

Séminaires IRIA

**logique
et automates**

1971

LE THÉOREME DE LAGRANGE SELON G.N. RANEY

M.P. Schützenberger

Soit $F(z) = \sum_{0 \leq k} a_k z^k$ ($a_k \in \mathbb{R}$, $a_k \geq 0$) une série formelle.

La formule de Lagrange affirme que la série formelle

$$\sum_{1 \leq k} \frac{t^k}{k!} \left[\frac{\partial^{k-1}}{\partial t^{k-1}} (F(t))^k \right]_{t=0}$$

est la solution (à coefficients dans \mathbb{R} , s'annulant pour $t = 0$) de l'équation $z = tF(z)$.

Ce résultat s'établit classiquement par les méthodes de la théorie des fonctions analytiques. Une preuve élémentaire n'utilisant que des manipulations de séries formelles non commutatives à coefficients dans \mathbb{N} est dûe à Raney (1960) (Functional composition patterns and power series reversion. Trans. American Math. Soc. 94 pp. 441-451). On en donne ici une rédaction allégée.

Soit désormais $X = \{x_k : k \in \mathbb{N}\}$ une famille de variables non commutatives et soit σ le morphisme dans \mathbb{Z} du monoïde libre X^* envoyant chaque x_k sur $k-1$. La partie L de X^* définie ci-dessous généralise le langage de Lukasiewicz auquel elle se réduit en faisant $L \rightarrow L \cap \{x_0, x_2\}^*$.

Définition : L est la famille des mots $f \in XX^*$ tels que :

- i. $f\sigma = -1$
- ii. $f' \in XX^*$, $f \in f'XX^* \Rightarrow f'\sigma \geq 0$.

Propriété 1 : Pour chaque $p \in \mathbb{N}$

- (1) tout mot de X^* a au plus un facteur gauche dans L^p .
- (2) tout mot $f \in X^*$ tel que $f\sigma \leq -p$ a un facteur gauche dans L^p .
- (3) L^p est la famille des mots f tels que :
 - (i') $f\sigma = -p$;
 - (ii') $f' \in XX^*$, $f \in f'XX^* \Rightarrow f'\sigma > -p$.

Preuve : L'énoncé est trivial pour $p = 0$ puisque pour toute partie A de X^* , A^0 est l'élément neutre 1 de X^* . Soit désormais p positif. L'assertion (1) résulte par induction sur p du cas où $p = 1$, qui est lui-même une conséquence immédiate de la définition puisque celle-ci entraîne $LX^* \cap L = \emptyset$, d'après ii. Soit $f \in X^*$ tel que $f\sigma = -p$ et soit g le plus court facteur gauche de f tel que $g\sigma < 0$. Comme $x_k\sigma \geq 0$ pour tout $k \geq 1$, on a $g = g'x_0$ où $g'\sigma = g\sigma + 1$ puisque $x_0\sigma = -1$. Donc, d'après l'hypothèse de minimalité de g on a d'abord $g'\sigma \geq 0$, donc, de fait $g'\sigma = g\sigma + 1 = 0$, ensuite $g''\sigma \geq 0$ pour tout facteur gauche g'' de g' . Par conséquent $g \in L$.

Définissant $f_1 \in X^*$ par $f = gf_1$, on a $f_1\sigma = f\sigma - g\sigma = -p+1$, ce qui établit l'assertion (2) par induction sur p .

Vérifions maintenant (3). Soit $f = g_1g_2 \dots g_p$ où $g_1, g_2, \dots, g_p \in L$. Tout facteur gauche propre f' de f a la forme $f' = g_1g_2 \dots g_{p'}g'$ où $p' \leq p-1$, $g_{p'+1} = g'g''$, $g'' \in XX^*$. Donc d'après la définition de L , $g'\sigma \geq 0$ et $f'\sigma = -p' + g'\sigma > f\sigma = -p$, ce qui montre que tout $f \in L^p$ satisfait (i') et (ii').

Réciproquement, si $f \in X^*$ satisfait ces relations, l'assertion (2) implique $f = f'f''$ où $f' \in L^p$ et la condition (ii') entraîne $f = f' \in L^p$ puisque $f'\sigma = -p = f\sigma$.

Identifions maintenant L à l'élément correspondant

$L = \Sigma \{f : f \in X^*\}$ de l'algèbre large de X^* .

Propriété 2 : L est défini par l'équation :

$$L = \sum_{0 \leq k} x_k L^k .$$

Preuve : D'après la proposition 1 (1), chaque mot de X^* admet au plus une factorisation de la forme $x_k g$ ($g \in L^k$). Il suffit donc de montrer l'égalité des ensembles L et $\bigcup_{0 \leq k} x_k L^k$.

Soit $f = x_k g$ où $g \in L^k$. Si $k = 0$ on a $g = 1$ et la conclusion $x_0 \in L$ résulte de la définition de L . Si $k \geq 1$ on a $f\sigma = x_k \sigma + g\sigma = k-1-k = -1$. D'autre part, si $f' \in XX^*$ est facteur gauche propre de f , on a $f' = x_k g'$ où $x_k \sigma \geq 0$ et où $g'\sigma \geq -k+1$ puisque g' est facteur gauche propre de g . Donc $f'\sigma = x_k \sigma + g'\sigma = k-1+g'\sigma \geq 0$ prouvant $f \in L$ donc $\bigcup_{0 \leq k} x_k L^k \subset L$.

Réciproquement, soit $f = x_k g \in L$ ($x_k \in X$, $g \in X^*$). On a par hypothèse $f\sigma = k-1+g\sigma = -1$, $f'\sigma = k-1+g'\sigma \geq 0$ pour tout facteur gauche propre $f' = x_k g'$ de f . La première relation entraîne $g\sigma = -k$ et la seconde $g'\sigma \geq -k+1$. On a donc $g \in L^k$ d'après la proposition 1 (3) ce qui établit $L \subset \bigcup_{0 \leq k} x_k L^k$.

Remarque : On vient de prouver l'existence de la solution. Son unicité (parmi les éléments de l'algèbre large de X^* sur \mathbb{Z}) est une conséquence facile du résultat (facile) d'existence et unicité des langages algébriques.

Propriété 3 : Pour tout k positif, chaque mot $f \in X^* \cap (-k)\sigma^{-1}$ admet exactement k factorisations distinctes $f = f'_j f''_j$ ($f''_j \neq 1$) telles que $f''_j f'_j \in L^*$ ($= \bigcup_{0 \leq p} L^p$).

Preuve : Considérons d'abord un mot $f = g_1 g_2 \dots g_k \in L^k$ ($g_1, g_2, \dots, g_k \in L$). Les k factorisations $f'_j = g_1 \dots g_{j-1}$ $f''_j = g_j \dots g_k$ ($j=1, 2, \dots, k$; $f'_1 = 1$, $f''_1 = f$) satisfont trivialement $f''_j f'_j \in L^k$. Toute autre factorisation de f a la forme

$f'_j = g_1 \dots g_{j-1} g' = h' g'$ $f''_j = g'' g_{j+1} \dots g_k = g'' h''$ avec $g' g'' = g_j$,
 $g'' \neq 1, g_j$.

D'après la définition de L on a $g'\sigma \geq 0$, et par conséquent
 $g''\sigma = -1 - g'\sigma \leq -1$. Il en résulte que le facteur gauche $g'' h'' h'$ propre
de $f''_j f'_j$ satisfait

$$g'' h'' h' \sigma = g'' \sigma - (k-1) \leq f''_j f'_j \sigma = -k.$$

Donc d'après (3) ci-dessus $f''_j f'_j \notin L^*$ ce qui établit l'énoncé dans le
cas considéré.

Considérons maintenant un $f \in X^* \cap (-k)\sigma^{-1}$ quelconque. Il suffit
de montrer $f = f' f''$ où $f'' f' \in L^k$. Définissons f' par la condition que
 $f'\sigma \leq h\sigma$ pour tout facteur gauche h de f et que f' soit le plus court
facteur gauche pour lequel ce minimum soit atteint.

La première partie de la condition implique $g\sigma \geq 0$ pour tout
facteur gauche g . Il suffit maintenant de montrer que tout mot
 $f \in (-k)\sigma^{-1}$ a une factorisation $f' f''$ telle que $f'' f' \in L^k$.

Déterminons f' par la double condition que $f'\sigma \leq h\sigma$ pour
tout facteur gauche h de f et que f' soit le plus court facteur ayant
cette propriété.

La première partie de la condition entraîne que $f'\sigma \leq f\sigma = -k$
et que $g\sigma \geq 0$ pour tout facteur gauche g de f'' ($f' f'' = f$). La deu-
xième partie implique $g'\sigma > f'\sigma$ pour tout facteur gauche propre g' de
 f' . Distinguant deux cas selon la longueur relative de h' et de f''
pour tout facteur gauche propre h' de $f'' f'$, on en conclut que $h'\sigma >$
 $f'' f' \sigma = -k$, donc, d'après (3) que $f'' f' \in L^k$.

Corollaire 4 : Pour tout $m, k \geq 1$, on a

$$\text{Card}(X^m \cap L^k) = m^{-1}_k \text{Card}(X^m \cap (-k)\sigma^{-1}).$$

Preuve : La classe de conjugaison d'un mot $f = y_1 y_2 \dots y_m \in X^m$
 $(y_1, y_2, \dots, y_m \in X)$ est l'ensemble des mots distincts de la forme
 $y_j y_{j+1} \dots y_m y_1 \dots y_{j-1}$. Si $f = g_1 g_2 \dots g_k \in L^k$, sa classe de L-con-
jugaison est l'ensemble des mots distincts $g_i g_{i+1} \dots g_k g_1 \dots g_{i-1}$

$(g_1, g_2, \dots, g_k \in L)$.

Il est clair que la classe de conjugaison de f contient m' mots distincts ssi d'une part $m'^{-1}m = q \in \mathbb{N}$ et d'autre part sa classe de L-conjugaison contient $k' = q^{-1}k$ mots distincts.

La formule résulte alors de la proposition 3 qui établit une bijection entre les classes de conjugaison et de L-conjugaison.

Soit maintenant t une nouvelle lettre et soit \mathbb{C} l'algèbre large du monoïde commutatif libre engendré par $\{t\} \cup X$. Nous posons

$$F(t) = F = \sum_{0 \leq k} x_k t^k \in \mathbb{C}$$

et nous désignons par $\frac{\partial}{\partial t}$, la dérivation de \mathbb{C} envoyant chaque t^n sur nt^{n-1} ($n \in \mathbb{N}$) . Le morphisme naturel de X^* dans \mathbb{C} sera noté α .

Formule 5 : Pour chaque $m, k > 1$

$$(X^m \cap L^k)\alpha = (m!)^{-1} \left[\frac{\partial^{m-1}}{\partial t^{m-1}} (kt^{k-1}(F(t))^m) \right]_{t=0} .$$

Preuve : Soit $\tau : X^* \rightarrow \mathbb{C}$ le morphisme envoyant chaque x_k sur $x_k t^k$, et par conséquent chaque $f \in X^n$ sur $f\alpha . t^{n+f\sigma}$.

Comme $F(t) = X\tau$ on a donc identiquement

$$(F(t))^m = \sum_{0 \leq q} t^q . (X^m \cap (q-m)\sigma^{-1})\alpha .$$

Par conséquent, le membre de droite de la formule qui, par définition est égal à $(m!)^{-1} \times k \times$ (le coefficient de t^{m-1} dans $t^{k-1}(F(t))^m$) $\times (m-1)!$, c'est-à-dire à $m^{-1}k \times$ (le coefficient de t^{m-k} dans $(F(t))^m$) , se trouve être précisément $m^{-1}k(X^m \cap (m-k-m)\sigma^{-1})\alpha = m^{-1}k(X^m \cap (-k)\sigma^{-1})\alpha$, ce qui établit la formule d'après le corollaire 4.

Nous en venons maintenant à la preuve de la formule de Lagrange que nous établissons sous la forme plus générale de Bürmann (cf. Pólya et Szegő II. p. 125). Dans cette dernière $H(t) = \sum_{0 \leq k} h_k t^k$ ($h_k \in \mathbb{R}$) est une série formelle quelconque et l'on cherche $H(u)$ où u est la solution de

$$u = tF(u) .$$

Formule de Lagrange Bürmann.

$$H(u) = h_0 + \sum_{1 \leq m} \frac{t^m}{m!} \left[\frac{\partial^{m-1}}{\partial t^{m-1}} \left(\frac{\partial H(t)}{\partial t} \cdot (F(t))^m \right) \right]_{t=0} .$$

Preuve : Posons

$$L_q(t) = \sum_{1 \leq m} t^m \cdot (X^m \cap L_q) \alpha \quad (q \in \mathbb{N})$$

de telle sorte que

$$L_q(t) = L^q \theta = (L\theta)^q$$

où $\theta : X^* \rightarrow \mathcal{C}$ désigne le morphisme envoyant chaque x_k sur tx_k .

Appliquant θ aux deux membres de l'équation

$$L = \sum_{0 \leq k} x_k L^k$$

de la proposition 2, on voit que $u = L_q(t) = L\theta$ satisfait l'équation

$$u = tF(u) .$$

$$(F(u) = \sum_{0 \leq k} x_k u^k) .$$

D'autre part, d'après

$$\frac{\partial H(t)}{\partial t} = \sum_{1 \leq q} q h_q t^{q-1} ,$$

le membre de droite de la formule peut s'écrire :

$$h_0 + \sum_{1 \leq q} h_q \sum_{1 \leq m} \frac{t^m}{m!} \left[\frac{\partial^{m-1}}{\partial t^{m-1}} q t^{q-1} (F(t))^m \right]_{t=0}$$

c'est-à-dire, d'après la formule 5,

$$h_0 + \sum_{1 \leq q} h_q \sum_{1 \leq m} t^m (X^m \cap L_q) \alpha$$

et enfin

$$h_0 + \sum_{1 \leq q} h_q L_q = h_0 + \sum_{1 \leq q} h_q \cdot (L\theta)^q$$

c'est-à-dire $H(L\theta)$.

Formule de L.-B.- Tutte (1963). (Canadian J. of Math. 15 pp. 249-271)

Soit s une nouvelle variable commutative. Définissons les séries formelles $F_t(s)$ et $H_t(s)$ par

$$F_t(s) = F(t+s)$$

$$H_t(s) = H(t+s) .$$

D'après la formule de Lagrange Bürmann on a :

$$H_t(u) = h_0 + \sum_{1 \leq m} \frac{t^m}{m!} \left[\frac{\partial^{m-1}}{\partial s^{m-1}} \left(\frac{\partial H_t(s)}{\partial s} (F_t(s))^m \right) \right]_{s=0}$$

où $u = tF_t(u)$ puisque le nom des variables employé dans les dérivations importe peu.

$$\text{Comme } \frac{\partial^{m-1}}{\partial t^{m-1}} G(t) \text{ est égal à } \left[\frac{\partial^{m-1}}{\partial s^{m-1}} G(t+s) \right]_{s=0} \text{ pour toute}$$

série formelle G , la formule ci-dessus peut encore s'écrire :

$$H(t+u) = h_0 + \sum_{1 \leq m} \frac{t^m}{m!} \frac{\partial^{m-1}}{\partial t^{m-1}} \left(\left(\frac{\partial}{\partial t} H(t) \right) (F(t))^m \right)$$

où $u = tF(t+u)$.

Posant maintenant $t+u = v$, nous obtenons enfin la formule de

Tutte :

$$H(v) = H(t) + \sum_{1 \leq m} \frac{t^m}{m!} \frac{\partial^{m-1}}{\partial t^{m-1}} \left(\left(\frac{\partial}{\partial t} H(t) \right) (F(t))^m \right)$$

où v est définie par $v = t + tF(v)$.