mid Eb \end{aligned}$$

- Calculez les variables effaçables en utilisant l'algorithme de l'exercice 3.

► **Exercice 5.**

Le problème de l'appartenance pour une grammaire est de déterminer si un mot $w \in T^*$ est généré par une grammaire G .

- Donnez un algorithme basé sur pre^* pour le problème de l'appartenance.
- Donnez un algorithme basé sur pre^* pour tester si le langage généré par une grammaire G est inclus dans un langage régulier L . Appliquez cet algorithme pour tester si le langage de la grammaire de l'exercice 1 est inclus dans le langage a^*b^* (dans le langage $(ab)^*$).

► **Exercice 6.**

Soit M un automate à pile donné par $M = (Q, \Sigma, \Gamma, q_0, Z_0, F, \delta)$ avec $Q = \{q_0, q_1\}$, $\Sigma = \{a, b\}$, $\Gamma = \{A, Z_0\}$, $F = \{q_2\}$ et

$$\begin{aligned} \delta(q_0, a, Z_0) &= \{(q_0, AZ_0)\}, \delta(q_0, b, A) = \{(q_1, AAA)\} \\ \delta(q_0, \epsilon, Z_0) &= \{(q_1, Z_0)\}, \delta(q_1, b, A) = \{(q_1, \epsilon)\}, \delta(q_1, \epsilon, Z_0) = \{(q_2, \epsilon)\} \end{aligned}$$

- Quel est le langage généré par M ?
- Calculer $pre^*(\epsilon)$.