**Zeitschrift:** Commentarii Mathematici Helvetici

Herausgeber: Schweizerische Mathematische Gesellschaft

**Band:** 31 (1956-1957)

**Artikel:** Sur les automorphismes intérieurs d'un demi-groupe réductif.

Autor: Thierrin, Gabriel

**DOI:** https://doi.org/10.5169/seals-515701

## Nutzungsbedingungen

Die ETH-Bibliothek ist die Anbieterin der digitalisierten Zeitschriften auf E-Periodica. Sie besitzt keine Urheberrechte an den Zeitschriften und ist nicht verantwortlich für deren Inhalte. Die Rechte liegen in der Regel bei den Herausgebern beziehungsweise den externen Rechteinhabern. Das Veröffentlichen von Bildern in Print- und Online-Publikationen sowie auf Social Media-Kanälen oder Webseiten ist nur mit vorheriger Genehmigung der Rechteinhaber erlaubt. Mehr erfahren

#### **Conditions d'utilisation**

L'ETH Library est le fournisseur des revues numérisées. Elle ne détient aucun droit d'auteur sur les revues et n'est pas responsable de leur contenu. En règle générale, les droits sont détenus par les éditeurs ou les détenteurs de droits externes. La reproduction d'images dans des publications imprimées ou en ligne ainsi que sur des canaux de médias sociaux ou des sites web n'est autorisée qu'avec l'accord préalable des détenteurs des droits. En savoir plus

# Terms of use

The ETH Library is the provider of the digitised journals. It does not own any copyrights to the journals and is not responsible for their content. The rights usually lie with the publishers or the external rights holders. Publishing images in print and online publications, as well as on social media channels or websites, is only permitted with the prior consent of the rights holders. Find out more

**Download PDF: 28.11.2025** 

ETH-Bibliothek Zürich, E-Periodica, https://www.e-periodica.ch

# Sur les automorphismes intérieurs d'un demi-groupe réductif

par Gabriel Thierrin, Surpierre (Fribourg)

Dans ce travail nous nous proposons d'étendre à une classe très générale de demi-groupes, les demi-groupes réductifs, certains résultats de P. DUBREIL ([4]) et R. CROISOT ([1], [2], [3]) concernant les automorphismes intérieurs des semi-groupes.

§ 1. Demi-groupes réductifs. Un demi-groupe est un ensemble dans lequel est définie une opération univoque associative. Un semi-groupe est un demi-groupe vérifiant la règle de simplification des deux côtés. Un demi-groupe D est réductif à droite ([6]) si la relation ax = bx pour tout  $x \in D$  entraîne a = b. Par exemple, les demi-groupes possédant un élément-unité à droite, les semi-groupes sont des demi-groupes réductifs à droite. Tout demi-groupe D réductif à droite est isomorphe au demi-groupe des translations à gauche de D, en faisant correspondre à l'élément  $a \in D$  la translation à gauche  $\gamma_a$  définie par  $\gamma_a(x) = ax$ .

Un complexe H de D (sous-ensemble non vide de D) est réducteur à droite si la relation ah = bh pour tout  $h \in H$  entraîne a = b. Tout complexe contenant H est aussi réducteur à droite. En particulier, la réunion de complexes réducteurs à droite est un complexe réducteur à droite. S'il en existe, les complexes réducteurs à droite de D formés d'un seul élément sont les éléments simplifiables à droite de D. Si H et K sont des complexes réducteurs à droite, le produit HK (ensemble des produits hk, où  $h \in H$ ,  $k \in K$ ) est un complexe réducteur à droite. En effet, si ahk = bhk pour tout  $h \in H$  et tout  $k \in K$ , on a ah = bh pour tout  $h \in H$  et a = b. Il en résulte que l'ensemble des complexes réducteurs à droite d'un demi-groupe réductif à droite est un demi-groupe pour la multiplication des complexes. Si le produit MN des complexes M et N est réducteur à droite, le complexe M est réducteur à droite. En effet de n = m pour tout  $n \in M$  suit n = m pour tout  $n \in N$  et n = m.

**Proposition 1.** Si  $\alpha$  est un automorphisme du demi-groupe D, le complexe H est réducteur à droite si et seulement si  $\alpha(H)$  est réducteur à droite.

Si H est réducteur à droite et si  $a\alpha(h) = b\alpha(h)$  pour tout  $h \in H$ , il existe c et d tels que l'on ait  $a = \alpha(c)$ ,  $b = \alpha(d)$  et  $\alpha(ch) = \alpha(dh)$ . D'où ch = dh pour tout  $h \in H$ , c = d et a = b.

Inversement, si  $\alpha(H)$  est réducteur à droite et si ah = bh pour tout  $h \in H$ , on a  $\alpha(ah) = \alpha(a)\alpha(h) = \alpha(bh) = \alpha(b)\alpha(h)$ . D'où  $\alpha(a) = \alpha(b)$  et a = b.

On définit d'une manière symétrique un demi-groupe réductif à gauche, un complexe réducteur à gauche.

Un demi-groupe réductif D est un demi-groupe réductif à droite et à gauche. Par exemple, les demi-groupes possédant un élément-unité, les semi-groupes sont des demi-groupes réductifs. Un complexe réducteur est un complexe réducteur à droite et à gauche. Tout complexe contenant un complexe réducteur est aussi réducteur. S'il en existe, les complexes réducteurs formés d'un seul élément sont les éléments simplifiables de D. Si le produit M de deux complexes est réducteur, le complexe M est réducteur à droite et le complexe N réducteur à gauche. Le produit de deux complexes réducteurs est réducteur. Donc

**Proposition 2.** L'ensemble des complexes réducteurs d'un demi-groupe réductif D est un demi-groupe pour la multiplication des complexes.

Dans la suite, nous désignerons par  $\mathfrak E$  le demi-groupe des complexes réducteurs de D.

Un complexe H de D est r-intérieur, s'il est réducteur et si pour tout  $a \in D$  il existe b,  $c \in D$  tels que l'on ait ha = bh et ah = hc pour tout  $h \in H$ . Les éléments b et c ainsi définis sont uniques, puisque H est réducteur. Tout complexe r-intérieur est contenu dans l'intérieur de D, c'est-à-dire l'ensemble des éléments  $x \in D$  tels que xD = Dx. Nous désignerons par  $\mathfrak{F}$  l'ensemble des complexes r-intérieurs de D et nous l'appellerons le r-intérieur de D.

**Théorème 1.** S'il n'est pas vide, le r-intérieur  $\mathfrak{F}$  du demi-groupe réductif D est un sous-demi-groupe unitaire du demi-groupe  $\mathfrak{E}$  des complexes réducteurs de D. Pour tout couple H,  $K \in \mathfrak{F}$ , il existe un couple  $H_1$ ,  $K_1 \in \mathfrak{F}$  tels que l'on ait  $HK = KH_1 = K_1H$ .

Rappelons qu'un sous-demi-groupe S d'un demi-groupe T est unitaire à droite dans T si les relations  $xs \in S$ ,  $s \in S$ ,  $x \in T$  entraînent  $x \in S$ . Un sous-demi-groupe est unitaire dans T s'il est unitaire des deux côtés.

Soient alors  $H \in \mathfrak{F}$ ,  $K \in \mathfrak{F}$ . Le complexe HK est réducteur. Si  $a \in D$ , il existe b et c tels que l'on ait ka = bk pour tout  $k \in K$  et hb = ch pour tout  $h \in H$ . D'où hka = hbk = chk pour tout  $hk \in HK$ . On montre de même qu'il existe d vérifiant ahk = hkd pour tout  $hk \in HK$ . Donc  $HK \in \mathfrak{F}$  et  $\mathfrak{F}$  est un sous-demi-groupe de  $\mathfrak{E}$ .

Soit  $MN \in \mathfrak{F}$ , avec  $M \in \mathfrak{E}$ ,  $N \in \mathfrak{F}$ . Il existe  $b_1$  et  $c_1$  tels que l'on ait  $amn = mnb_1$  et  $nb_1 = c_1n$  pour tout  $m \in M$ ,  $n \in N$ . D'où  $amn = mc_1n$  et, puisque N est réducteur,  $am = mc_1$  pour tout  $m \in M$ . D'autre part, il existe  $b_2$  et  $c_2$  tels que l'on ait  $an = nb_2$  et  $mnb_2 = c_2mn$  pour tout  $m \in M$ ,  $n \in N$ . D'où  $man = mnb_2 = c_2mn$  et  $ma = c_2m$  pour tout  $m \in M$ . Donc  $M \in \mathfrak{F}$  et  $\mathfrak{F}$  est unitaire à droite. On montre de même que  $\mathfrak{F}$  est unitaire à gauche.

Soit  $H_1$  l'ensemble des éléments  $h_1$  de D pour lesquels il existe  $h \in H$  vérifiant  $hk=kh_1$  pour tout  $k \in K$ . On a  $HK=KH_1$  et  $KH_1$  est réducteur. Donc  $H_1$  est réducteur à gauche. Soit  $ah_1=bh_1$  pour tout  $h_1 \in H_1$ . On a, pour tout

 $k \in K$ ,  $kah_1 = kbh_1$  et il existe a' et b' tels que ka = a'k, kb = b'k. D'où  $a'kh_1 = b'kh_1$ , a' = b', ka = kb et a = b. Donc  $H_1$  est réducteur. Comme  $KH_1 \in \mathfrak{F}$ ,  $K \in \mathfrak{F}$  et  $H_1 \in \mathfrak{E}$ , on a  $H_1 \in \mathfrak{F}$ . On montre de même l'existence de  $K_1 \in \mathfrak{F}$  tel que l'on ait  $HK = K_1H$ .

Si le centre Z de D (ensemble des éléments de D permutables avec chaque élément de D) n'est pas vide, l'ensemble  $\mathfrak G$  des complexes réducteurs contenus dans Z est, s'il n'est pas vide, un sous-demi-groupe de  $\mathfrak F$ . L'ensemble  $\mathfrak G$  sera appelé le r-centre de D.

**Proposition 3.** Si  $\alpha$  est un automorphisme de D, le complexe H est r-intérieur si et seulement si  $\alpha(H)$  est r-intérieur.

Si H est r-intérieur,  $\alpha(H)$  est réducteur d'après la proposition 1 et la proposition symétrique. Si  $a \in D$ , il existe a' tel que  $a = \alpha(a')$  et b et c tels que ha' = bh et a'h = hc pour tout  $h \in H$ . D'où  $\alpha(ha') = \alpha(h)a = \alpha(bh)$   $= \alpha(b)\alpha(h)$ ,  $\alpha(a'h) = a\alpha(h) = \alpha(hc) = \alpha(h)\alpha(c)$  pour tout  $\alpha(h) \in \alpha(H)$ . Donc  $\alpha(H)$  est r-intérieur.

Inversement, si  $\alpha(H)$  est r-intérieur, H est réducteur. Il existe b' et c' tels que  $\alpha(h)\alpha(a) = b'\alpha(h)$  et  $\alpha(a)\alpha(h) = \alpha(h)c'$  pour tout  $h \in H$ . Si  $b' = \alpha(b)$  et  $c' = \alpha(c)$ , on a  $\alpha(ha) = \alpha(bh)$  et  $\alpha(ah) = \alpha(hc)$ . D'où ha = bh et ah = hc pour tout  $h \in H$  et H est r-intérieur.

§ 2. Automorphismes intérieurs. Soit D un demi-groupe réductif dont le r-intérieur  $\mathfrak{F}$  n'est pas vide, et soit  $H \in \mathfrak{F}$ . La correspondance  $a \to b$  définie par ha = bh pour tout  $h \in H$  est une application biunivoque de D sur D. C'est de plus un automorphisme de D. En effet, si  $a' \to b'$ , on a ha' = b'h pour tout  $h \in H$ . D'où haa' = bha' = bb'h pour tout  $h \in H$ . Nous désignerons par  $\alpha_H$  cet automorphisme et nous dirons que c'est un automorphisme intérieur de première catégorie. L'application inverse  $b \to a$  définie par bh = ha pour tout  $h \in H$  est aussi un automorphisme de D que nous appellerons automorphisme intérieur de deuxième catégorie et que nous désignerons par  $\beta_H$ .

La notion d'automorphisme intérieur de première ou deuxième catégorie dans un demi-groupe réductif D coı̈ncide, lorsque D est un semi-groupe, avec la notion d'automorphisme intérieur de première ou deuxième catégorie introduite par P. Dubreil ([4], chapitre II) dans cette catégorie de demi-groupes. Lorsque D est un groupe, on retrouve la notion classique d'automorphisme intérieur.

Rappelons quelques définitions ([4], [5]) qui nous seront utiles dans la suite. Soit T un demi-groupe quelconque. Une équivalence R de T est régulière à droite si la relation  $a \equiv b(R)$  entraîne  $ax \equiv bx(R)$  pour tout  $x \in T$ . Une équivalence S de T est simplifiable à droite si la relation  $ay \equiv by(S)$  entraîne  $a \equiv b(S)$ . On a les définitions symétriques. Si V est un complexe quelconque

de T, on désigne par V : a l'ensemble des éléments x de T tels que  $ax \in V$  et par V : a l'ensemble des éléments y de T tels que  $ya \in V$ . Au complexe V on peut associer l'équivalence principale à droite  $R_V$  et l'équivalence principale à gauche  $_VR$  définies respectivement par  $a \equiv b(R_V) \longleftrightarrow V : a = V : b$ ,  $a \equiv b(_VR) \longleftrightarrow V : a = V : b$ . Les équivalences  $R_V$  et  $_VR$  sont respectivement régulière à droite et régulière à gauche. Le complexe V est net à droite dans T, si  $V : a \neq \emptyset$  pour tout  $a \in T$ . Il est net, s'il est net à droite et à gauche. Le complexe V est fort dans T, si  $V : a \cap V : b \neq \emptyset$  entraîne V : a = V : b. Il est équirésiduel dans T si  $V : a = \emptyset$  entraîne  $V : a = \emptyset$  et inversement. Le complexe V est réversible, si, quels que soient a,  $b \in V$ , il existe x, y, z,  $t \in V$  vérifiant ax = by, za = tb.

Désignons par  $I_1$  l'ensemble des automorphismes intérieurs de première catégorie et par  $I_2$  l'ensemble des automorphismes intérieurs de deuxième catégorie de D.

**Théorème 2.** L'ensemble  $I_1$  des automorphismes intérieurs de première catégorie de D est un semi-groupe homomorphe au r-intérieur  $\mathfrak F$  de D. L'équivalence régulière  $\Sigma$  définie par cet homomorphisme est simplifiable et, s'il n'est pas vide, le r-centre  $\mathfrak G$  de D est une classe mod  $\Sigma$ .

L'ensemble  $I_1$  est un sous-ensemble du groupe A des automorphismes de D. Si  $\alpha_H \in I_1$  et  $\alpha_K \in I_1$ , on a  $\alpha_H \alpha_K = \alpha_{HK}$ . Par conséquent  $I_1$  est un sous-demigroupe de A; comme A est un groupe,  $I_1$  vérifie la règle de simplification, c'est donc un semi-groupe. En faisant correspondre à  $H \in \mathfrak{F}$  l'automorphisme  $\alpha_H \in I_1$ , nous voyons que  $I_1$  est homomorphe à  $\mathfrak{F}$ .

L'équivalence  $\Sigma$  est simplifiable, puisque  $I_1$  est un semi-groupe. S'il n'est pas vide, le r-centre  $\mathfrak G$  est une classe  $\operatorname{mod} \Sigma$ , car à tout  $G \in \mathfrak G$  correspond l'automorphisme identique, et inversement tout complexe r-intérieur engendrant l'automorphisme identique est un élément de  $\mathfrak G$ .

Théorème 3. Le semi-groupe  $I_1$  est un groupe si et seulement si  $I_1 = I_2$ . Pour qu'il en soit ainsi, il faut et il suffit que le r-centre  $\mathfrak G$  soit non vide et net dans  $\mathfrak F$ . L'équivalence  $\Sigma$  coı̈ncide alors avec l'équivalence principale à droite  $R_{\mathfrak G}$  définie dans  $\mathfrak F$  et on a l'isomorphisme  $I_1 \simeq \mathfrak F/R_{\mathfrak G}$ .

La première partie découle du fait que  $I_2$  est l'ensemble des automorphismes inverses de ceux de  $I_1$ .

Si  $I_1$  est un groupe, le r-centre  $\mathfrak G$  n'est pas vide et  $\mathfrak G$  est la classe-unité de l'équivalence  $\Sigma$ . Donc  $\mathfrak G$  est net dans  $\mathfrak F$ . Comme  $\Sigma$  est régulière et simplifiable, on a, d'après un théorème de P. Dubreil ([4], théorème 21),  $\Sigma = R_{\mathfrak G}$  et  $I_1 \simeq \mathfrak F/R_{\mathfrak G}$ .

Inversement, si  $\mathfrak G$  n'est pas vide,  $\mathfrak G$  est une classe  $\mod \Sigma$  et un sous-demigroupe de  $\mathfrak F$ . Donc l'élément e de  $I_1$  correspondant à cette classe est idem-

potent et par suite est élément-unité de  $I_1$ , car dans un semi-groupe un élément idempotent est toujours élément-unité. Si de plus  $\mathfrak{G}$  est net dans  $\mathfrak{F}$ , l'élément e est net dans  $I_1$  qui est alors un groupe.

**Théorème 4.** Tout demi-groupe T peut être plongé dans un demi-groupe réductif D tel que tout automorphisme de T soit induit sur T par un automorphisme intérieur de première catégorie de D.

Associons à T le demi-groupe  $T^*$  défini de la façon suivante: si T possède un élément-unité,  $T=T^*$ ; sinon,  $T^*$  s'obtient à partir de T en lui adjoignant un élément-unité. Désignons par e l'élément-unité de  $T^*$ . Le demi-groupe  $T^*$  est réductif et isomorphe au demi-groupe  $\Theta$  des translations à gauche de  $T^*$ . Soit A le groupe des automorphismes de  $T^*$ . Les demi-groupes A et  $\Theta$  sont des sous-demi-groupes du demi-groupe P des applications de  $T^*$  dans lui-même. Désignons par D le sous-demi-groupe de P engendré par A et  $\Theta$ . Le demi-groupe D est réductif, puisqu'il contient un élément-unité, l'automorphisme identique  $\varepsilon$ . Si  $\alpha \in A$  et  $\theta \in \Theta$ , il existe  $\theta' \in \Theta$  tel que l'on ait  $\theta \alpha = \alpha \theta'$ . En effet, si  $\theta$  est la translation à gauche correspondant à  $t \in T^*$ , si  $t = \alpha(t')$  et si  $\theta'$  est la translation à gauche correspondant à t', on a  $\theta \alpha(x) = t\alpha(x) = \alpha(t'x) = \alpha(t'x) = \alpha(t'x)$ .

Comme  $\varepsilon \in A \cap \Theta$ , il résulte de ce qui précède que tout élément de D est de la forme  $\alpha \theta$ . Dans le demi-groupe D, les éléments  $\alpha$  de A sont simplifiables, donc sont des complexes réducteurs de D. Ces éléments appartiennent de plus au r-intérieur de D. En effet, on a, si  $\delta \in D$ 

$$\alpha \cdot \delta = \alpha \, \delta \alpha^{-1} \cdot \alpha$$
,  $\delta \cdot \alpha = \alpha \cdot \alpha^{-1} \, \delta \alpha$ .

Identifions maintenant dans le demi-groupe D les éléments de  $\Theta$  avec les éléments correspondants de  $T^*$ . Les demi-groupes T et  $T^*$  sont plongés dans le demi-groupe réductif D. L'automorphisme  $\alpha$  de  $T^*$  est induit sur  $T^*$  par l'automorphisme intérieur  $\alpha_{\alpha}$  de première catégorie de D défini par

$$\alpha_{\alpha}(\delta) = \delta' \longleftrightarrow \alpha \delta = \delta' \alpha$$
.

Si  $T^*=T$ , le théorème est démontré; si  $T \subset T^*$ , le théorème découle du fait que tout automorphisme de T est induit sur T par un automorphisme de  $T^*$ .

§ 3. Relations de conjugaison et d'équiconjugaison. Ces relations, introduites dans les semi-groupes par R. Croisot ([3]) peuvent être aussi définies dans les demi-groupes réductifs.

Nous considérons toujours un demi-groupe réductif D dont le r-intérieur  $\mathfrak{F}$  n'est pas vide. Un complexe Y de D est dit conjugué à droite d'un complexe X, s'il existe  $H \in \mathfrak{F}$  tel que l'on ait  $\alpha_H(X) = Y$ . Nous avons alors  $\beta_H(Y) = X$ 

et X est dit conjugué à gauche de Y. Le r-normalisateur d'un complexe X est l'ensemble des éléments H de  $\mathfrak{F}$  tels que  $\alpha_H(X) = X$ . Nous le désignerons par  $\mathfrak{N}_X$ . Si le r-centre  $\mathfrak{G}$  n'est pas vide, on a  $\mathfrak{G} \subseteq \mathfrak{N}_X$ .

Nous appelons relation de conjugaison la relation suivante définie dans D et notée  $\mathfrak{C}$ :  $a\mathfrak{C}b \leftrightarrow b$  est conjugué à droite de a.

**Proposition 4.** La relation C est transitive.

Soient  $a \mathfrak{C} b$  et  $b \mathfrak{C} c$ . Il existe H,  $K \epsilon \mathfrak{F}$  tels que  $\alpha_H(a) = b$ ,  $\alpha_K(b) = c$ . D'où  $\alpha_{KH}(a) = \alpha_K \alpha_H(a) = c$ .

Pour  $a \in D$ , on a  $a \otimes a$  si et seulement si  $\mathfrak{N}_a \neq \emptyset$ . C'est immédiat. Donc

**Proposition 5.** La relation  $\mathbb{C}$  est une relation de préordre si et seulement si  $\mathfrak{N}_a \neq \emptyset$  pour tout  $a \in D$ .

C'est le cas en particulier lorsque le r-centre n'est pas vide.

**Théorème 5.** Pour que  $\mathfrak C$  soit une relation d'équivalence, il faut et il suffit que le r-normalisateur  $\mathfrak R_a$  de a soit non vide et net à gauche dans  $\mathfrak F$  pour tout  $a \in D$ .

Si  $\mathbb C$  est une relation d'équivalence,  $\mathbb C$  est réflexive et on a  $\mathfrak R_a \neq \emptyset$  pour tout  $a \in D$ . Si  $H \in \mathfrak F$  et si  $b = \alpha_H(a)$ , on a  $a \mathbb C b$  et  $b \mathbb C a$ . Il existe  $K \in \mathfrak F$  tel que  $a = \alpha_K(b)$ . D'où  $\alpha_{KH}(a) = \alpha_K \alpha_H(a) = \alpha_K(b) = a$ . Donc  $KH \in \mathfrak R_a$  qui est net à gauche.

Inversement, soit  $\mathfrak{N}_a \neq \emptyset$  et net à gauche pour tout  $a \in D$ . D'après la proposition 5, la relation  $\mathfrak{C}$  est réflexive et transitive. Il faut montrer qu'elle est symétrique. Soit  $a\mathfrak{C}b$ ; il existe H,  $K \in \mathfrak{F}$  tels que  $\alpha_H(a) = b$ , c'est-à-dire ha = bh pour tout  $h \in H$ , et  $KH \in \mathfrak{N}_a$ , c'est-à-dire kha = akh pour tout  $h \in H$  et  $k \in K$ . D'où kbh = akh et kb = ak pour tout  $k \in K$ . Donc  $\alpha_K(b) = a$  et  $b\mathfrak{C}a$ .

La relation  $\mathfrak C$  est une équivalence en particulier lorsque le r-centre  $\mathfrak G$  n'est pas vide et est net à gauche dans  $\mathfrak F$ .

La relation  $\varrho_X$  d'équiconjugaison à droite du complexe X de D est définie dans le r-intérieur  $\mathfrak F$  par

$$H \varrho_X K \leftrightarrow \alpha_H(X) = \alpha_K(X)$$
.

Cette relation  $\varrho_X$  est évidemment une équivalence.

**Théorème 6.** L'équivalence  $\varrho_X$  est régulière à gauche et simplifiable à gauche. Les classes de  $\mathfrak{F}$  mod  $\varrho_X$  correspondent biunivoquement aux différents complexes conjugués à droite de X.

Si  $H \equiv K(\varrho_X)$ , on a  $\alpha_H(X) = \alpha_K(X)$ . Si  $M \in \mathfrak{F}$ , on a alors  $\alpha_M \alpha_H(X) = \alpha_{MH}(X) = \alpha_M \alpha_K(X) = \alpha_{MK}(X)$  et  $MH \equiv MK(\varrho_X)$ .

Si  $MH \equiv MK(\varrho_X)$ , on a  $\alpha_{MH}(X) = \alpha_{MK}(X)$ . D'où  $\alpha_M \alpha_H(X) = \alpha_M \alpha_K(X)$ ,  $\alpha_H(X) = \alpha_K(X)$  et  $H \equiv K(\varrho_X)$ .

Au complexe Y conjugué à droite de X faisons correspondre la classe de  $\mathfrak F$ 

 $\operatorname{mod} \varrho_X$  constituée des éléments H de  $\mathfrak{F}$  tels que  $\alpha_H(X) = Y$ . Nous définissons ainsi une application biunivoque.

Théorème 7. S'il n'est pas vide, le r-normalisateur  $\mathfrak{N}_X$  du complexe X est un sous-demi-groupe unitaire et réversible de  $\mathfrak{F}$  et de  $\mathfrak{E}$ . De plus,  $\mathfrak{N}_X$  est fort et équirésiduel dans  $\mathfrak{F}$ ; c'est une classe mod  $\varrho_X$  et l'on a

$$\varrho_X \subseteq \mathfrak{N}_X R$$

où  $\mathfrak{N}_XR$  est l'équivalence principale à gauche associée à  $\mathfrak{N}_X$ . Si en outre  $\mathfrak{N}_X$  est net à gauche dans  $\mathfrak{F}$ , on a

$$\varrho_X = \mathfrak{n}_X R$$
.

Soient H,  $K \in \mathfrak{N}_X$ . De  $\alpha_H(X) = X$  et  $\alpha_K(X) = X$  suit  $\alpha_{HK}(X) = \alpha_H \alpha_K(X) = \alpha_H(X) = X$ . Done  $HK \in \mathfrak{N}_X$  et  $\mathfrak{N}_X$  est un sous-demi-groupe de  $\mathfrak{F}$ .

Si  $TH \in \mathfrak{N}_X$  avec  $T \in \mathfrak{F}$ , on a  $\alpha_{TH}(X) = X = \alpha_T \alpha_H(X) = \alpha_T(X)$ . Dono  $T \in \mathfrak{N}_X$ . Si  $HV \in \mathfrak{N}_X$  avec  $V \in \mathfrak{F}$ , on a  $\alpha_{HV}(X) = X = \alpha_H \alpha_V(X)$ , ce qui exige  $\alpha_V(X) = X$  et  $V \in \mathfrak{N}_X$ . Par conséquent,  $\mathfrak{N}_X$  est unitaire dans  $\mathfrak{F}$ , et aussi dans  $\mathfrak{E}$ , puisque  $\mathfrak{F}$  est unitaire dans  $\mathfrak{E}$  (théorème 1).

D'après le théorème 1, il existe  $H_1$ ,  $K_1 \epsilon \mathfrak{F}$  tels que  $HK = KH_1 = K_1H$ . Mais  $KH_1 = K_1H \epsilon \mathfrak{N}_X$ . D'où, puisque  $\mathfrak{N}_X$  est unitaire dans  $\mathfrak{F}$ ,  $H_1 \epsilon \mathfrak{N}_X$ ,  $K_1 \epsilon \mathfrak{N}_X$  et  $\mathfrak{N}_X$  est réversible.

Soit  $\mathfrak{N}_X : T = \emptyset$  avec  $T \in \mathfrak{F}$ . Si  $V \in \mathfrak{N}_X : T$ , on a  $VT \in \mathfrak{N}_X$ . Il existe  $V_1 \in \mathfrak{F}$  tel que  $VT = TV_1 \in \mathfrak{N}_X$  et  $V_1 \in \mathfrak{N}_X : T$ , ce qui est impossible. Donc  $\mathfrak{N}_X : T = \emptyset$ . On démontre de même l'inverse. Par conséquent,  $\mathfrak{N}_X$  est équirésiduel dans  $\mathfrak{F}$ .

Le r-normalisateur  $\mathfrak{N}_X$  est évidemment une classe mod  $\varrho_X$ . Comme  $\varrho_X$  est régulière à gauche et simplifiable à gauche, on a, d'après un théorème de P. Dubrell ([4], théorème 21),  $\varrho_X \subseteq \mathfrak{n}_X R$  et  $\mathfrak{N}_X$  est fort dans  $\mathfrak{F}$ . Si  $\mathfrak{N}_X$  est net à gauche, l'égalité  $\varrho_X = \mathfrak{n}_X R$  découle du même théorème.

### **BIBLIOGRAPHIE**

- [1] R. Croisot, Holomorphies d'un semi-groupe. C. R. Acad. Sci. Paris 227 (1948) 1134-1136.
- [2] R. Croisot, Autre généralisation de l'holomorphie dans un semi-groupe. C. R. Acad. Sci. Paris 227 (1948) 1194-1196.
- [3] R. Croisot, Automorphismes intérieurs d'un semi-groupe. Bull. Soc. Math. France 82 (1954) 161-194.
- [4] P. Dubreil, Contribution à la théorie des demi-groupes. Mém. Acad. Sci. Inst. France 63 (1941) 1-52.
- [5] P. Dubreil, Algèbre I. Deuxième édition, Gauthier-Villars, Paris 1954.
- [6] G. THIERRIN, Contribution à la théorie des équivalences dans les demi-groupes. Bull. Soc. Math. France 83 (1955) 103-159.