

"PREMIER"

Soit $G = (\Sigma, \Gamma, R, S)$ une grammaire algébrique fixée

Idée

Dans l'analyse LL1 d'un texte selon G on cherche à dériver S en t en s'autorisant de regarder 1 lettre pour savoir quelle règle de dérivé on applique. Le non terminal courant X étant fixé il s'agit de choisir parmi les membres droits α des règles $X \rightarrow \alpha$. C'est là qu'intervient premier : si t_1 (la 1^{ère} lettre du texte courant) apparaît possiblement comme première lettre d'un dérivé de X (ie si $t_1 \in \text{premier}(X)$) ; alors on peut choisir la règle $X \rightarrow \alpha$.

Def

Pour $\alpha \in (\Sigma \cup \Gamma)^*$ on définit

$$p'(\alpha) = \{a \in \Sigma \mid \exists w \in (\Sigma \cup \Gamma)^* \alpha \xrightarrow{*} w \text{ et } w_1 = a\}$$

$$p(\alpha) = \text{premier}(\alpha) = \begin{cases} p'(\alpha) & \text{si } \alpha \not\xrightarrow{*} \epsilon \\ p'(\alpha) \cup \{\Delta\} & \text{sinon} \end{cases}$$

où Δ est un symbole non déjà présent dans $\Sigma \cup \Gamma$.

Maximal⁺ premier(α) est l'ensemble des premières lettres (Δ pas symbole donc pas variable) de mots dérivant de α , à ceci près qu'on considère que Δ est la première lettre du mot vide afin de pouvoir distinguer le ~~l~~ langage du langage vide de celui du langage réduit au mot vide.

(ex)

$$G: S \rightarrow S$$

$$p(S) = \emptyset$$

mais

$$G: S \rightarrow \epsilon$$

$$p(S) = \{\Delta\}$$

(ex)

$$G = \begin{cases} S \rightarrow cTU \\ U \rightarrow T \\ T \rightarrow \epsilon \\ T \rightarrow S+ \end{cases}$$

$$p(cTU) = p(c) = \{c\}$$

$$p(T) = p(\epsilon) \cup p(S+) = \{\Delta, c\}$$

$$p(\epsilon) = \{\Delta\}$$

$$p(S+) = p(S) = \{c\}$$

On considère les propriétés suivantes sur une partie Q de $(\Sigma \cup \Gamma)^* \times \Sigma \cup \alpha \Sigma$,
 où l'on note $q = \left(\begin{array}{l} (\Sigma \cup \Gamma)^* \rightarrow \mathcal{P}(\Sigma \cup \alpha \Sigma) \\ \omega \mapsto \{s \mid (\omega, s) \in Q\} \end{array} \right)$ $:= E$

$\star_1 \quad \forall a \in \Sigma, q(a) = \{a\}$

$\star_2 \quad q(\epsilon) = \{\alpha\}$

$\star_3 \quad \text{Si } X \rightarrow \alpha \in R, \text{ alors } q(\alpha) \subset q(X)$

$\star_4 \quad \text{Si } \alpha_1 - \alpha_n \in (\Sigma \cup \Gamma)^* \text{ et } \alpha \in q(\alpha_1) \text{ alors } q(\alpha_1) \subset q(\alpha_1 - \alpha_n)$

$\star_5 \quad \text{_____ et } \alpha \in q(\alpha_1) \text{ alors } q(\alpha_1), \alpha \cup q(\alpha_2 - \alpha_n) \subset q(\alpha_1 - \alpha_n)$

$\star = \star_1 \wedge \star_2 \wedge \star_3 \wedge \star_4 \wedge \star_5$

lemme . Toutes ces ptes sont stables par intersection
 ie si Q vérifie \star_i et Q' aussi, alors $Q \cap Q'$ vérifie \star_i .
 . L'ensemble total $(\Sigma \cup \Gamma)^* \times \Sigma \cup \alpha \Sigma$ vérifie \star

↳ On peut parler de Q_0 la plus petite partie de E vérifiant \star

Pte La partie P associée à premier définie comme
 $P = \{(\omega, s) \mid \omega \in (\Sigma \cup \Gamma)^*, s \in \text{premier}(\omega)\}$ vérifie \star

↳ $Q_0 \subset P$

Notes - que si l'on définit p à partir de P ci dessus, on retombe sur la définition de premier qu'on a aussi noté p ci avant.

\star_1 : $\{\omega \mid a \rightarrow^* \omega\} = \{a\}$ car $a \rightarrow a$ et c'est tout car $a \notin \Gamma$.) pour $a \in \Sigma$.
 donc $p(a) = \{a\}$; d'où \star_1 .

\star_2 : $\{\omega \mid \epsilon \rightarrow^* \omega\} = \{\omega \mid \epsilon \rightarrow \omega\} = \{\epsilon\}$
 donc $p(\epsilon) = \text{"première lettre de } \epsilon \text{"} = \{\alpha\}$.

\star_3 : $\{\omega \mid X \rightarrow \omega\} \supset \{\omega \mid X \rightarrow \alpha \rightarrow \omega\} = \{\omega \mid \alpha \rightarrow \omega\}$
 d'où $p(X) \supset p(\alpha)$ soit $p(\alpha) \subset p(X)$.

*_{4,5}: D'après le lemme fondamental

$$\{w \mid \alpha_1 \rightarrow^n \alpha_n \rightarrow^* w\} = \{w_1, w_2 \mid \alpha_1 \rightarrow^* w_1 \text{ et } \alpha_2 \rightarrow^n \alpha_n \rightarrow^* w_2\}$$

$$= \{ \varepsilon w_2 \mid \alpha_1 \rightarrow^* \varepsilon, \alpha_2 \rightarrow^n \alpha_n \rightarrow^* w_2 \} \cup \{ w_1, w_2 \mid \alpha_1 \rightarrow^* w_1 \neq \varepsilon, \alpha_2 \rightarrow^n \alpha_n \rightarrow^* w_2 \}$$

$$\underbrace{\emptyset \text{ si } \alpha_1 \rightarrow^* \varepsilon \text{ ie si } \alpha \in p(\alpha_1)}_{\text{"}} \cup \underbrace{p(\alpha_1) \setminus \{\alpha\}}_{\text{"}}$$

Donc si $\alpha \notin p(\alpha_1)$ $p(\alpha_1 \rightarrow \alpha_n) = p(\alpha_1) \setminus \{\alpha\} = p(\alpha_1)$ soit *₄

si $\alpha \in p(\alpha_1)$ $p(\alpha_1 \rightarrow \alpha_n) = p(\alpha_2 \rightarrow \alpha_n) \cup p(\alpha_1) \setminus \{\alpha\}$ soit *₅.

D'où P vérifie *. \square

(Le corollaire est immédiat par déf. de la + petite partie vérifiant *)

Pt₁

$$P \subseteq Q_0$$

Ca

$$P = Q_0$$

On montre cette inclusion en démontrant par récurrence sur n

$$\square_n : \begin{cases} \text{S'il existe une dérivation LEFTMOST } \alpha \xrightarrow{LH}^m a\beta, \text{ alors } a \in q_0(\alpha) \\ \text{S'il } \alpha \xrightarrow{LH}^m \varepsilon, \text{ alors } \alpha \in q_0(\alpha), \text{ et cela} \end{cases}$$

permet de conclure.

En effet si $(w, c) \in P$, ce premier w .

- Si $c = \alpha$, cela implique que $w \rightarrow \varepsilon$ donc $w \xrightarrow{LH} \varepsilon$, d'après \square_n pour n longueur de cette dérivation, on en déduit que $\alpha \in q_0(w)$, aut. dit que $(w, \alpha) \in Q_0$.

- Si $c \in \Sigma$ cela implique l'existence de β tel que $w \rightarrow c\beta$, d'après \square_n pour n la longueur de cette dérivation, on en déduit que $c \in q_0(w)$, aut. dit que $(w, c) \in Q_0$.

\square_0

Si $\alpha \xrightarrow{LH}^0 a\beta$ m.e.c., $\alpha = a\beta$. Or par *, $a \in q_0(a) = \{a\}$ et puisque $\alpha \notin q_0(a)$ d'après *₄, $q_0(a\beta) = q_0(a) = \{a\}$. soit $q_0(\alpha) = \{a\}$
On a bien $a \in q_0(\alpha)$.

Si $\alpha \xrightarrow{LH}^0 \varepsilon$ m.e.c., $\alpha = \varepsilon$.

Or par *₂ $q_0(\varepsilon) = \{\alpha\}$ soit $q_0(\alpha) = \{\alpha\}$.

On a bien $\alpha \in q_0(\alpha)$

\square_{m+1}

On suppose vraie les \square_k pour tout $k \leq m$.

$\boxed{\text{P}_i: \alpha \xrightarrow{LM}^{m+1} a\beta}$ on peut écrire $\alpha \xrightarrow{LM}^2 \gamma \xrightarrow{LM}^m a\beta$.

En écrivant $\alpha_1 - \alpha_2$ les lettres de α et en appliquant le lemme fondamental on peut décomposer

$$\begin{array}{ccc} \alpha_1 & \alpha_2 & \alpha_2 \\ \downarrow^{m_1} & \downarrow^{m_2} & \\ \gamma^1 & \gamma^2 & \\ \downarrow^{m_1} & \downarrow^{m_2} & \\ \omega^1 & \omega^2 & \end{array} \quad \text{où } \gamma = \gamma^1 \gamma^2, \quad a\beta = \omega^1 \omega^2$$

$1 = m_1 + m_2; \quad m = m_1 + m_2.$

soit en particulier m_1 ou $m_2 = 0$
 $m_1 \leq m$
 $m_2 \leq m.$

\underline{Rq} - Si $\alpha_1 \in \Sigma$ alors $\gamma^1 = \alpha_1$ donc $q_0(\gamma^1) = q_0(\alpha_1)$ donc $q_0(\gamma^1) \subset q_0(\alpha_1)$
 - Sinon, $\alpha_1 \in \Gamma$ auquel cas $(\alpha_1 \rightarrow \gamma^1) \in R$ de par \star_3 $q_0(\gamma^1) \subset q_0(\alpha_1)$

- Si $\omega^1 \neq \epsilon$ alors ω^1 s'écrit $a\beta'$, comme $\gamma^1 \xrightarrow{m_1} \omega^1$ on en déduit par \square_{m_1} que $a \in q_0(\gamma^1)$ or par la nq $q_0(\gamma^1) \subset q_0(\alpha_1)$
 D'où $a \in q_0(\alpha_1)$ donc $a \in q_0(\alpha_1)_{\text{par } \star_3} \subset q_0(\alpha)$ par \star_2 et \star_5 .
 D'où $a \in q_0(\alpha)$

- Si $\omega^1 = \epsilon$ alors $\gamma^1 \xrightarrow{m_1} \epsilon$ donc par \square_{m_1} on a $\alpha_1 \in q_0(\gamma^1) \subset_{Rq} q_0(\alpha_1)$
 donc par \star_5 $q_0(\alpha_2 - \alpha_2) \subset q_0(\alpha)$
 or $\alpha_1 \xrightarrow{m_1} \epsilon$ implique $\alpha_1 \notin \Sigma, \alpha_1 \in \Gamma$ donc par def. de la deriva leftmost $m_1 = 1$ et $m_2 = 0$, donc $\alpha_2 - \alpha_2 = \gamma^2$.
 Or $\gamma^2 \xrightarrow{m_2} \omega^2 = a\beta$ et \square_{m_2} assurent que $a \in q_0(\gamma^2)$
 D'où $a \in q_0(\alpha_2 - \alpha_2) \subset q_0(\alpha)$.

$\boxed{\text{P}_i: \alpha \xrightarrow{LM}^{m+1} \epsilon}$

$$\begin{array}{ccc} \alpha_1 & \alpha_2 & \alpha_2 \\ \downarrow^1 & \downarrow^0 & \\ \gamma^1 & \gamma^2 & \\ \downarrow^{m_1} & \downarrow^{m_2} & \\ \epsilon & \epsilon & \end{array}$$

méc $\alpha_1 \in \Gamma$ et par le lemme fondamental on peut décomposer cette dérivation leftmost en

où $m_1 + m_2 = m$ soit en part $m_1 \leq m$ et $m_2 \leq m$.
 Puisque $\gamma^1 \xrightarrow{m_1} \epsilon$ on a par \square_{m_1} $\alpha_1 \in q_0(\gamma^1)$
 or $(\alpha_1 \rightarrow \gamma^1) \in R$ donc par \star_3 $q_0(\gamma^1) \subset q_0(\alpha_1)$
 donc $\alpha_1 \in q_0(\alpha_1)$ donc par \star_5
 $q_0(\alpha_2 - \alpha_2) \subset q_0(\alpha)$ or $\alpha_2 - \alpha_2 = \gamma^2$
 et puisque $\gamma^2 \xrightarrow{m_2} \epsilon$ par \square_{m_2} on a
 $\alpha_2 \in q_0(\gamma^2)$ d'où $\alpha_2 \in q_0(\alpha_2 - \alpha_2) \subset q_0(\alpha)$

D'où \square_{m+1}

Def

On définit par récurrence les fonctions f_n allant de $(\Sigma \cup \Gamma)^*$ vers $\mathcal{P}(\Sigma \cup \{\alpha\})$ par

$$f_0(\omega) = \begin{cases} \{a\} & \text{si } \omega = a \in \Sigma \\ \{\alpha\} & \text{si } \omega = \epsilon \\ \{\alpha\} & \text{si } \omega = X \in \Gamma \text{ et } (X \rightarrow \epsilon) \in R \\ \emptyset & \text{sinon} \end{cases}$$

$$f_{n+1}(\omega) = \begin{cases} f_n(\omega) & \text{si } \omega \in \Sigma \cup \{\alpha\} \\ f_n(X) \cup \bigcup_{(X \rightarrow \alpha) \in R} f_n(\alpha) & \text{si } \omega = X \in \Gamma \\ f_n(\omega) \cup f_n(\omega_1) & \text{si } \omega = \omega_1 \dots \omega_n \text{ et } \alpha \in f_n(\omega_1) \\ f_n(\omega) \cup f_n(\omega_1) \cup \dots \cup f_n(\omega_{i-1}) \cup f_n(\omega_{i+1}) \dots \omega_n & \text{si } \omega = \omega_1 \dots \omega_n \\ & \text{et } \alpha \in f_n(\omega_i) \end{cases}$$

On pose alors $f_* = \omega \rightarrow \bigcup_{n \in \mathbb{N}} f_n(\omega)$

Pb' $f_* = f$

↳ Con Il existe un rang $m_0 \in \mathbb{N}$ tel que pour toute partie droite γ d'une règle de G, $f_{m_0}(\alpha) = f_{m_0+1}(\alpha)$, ainsi que pour tout sous-terme de membres droits, alors on a $f_{m_0}(\alpha) = f(\alpha)$

Preuve (pté) Fort du résultat préc. on sait que $f = q_0$.
On va ici montrer par réc que $\forall n \in \mathbb{N} f_n \leq q_0$ (ie $\forall \omega f_n(\omega) \subset q_0(\omega)$)
on aura alors $f_* \leq q_0$, on conclura par minimalité de Q_0 et donc de q_0 .

- $f_0(a) = \{a\} \stackrel{*_1}{=} q_0(a)$
- $f_0(\epsilon) = \{\alpha\} \stackrel{*_2}{=} q_0(\epsilon)$
- $f_0(X) = \{\alpha\}$ où $X \rightarrow \epsilon$. Par $*_3$ $q_0(\epsilon) \subset q_0(X)$ or par $*_2$ $q_0(\epsilon) = \{\alpha\}$
on a donc bien $\{\alpha\} \subset q_0(X)$ soit $f_0(X) \subset q_0(X)$
- $\emptyset \subset q_0(\omega)$ sinon est clair. D'où $f_0 \leq q_0$

Supposons la pte vraie pour p_n .

$$\rightarrow p_{n+1}(a) = p_n(a) \underset{HR}{\subset} q_0(a)$$

$$\rightarrow p_{n+1}(\alpha) = p_n(\alpha) \underset{HR}{\subset} q_0(\alpha)$$

$$\rightarrow p_{n+1}(X) = \left(p_n(X) \cup \bigcup_{(X \rightarrow \alpha) \in R} p_n(\alpha) \right) \underset{HR}{\subset} \left(q_0(X) \cup \bigcup_{(X \rightarrow \alpha)} q_0(\alpha) \right) \underset{\text{par } *3}{\subset} q_0(X)$$

$$\rightarrow p_{n+1}(w_1 - w_2) = p_n(w_1) \cup p_n(w_1 - w_2) \quad \text{si } \alpha \notin p_n(w_1)$$

$$\underset{HR}{\subset} q_0(w_1) \cup q_0(w_1 - w_2) \quad \left(\begin{array}{l} \text{l'HR donne } p_n(w_1) \subset q_0(w_1) \text{ puis comme} \\ p_n(w_1) = p_n(w_1) \setminus \{\alpha\} \subset q_0(w_1) \setminus \{\alpha\} \end{array} \right)$$

$$\subset q_0(w_1 - w_2) \quad \text{d'après } *4 \text{ et } *5.$$

$$\rightarrow p_{n+1}(w_1 - w_2) = p_n(w_1) \setminus \{\alpha\} \cup p_n(w_2 - w_1) \cup p_n(w_1 - w_2) \quad \text{si } \alpha \in p_n(w_1)$$

$$\underset{HR}{\subset} \underbrace{q_0(w_1) \setminus \{\alpha\} \cup q_0(w_2 - w_1)}_{q_0(w_1 - w_2)} \cup q_0(w_1 - w_2)$$

" $q_0(w_1 - w_2)$ car $\alpha \in p_n(w_1) \underset{HR}{\subset} q_0(w_1)$ et d'après $*4$

$$= q_0(w_1 - w_2)$$

D'où la propriété vraie au rang $n+1$.

Donc $\forall w \in (\Sigma \cap)^* \quad p^*(w) = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} p_n(w) \subset q_0(w) \quad \text{soit } \underline{P^* \subset Q_0}$

Montrons maintenant que " p^* " vérifie $*1$.

$$\rightarrow p^*(a) = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} p_n(a) = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} \{a\} = \{a\} \quad \text{d'où } p^* \text{ vérifie } *1$$

$$\rightarrow \text{de m\^e } p^*(\epsilon) = \emptyset \quad \text{donc } p^* \text{ vérifie } *2$$

$$\rightarrow \forall (X \rightarrow \alpha) \in R, \text{ alors } \forall n \in \mathbb{N}, p_n(\alpha) \subset p_{n+1}(X)$$

$$\text{donc } p^*(\alpha) = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} p_n(\alpha) \subset \bigcup_{n \in \mathbb{N}} p_{n+1}(X) \subset \bigcup_{n \in \mathbb{N}} p_n(X) = p^*(X) \quad \text{donc } p^* \text{ vérifie } *3$$

$$\rightarrow \forall (\alpha_1 - \alpha_2) \in (P \cup \Sigma)^* \text{ tel que } \alpha \notin p^*(\alpha_1)$$

Alors $\forall n \in \mathbb{N} \quad \alpha \notin p_n(\alpha_1)$ donc $p_n(\alpha_1) \subset p_{n+1}(\alpha_1 - \alpha_2)$ donc en passant à l'univers et sachant que $q_0(\alpha_1 - \alpha_2) = \emptyset$ on a $p^*(\alpha_1) \subset p^*(\alpha_1 - \alpha_2)$
soit p^* vérifie $*4$

$$\rightarrow \forall (\alpha_1 - \alpha_2) \in (P \cup \Sigma)^* \text{ tel que } \alpha \in p^*(\alpha_1)$$

Alors il existe $m_0 \in \mathbb{N}$ tq $\forall n \geq m_0 \quad \alpha \in p_n(\alpha_1)$ donc $\forall n \geq m_0 \quad p_n(\alpha_1) \setminus \{\alpha\} \cup p_n(\alpha_2 - \alpha_1) \subset p_{n+1}(\alpha)$

ou on sait aussi que $\bigcup_{n \geq m_0} p_n(\alpha_1) = p_{m_0}(\alpha_1)$ et que $\bigcup_{n \geq m_0} p_n(\alpha_2 - \alpha_1) \subset p_n(\alpha_2 - \alpha_1)$

$$\text{puisque } p_n \nearrow, \text{ donc } \underbrace{\bigcup_{n \in \mathbb{N}} p_n(\alpha_1) \setminus \{\alpha\}}_{p^*(\alpha_1)} \cup \underbrace{\bigcup_{n \in \mathbb{N}} p_n(\alpha_2 - \alpha_1)}_{p^*(\alpha_2 - \alpha_1)} \subset \bigcup_{n \geq m_0+1} p_n(\alpha) \subset p^*(\alpha)$$

d'où p^* vérifie $*5$

Puisque P^* vérifie on a m\^e $Q_0 \subset P^*$ par minimalité de Q_0 , d'où $\boxed{P^* = Q_0 = P}$

ex

$$G = \begin{array}{l} S \rightarrow Sa \\ S \rightarrow \epsilon \end{array}$$

	P_0	P_1	P_2	P_3
ϵ	α	α	α	α
a	a	a	a	a
S	α	α ①	α ③	a ⑤ α
Sa	\emptyset	a ②	a ④	a ⑥

$$\begin{aligned} \textcircled{5} P_3(S) &= P_2(S) \cup P_2(Sa) \cup P_2(\epsilon) \\ &= \{a\} \cup \{a, \alpha\} \cup \{\alpha\} \\ &= \{a, \alpha\} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \textcircled{6} P_3(Sa) &= P_2(Sa) \cup P_2(S) \setminus \{\alpha\} \cup P_2(a) \\ &= \{a\} \cup \{a\} \cup \{a\} \\ &= \{a\} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \textcircled{1} P_1(S) &= P_0(S) \cup P_0(Sa) \\ &\quad \cup P_0(\epsilon) \\ &= \{\alpha\} \cup \emptyset \cup \{\alpha\} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \textcircled{2} P_1(Sa) &= P_0(Sa) \cup P_0(S) \setminus \{\alpha\} \cup P_0(a) \\ &\quad \uparrow \\ &\quad \text{car } \alpha \in P_0(S) \\ &= \emptyset \cup \{\alpha\} \setminus \{\alpha\} \cup \{a\} \\ &= \{a\} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \textcircled{3} P_2(S) &= P_1(S) \cup P_1(Sa) \cup P_1(\epsilon) \\ &= \{\alpha\} \cup \{a\} \cup \{\alpha\} \\ &= \{a, \alpha\} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \textcircled{4} P_2(Sa) &= P_1(Sa) \cup P_1(S) \setminus \{\alpha\} \cup P_1(a) \\ &\quad \uparrow \\ &\quad \text{car } \alpha \in P_1(S) \\ &= \{a\} \cup \{a, \alpha\} \setminus \{\alpha\} \cup \{a\} \\ &= \{a\} \end{aligned}$$

Preuve du corollaire

Pour w un membre droit de règle de G , ou un sous-terme d'un tel membre on sait que $p_n(w)$ est \nearrow pour l'inclusion et majorée par $p_*(w)$ - qui est finie comme partie de $\Sigma^*(\alpha)$, lui-même fini. Donc il existe un rang m_w à partir duquel $p_n(w)$ stationne à $p_*(w)$.

En prenant $m_0 = \max(m_w)$ pour w l'un des membres droits ou sous-terme de membre droit, on a la pti'. De plus on peut prendre ce max car il y a un nombre fini de membres droits, et ils sont tous finis donc w varie dans un ens. fini.