

A PROPOS DU RELATION RATIONELLES FONCTIONNELLES  
M. SCHUTZENBERGER  
IRIA - Université - Paris 7  
FRANCE

1. - INTRODUCTION

Le théorème de Mc Naughton ([2]) est une généralisation à l'ensemble  $X^\omega$  des mots infinis sur un alphabet  $X$  du théorème de Kleene sur le monoïde libre  $X^*$ . Nous nous proposons d'en simplifier un peu la preuve originale grâce à l'idée due à Büchi ([1]) d'utiliser un cas particulier du Théorème de Ramsey.

Nous employons les notations standards de Eilenberg :  $X^+ = XX^* = X^* \setminus \{\epsilon\}$ , et  $|f|$  = la longueur du mot  $f$  de  $X^*$ . Une partie  $A$  de  $X^*$  est reconnaissable ( $A \in \text{Rec}$ ) ssi il existe un morphisme  $\varphi$  de  $X^*$  dans un monoïde fini qui satisfait  $A\varphi^{-1} = A$  (qui "reconnaît"  $A$ ).

L'écriture  $s \in \omega(A)$  servira pour exprimer que le mot infini  $s \in X^\omega$  possède une infinité de facteurs gauches dans la partie  $A$  de  $X^*$ .

Ceci permet de définir  $\text{Rec}^\omega$  comme la plus petite famille  $R$  de parties de  $X^\omega$  qui satisfasse les deux conditions :

(i) Pour tout  $A \in \text{Rec}$ ,  $R$  contient l'ensemble  $\{s \in X^\omega \mid s \in \omega(A)\}$

(ii)  $R$  est fermée par rapport aux opérations booléennes, c'est à dire que si  $P, Q \in R$ , la famille  $R$  contient  $P \cup Q$ ,  $P \setminus Q$  et  $P \cap Q$ .

Nous chercherons à établir l'identité de  $\text{Rec}^\omega$  et de la famille  $\text{Rat}^\omega$  définie comme la plus petite famille  $R'$  satisfaisant les deux conditions :

(iii)  $c B^\omega \in R'$  pour tout  $c, B \in \text{Rat}$  tel que  $1 \notin B, \emptyset \neq B$ .

(iiii)  $P, Q \in R' \Rightarrow P \cup Q \in R'$ .

La preuve repose sur le théorème suivant :

THEOREME 1 (Ramsey, Büchi).

Soient  $\varphi$  un morphisme de  $X^*$  dans un monoïde fini  $M$  et  $s = a_0 a_1 \dots a_n \dots$  une factorisation d'un mot infini  $s$  de  $X^\omega$ . ( $a_0, a_1, \dots, a_n, \dots \in X^+$ ).

Il existe un élément  $m$ , un idempotent  $u$  et une factorisation  $s = c_0 c_1 \dots c_n$  obtenue en regroupant les termes de la factorisation précédente qui satisfait les conditions :

$c_0 \varphi = m = m u$ ; et pour tout  $n \in \mathbb{N}$   $c_{n+1} \varphi = u = u^2$ ;

PREUVE - Soit  $A$  l'ensemble des facteurs de  $s$  de la forme  $a_n a_{n+1} \dots a_{n'}$

( $1 \leq n < n'$ ) et  $k = \text{Card}(A \varphi)$ .

Si  $k = 1$ ,  $A \varphi$  se réduit à un idempotent  $u$  et le résultat est trivialement vérifié

en remplaçant  $a_0$  par  $a_0 a_1$  et en prenant  $m = (a_0 a_1) \varphi = a_0 \varphi u = a_0 \varphi u u = m u$

Nous pouvons donc procéder par induction sur  $k$ .

Prenons  $m \in A\varphi$  quelconque et notons  $P = \{p_1 < p_2 < \dots\}$  l'ensemble des indices  $p \in \mathbb{N}$  tels qu'aucun des facteurs  $a_p a_{p+1} \dots a_{p'}$  ( $1 \leq p \leq p'$ ) n'appartienne à  $m \varphi^{-1}$ .

Si  $P$  est infini, on peut, en regroupant les termes, obtenir la factorisation  $a'_0 a'_1 \dots a'_n$  de  $s$  où chaque  $a'_n$  ( $n \geq 1$ ) est égal au produit  $a_p a_{p+1} \dots a_{p'-1}$  avec  $p = p_n$ ,  $p' = p_{n+1}$ . L'ensemble  $A'$  des produits  $a'_n a'_{n+1} \dots a'_{n'}$  ( $1 \leq n \leq n'$ ) a son image par  $\varphi$  contenue dans  $A\varphi \setminus \{m\}$  et le résultat découle de l'hypothèse d'induction.

Considérons donc, maintenant, le cas où  $P$  est fini. Il existe un  $q \in \mathbb{N}$  tel que pour tout  $n \geq q$ , au moins un des produits  $a_n a_{n+1} \dots a_{n'}$  ( $n' \geq n$ ) appartient à  $m \varphi^{-1}$ .

Ceci permet de trouver une factorisation  $s = a'_0 a'_1 \dots a'_n \dots$  où  $a'_n \varphi = m$  pour tout  $n$  positif.

Maintenant comme  $M$  est fini  $m$  a une puissance positive  $m^r$  qui est un idempotent. Regroupant les termes  $r$  par  $r$  on est ramené au cas de  $k = 1$ . Q.E.D.

Nous dirons que la factorisation  $c_0 c_1 \dots c_n \dots$  décrit dans l'énoncé une mu-factorisation de  $s$  subordonnée à  $a_0 a_1 \dots a_n$ .

Nous désignerons par  $\Pi(s)$  l'ensemble des paires  $(m = m u, u = u^2) \in M \times M$

tel que  $s$  admette au moins une mu-factorisation subordonnée à la factorisation  $s = x_0 x_1 \dots x_n \dots$  où  $x_0, x_1, \dots, x_n, \dots \in X$  (donc à n'importe quelle autre factorisation).

2. - UNE CONSTRUCTION

Nous considérons deux parties reconnaissables non vides  $B, C \in X^*$ , où  $1 \notin B$ , et d'après le Théorème de Kleene il existe des morphismes  $\varphi'$  et  $\varphi$  de  $X^*$  dans des monoïdes finis  $M'$  et  $M$  et une application  $[ ]$  de  $M$  dans  $M' \times M'$  qui satisfont les conditions suivantes :

- (1)  $\varphi'$  reconnaît  $CB^*$  et  $B^+$ ;
- (2) Pour tout mot  $f$  de  $X^*$ ,  $[f\varphi]$  est l'ensemble des paires  $(f'\varphi', f''\varphi')$  où  $f', f'' \in X^*$ ,  $f = f'f''$ .

Il sera commode (et toujours possible) de supposer  $1\varphi'\varphi'^{-1} = 1\varphi\varphi^{-1} = 1$ . Désignons maintenant par  $V$  l'ensemble des paires  $(m = m u, u = u^2) \in M \times M$  tel qu'il existe  $q, r, s \in M'$  satisfaisant les conditions :

$$\begin{aligned} q \in C B^* \varphi' ; r s \in B^+ \varphi' ; \\ (q, r) \in [m] ; (s, r) \in [u] . \end{aligned}$$

PROPRIÉTÉ 1- Soient  $s \in X^\omega$  et  $(m, u) \in U(s)$ . On a  $s \in C B^\omega$  ssi  $(m, u) \in V$ .

PREUVE : Supposons d'abord  $(m, u) \in V$  et considérons une  $mu$ -factorisation  $a_0 a_1 \dots a_n \dots$  de  $s$ .

Notre hypothèse implique l'existence de factorisations  $a_n = a'_n a''_n$  telles que l'on ait identiquement  $a'_0 \varphi' = q \in (C B^*) \varphi'$ ;  $a''_n \varphi' = r$ ;  $a'_{n+1} \varphi' = s$  où  $r s \in B^+ \varphi'$  et où, par conséquent :

$$a'_0 \in C B^*, a''_n a'_{n+1} \in B^+ \text{ ce qui établit } s \in C B^\omega .$$

Réciproquement soit  $s \in C B^\omega$ , c'est-à-dire  $s = c b_0 b_1 \dots b_n \dots$  où  $c \in C B^*$ ,  $b_n \in B^+$ .

Nous pouvons choisir une mu-factorisation  $s = a_0 a_1 \dots a_n \dots$  de telle sorte que les conditions suivantes soient vérifiées :

$$a_0 = c b_0 \dots b_n f \quad (n \geq 0);$$

$$b_{n+1} = f g ;$$

$$a_1 = g b_{n+2} \dots b_{n'} f' \quad (n' \geq n+2);$$

$$b_{n'+1} = f' g' ;$$

$$f \varphi' = f' \varphi' \quad (= r).$$

Posant  $q = (c b_0 \dots b_n) \varphi'$

et  $s = g b_{n+2} \dots b_{n'}$ , on en déduit immédiatement que  $(m, u) \in V$ .

Q.E.D.

Soit maintenant  $u \neq 1$  un idempotent de  $M$ . D'après l'hypothèse  $1 \varphi \varphi^{-1} = 1$  on a  $1 \notin u \varphi^{-1}$ . Nous notons  $E_u^+$  la plus petite partie de  $X^+$  telle que  $u \varphi^{-1} = E_u^+$  et nous posons :

$E'_u = E_u \setminus E_u X^+$  ce qui entraîne que tout mot de  $u \varphi^{-1}$  ait exactement un facteur gauche dans  $E'_u$ .

Nous aurons besoin de la :

**REMARQUE 2.** La relation  $a, b, abc \in u \varphi^{-1}$  ( $a, b, c \in X^+$ ) implique  $b c \in u \varphi^{-1}$ .

**PREUVE** - Soit  $m = c \varphi \in M$ . les hypothèses équivalent à  $u u m = u$ .

Donc  $(bc) \varphi = u m = u$ .

Q.E.D.

Soit enfin :

$K_u = \{u X^* E'_u, : u' \in W_u\}$  où, par commodité,  
 $W_u = \{u' = u'^2 \in M : u \notin M u' M\}$ ;

La propriété suivante traduit en termes de monoïdes la méthode de Mc Naughton.

On pourrait (au prix d'une légère complication) remplacer  $K_u$  par  $R_u^*$  où  $R_u = R_u' \setminus R_u' X^+$  avec  $R_u' =$  l'ensemble des mots  $f \in X^+$  tels que  $u \notin M.f\varphi.M$ .

PROPRIÉTÉ 3 - Soit  $(m,u) \in V$ .

La partie  $A = m\varphi^{-1}(u\varphi^{-1})\omega$  de  $X^\omega$  est l'ensemble des mots infinis tels que l'on ait :

$$(1) \quad s \in \omega(F) \text{ où } F = m\varphi^{-1}.E_u.E'_u;$$

$$(2) \quad s \notin \omega(K_u).$$

PREUVE. Soit d'abord  $s \in C B^\omega$  et  $(m, u) \in U(s)$ . On peut trouver une mu-factorisation  $s = a_0 a_1 \dots a_n \dots$  dans laquelle tous les  $a_{n+1}$  appartiennent à  $E_u$ .

Comme  $(a_0 a_1 \dots a_n)\varphi = m$ , identiquement, ceci montre que  $s \in \omega(F)$ .

Supposons maintenant  $u' \in W_u$ ,  $h \in E'_u$ , et que  $g h$  soit un facteur gauche de  $s$ .

Comme  $u \in M.b\varphi.M$  pour tout facteur  $b$  de  $a_1 \dots a_n \dots$ , on a que  $g$  est un facteur gauche de  $a_0$ , donc que  $s \notin \omega(K_u)$  puisque tout mot  $a$  au plus un facteur gauche dans chacun des  $E'_u$ , ( $u' \in W_u$ ).

Réciproquement soit  $s$  un mot infini ayant une infinité de facteurs gauches

$$f_n = g_n e_n e'_n \text{ dans } F \text{ (} g_n \in m\varphi^{-1}; e_n \in E_u; e'_n \in E'_u \text{)}.$$

Supposons d'abord qu'il existe un mot  $g$  tel que  $g_n = g$  pour une suite infinie de  $f_n$ . Comme aucun mot  $n$ 'a plus de un facteur gauche dans  $E'_u$ , nous pouvons prendre une sous suite de la précédente telle que chaque  $e_n e'_n$  soit un facteur gauche

de  $e_{n+1}$ . La conclusion  $s \in A$  résulte alors immédiatement de la Remarque 2

Supposons maintenant qu'un tel mot  $g$  n'existe pas. Nous pouvons prendre une sous suite telle que chaque  $g_{n+1}$  ait la forme  $f_n h_n$  ( $h_n \in X^+$ ), ce qui donne une factorisation  $s = a_0 a_1 \dots a_n$  où  $a_0 = g_0 e_0$  et, identiquement,  $a_{n+1} = e'_n h_{n+1} e_{n+1}$ . Utilisant le théorème 1, il existe un idempotent  $\bar{u}$  et une  $\bar{m}$ - $\bar{u}$ -factorisation subordonnée à la précédente  $s = b_0 b_1 \dots b_n \dots$  où  $b_0 = f_p$  pour un certain  $p \in \mathbb{N}$  et où par conséquent  $\bar{m} = m$ .

Comme  $b_{n+1} \in E'_u X^* E_u$ , par construction, nous avons :

$$(i) \quad \bar{u} = \bar{u}^2 \in u M \cap M u.$$

Introduisons alors l'hypothèse  $s \notin \omega(K_u)$ . Comme  $s$  a une infinité de facteurs dans  $\bar{u} \bar{\varphi}^{-1}$ , on a  $s \in \omega(X^* E'_u)$  et, par conséquent,  $\bar{u} \notin W_u$ , c'est à dire :

$$(ii) \quad u = u^2 \in M \bar{u} M.$$

Comme  $M$  est fini, les deux relations :  $\bar{u} \in u M \cap M u$  et  $u \in M \bar{u} M$  entraînent que  $u$  et  $\bar{u}$  appartiennent à la même  $\mathcal{R}$  classe de  $M$ , donc qu'ils soient égaux puisque  $u = u^2$ ,  $\bar{u} = \bar{u}^2$ . Ceci achève la preuve de  $s \in A$ .

COROLLAIRE. Le monôme  $CB^\omega$  appartient à  $\text{Rec}^\omega$ .

PREUVE. Ceci résulte immédiatement des propriétés 1. et 3.

Q.E.D.



3. - FIN DE LA DEMONSTRATION

THEOREME DE BUCHI. La famille  $Rat^\omega$  est fermée par rapport aux opérations booléennes.

PREUVE - Comme  $X^\omega$  appartient à  $Rat^\omega$ , et comme cette famille est fermée par union, il suffit de montrer qu'elle contient  $D = X^\omega \setminus C B^\omega$ , avec  $C B^\omega$  comme dans la section précédente. Or ceci est trivial d'après le théorème de Ramsey-Büchi et le corollaire 4 puisque celui-ci montre que D est l'ensemble des  $s \in X^\omega$  tels que  $U(s) \cap V = \emptyset$  ou, de façon équivalente,  $U(s) \not\subseteq V$ .  
Q.E.D.

THEOREME DE MC NAUGHTON - Les familles  $R' = Rat^\omega$  et  $R = Rec^\omega$  sont identiques.

PREUVE - L'inclusion de  $R'$  dans  $R$  résulte immédiatement de la Propriété 3 et des définitions de  $R$  et de  $R'$  puisque  $F$  et  $K_u$  sont certainement des parties reconnaissables de  $X^*$ .

Comme  $R'$  est fermée par les opérations booléennes d'après le théorème précédent, il suffit pour établir l'inclusion opposée de considérer un élément  $m$  d'un monoïde fini  $M$  et un morphisme  $\varphi : X^* \rightarrow M$  et de prouver  $A \in Rat^\omega$  où  
 $A = \{s \in X^\omega : s \in \omega(m \varphi^{-1})\}$ .

Or de nouveau ceci est trivial puisque l'on peut écrire  $A = m \varphi^{-1} \cdot B^+$  où  
 $B = \{f \in X^+ : m \cdot f \varphi = m\}$ .  
Q.E.D.

OBSERVATION. Pour tout morphisme de semi groupe  $\varphi : X^+ \rightarrow M$  notons  $\bar{\varphi}^{-1}$  l'application envoyant chaque  $(m, u) \in M \times M$  sur  $m\varphi^{-1}(u\varphi^{-1})^\omega \in X^\omega$  et  $\bar{\varphi}$  l'application réciproque telle que pour chaque  $s \in X^\omega$  on ait  $(m, u) \in s\bar{\varphi}$  ssi  $s \in (m, u)\bar{\varphi}^{-1}$ .

On dira que  $\varphi$  reconnaît une partie  $A$  de  $X^\omega$  ssi  $A = A\bar{\varphi}\bar{\varphi}^{-1}$

(donc  $V\bar{\varphi}^{-1}\bar{\varphi} = V$  où  $V = A\bar{\varphi}$ ).

D'autre part appelons semi-groupe syntactique de la partie  $A$  de  $X^\omega$  le semi groupe quotient  $S = X^+\sigma$ , où pour tout  $f, f' \in X^+$  on pose comme dans le cas fini habituel :

$$f\sigma = f'\sigma \text{ ssi}$$

$$gfs, g f' s \in A \text{ ou } gfs, g f' s \notin A \text{ pour chaque } (g, s) \in X^* \times X^\omega.$$

Ces notations permettent de formuler de la façon suivante le Théorème de Buchi.

PROPRIÉTÉ. Le monoïde syntactique  $S$  de  $A$  est fini ssi  $A \in \text{Rat}^\omega$ . De plus dans ce cas :

le morphisme  $\sigma$  reconnaît  $A$  et  $S$  est image homomorphe de tout monoïde  $X^+\varphi$  où le morphisme  $\varphi$  reconnaît  $A$ .

PREUVE. Supposons  $S$  fini et  $(m, u) \in A\bar{\sigma}$ . Il existe des mots  $a_j \in X^+$  tels que  $a_0\sigma = m$ ;  $a_{j+1}\sigma = u$  ( $j \in \mathbb{N}$ ) et  $s = a_0 a_1 \dots a_n \dots \in A$ . Soit  $s' \in (m, u)\bar{\sigma}^{-1}$ , c'est-à-dire  $s' = b_0 b_1 \dots b_n \dots$  où  $b_j\sigma = a_j\sigma$  identiquement. D'après la définition de  $\sigma$  on a  $h_0 h_1 \dots h_n a_{n+1} \dots a_{n+h} \dots \in A$  pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , donc  $s' \in A$ .

Ceci montre que quand  $S$  est fini, le morphisme  $\sigma$  reconnaît  $A$  et que par conséquent  $A \in \text{Rat}^\omega$ .

Supposons maintenant  $A \in \overset{\omega}{\text{Rat}}$ . On déduit facilement de la Propriété 2 l'existence d'un semi-groupe fini  $M$  et d'un morphisme surjectif  $\varphi : X^+ \rightarrow M$  qui reconnaît  $A$ . Pour prouver que  $S$  est image homomorphe de  $M$ , et par conséquent que  $S$  est fini, il suffit de considérer deux mots  $f, f' \in X^+$  tels que  $f \sigma \neq f' \sigma$  et de montrer  $f \varphi \neq f' \varphi$ .

L'hypothèse implique qu'il existe  $(g, s) \in X^* \times X^\omega$  tels que par exemple  $g f s \in A$  et  $g f' s \notin A$ . De plus comme  $M$  est fini, on a  $s \in (m, u) \bar{\varphi}^{-1}$  pour au moins une paire  $(m, u) \in M \times M$ . Maintenant comme  $\varphi$  reconnaît  $A$ , on a  $(g f \varphi m, u) \in A \bar{\varphi}$  et  $(g f' \varphi m, u) \notin A \bar{\varphi}$ , donc  $f \varphi \neq \varphi' \varphi$  Q.E.D.

REFERENCES

- [1] BUCHI, J.R. (1962) - On a decision Methode ...  
Proc. 1960 Int. Congress. Logic Methodology and Phil. of Science.  
p. 1 - 11.
  
- [2] R. Mc. NAUGHTON (1966) - Testing and generating Infinite sequences by  
finite automata.  
Inf. and Control 9 - P. 521 - 530.