Démonstrations des lois algébriques utilisées en C2QL

Santiago Bautista

Juin 2017

Pour tout chiffrement c, on appellera c' le chiffrement qui agit sur une liste en appliquant c à chacun des éléments de la liste. Lorsqu'une défragmentation est effectuée, on supposera que le schéma relationnel du fragment de gauche s'appelle δ' .

Lois de projection

Projection et projection

$$\pi_{\delta_1} \circ \dots \circ \pi_{\delta_n} = \pi_{\delta_1 \cap \dots \cap \delta_n} \tag{1}$$

Projection et sélection

$$\pi_{\delta} \circ \sigma_p = \sigma_p \circ \pi_{\delta} \qquad \text{si dom}(p) \subset \delta \tag{2}$$

Projection et défragmentation (verticale)

En appelant δ_1 le schéma relationnel du premier argument et δ_2 le schéma relationnel du deuxième argument, on a :

$$\pi_{\delta} \circ \operatorname{defrag} = \operatorname{defrag} \circ (\pi_{\delta}, \pi_{\delta})$$
 si $\delta_1 \cap \delta_2 = \emptyset$ (3)

Projection et déchiffrement d'un attribut projeté ou non

$$\pi_{\delta} \circ \operatorname{decrypt}_{\alpha, c} \equiv \operatorname{decrypt}_{\alpha, c} \circ \pi_{\delta}$$
 (4)

Projection et déchiffrement d'un attribut non projeté

$$\pi_{\delta} \circ \operatorname{decrypt}_{\alpha,c} \equiv \pi_{\delta}$$
 si $\alpha \notin \delta$ (5)

Projection et jointure

En appelant δ_1 le schéma relationnel du premier argument et δ_2 le schéma relationnel du deuxième argument, on a :

$$\pi_{\delta} \circ \bowtie = \bowtie \circ (\pi_{\delta}, \pi_{\delta}) \qquad \qquad \operatorname{si} \delta_{1} \cap \delta_{2} \subset \delta \tag{6}$$

Projection et agrégation

$$\operatorname{group}_{\delta} \circ \pi_{\delta'} \equiv \pi_{\delta'} \circ \operatorname{group}_{\delta} \qquad \operatorname{si} \delta \subset \delta'$$
 (7)

Projection et réduction d'un attribut projeté ou non

$$fold_{\alpha,f,z} \circ \pi_{\delta} \equiv \pi_{\delta} \circ fold_{\alpha,f,z} \tag{8}$$

Projection et réduction d'un attribut non projeté

$$fold_{\alpha,f,z} \circ \pi_{\delta} \equiv \pi_{\delta} \qquad \qquad \text{si } \alpha \notin \delta \cup \{id\}$$
 (9)

Lois de sélection

Sélection et sélection

$$\sigma_{p_1} \circ \dots \circ \sigma_{p_n} \equiv \sigma_{p_1 \wedge \dots \wedge p_n} \tag{10}$$

Sélection et défragmentation

En appelant δ_1 le schéma relationnel du premier argument, et δ_2 le schéma relationnel du deuxième argument,

$$\sigma_p \circ \operatorname{defrag} \equiv \operatorname{defrag} \circ (\sigma_p, \operatorname{id})$$
 si $\operatorname{dom}(p) \subset \delta_1$ (11)

$$\sigma_p \circ \operatorname{defrag} \equiv \operatorname{defrag} \circ (\operatorname{id}, \sigma_p)$$
 si $\operatorname{dom}(p) \subset \delta_2$ (12)

Sélection et déchiffrement non sélectif

$$\sigma_p \circ \operatorname{decrypt}_{\alpha, c} = \operatorname{decrypt}_{\alpha, c} \circ \sigma_p \qquad \qquad \operatorname{si} \alpha \notin \operatorname{dom}(p)$$
 (13)

Sélection et déchiffrement d'un attribut sélectif

$$\sigma_p \circ \operatorname{decrypt}_{\alpha, c} = \operatorname{decrypt}_{\alpha, c} \circ \sigma_{c \Rightarrow p}$$
 si p est compatible avec c (14)

Sélection et jointure

Soit δ_1 le schéma relationnel du premier argument et δ_2 le schéma relationnel du deuxième argument.

$$\sigma_p \circ \bowtie = \bowtie \circ (\sigma_p, \mathrm{id})$$
 si $\mathrm{dom}(p) \subset \delta_1$ (15)

$$\sigma_p \circ \bowtie = \bowtie \circ (\mathrm{id}, \sigma_p)$$
 si $\mathrm{dom}(p) \subset \delta_2$ (16)

Sélection et agrégation

$$\operatorname{group}_{\delta} \circ \sigma_p \equiv \sigma_p \circ \operatorname{group}_{\delta} \qquad \operatorname{si} \operatorname{dom}(p) \subset \delta \tag{17}$$

Sélection et réduction

$$\sigma_p \circ \text{fold}_{\alpha,f,z} = \text{fold}_{\alpha,f,z} \circ \sigma_p \qquad \qquad \text{si } \alpha \notin \text{dom}(p)$$
 (18)

Lois de fragmentation

Fragmentation et défragmentation

$$\operatorname{defrag} \circ \operatorname{frag}_{\delta} = \operatorname{id} \tag{19}$$

Fragmentation et chiffrement

$$\operatorname{frag}_{\delta} \circ \operatorname{crypt}_{\alpha, c} \equiv (\operatorname{crypt}_{\alpha, c}, \operatorname{id}) \circ \operatorname{frag}_{\delta} \qquad \qquad \operatorname{si} \alpha \in \delta$$
 (20)

$$\operatorname{frag}_{\delta} \circ \operatorname{crypt}_{\alpha, c} \equiv (\operatorname{id}, \operatorname{crypt}_{\alpha, c}) \circ \operatorname{frag}_{\delta} \qquad \qquad \operatorname{si} \ \alpha \notin \delta$$
 (21)

Fragmentation et déchiffrement

$$\operatorname{frag}_{\delta} \circ \operatorname{decrypt}_{\alpha, c} \equiv (\operatorname{decrypt}_{\alpha, c}, \operatorname{id}) \circ \operatorname{frag}_{\delta} \qquad \qquad \operatorname{si} \ \alpha \in \delta$$
 (22)

$$\operatorname{frag}_{\delta} \circ \operatorname{decrypt}_{\alpha, c} \equiv (\operatorname{id}, \operatorname{decrypt}_{\alpha, c}) \circ \operatorname{frag}_{\delta} \qquad \qquad \operatorname{si} \ \alpha \notin \delta$$
 (23)

Lois de défragmentation

Défragmentation et chiffrement

Soit δ_1 le schéma relationnel du premier argument et δ_2 le schéma relationnel du deuxième argument.

$$\operatorname{defrag} \circ (\operatorname{crypt}_{\alpha, c}, \operatorname{id}) \equiv \operatorname{crypt}_{\alpha, c} \circ \operatorname{defrag} \qquad \operatorname{si} \alpha \in \delta_1$$
 (24)

$$\operatorname{defrag} \circ (\operatorname{id}, \operatorname{crypt}_{\alpha, \mathbf{c}}) \equiv \operatorname{crypt}_{\alpha, \mathbf{c}} \circ \operatorname{defrag} \qquad \qquad \operatorname{si} \ \alpha \in \delta_2$$
 (25)

Défragmentation et déchiffrement

Soit δ_1 le schéma relationnel du premier argument et δ_2 le schéma relationnel du deuxième argument.

$$\operatorname{decrypt}_{\alpha, \mathbf{c}} \circ \operatorname{defrag} \equiv \operatorname{defrag} \circ (\operatorname{decrypt}_{\alpha, \mathbf{c}}, \operatorname{id}) \qquad \qquad \operatorname{si} \ \alpha \in \delta_1$$
 (26)

$$\operatorname{decrypt}_{\alpha, c} \circ \operatorname{defrag} \equiv \operatorname{defrag} \circ (\operatorname{id}, \operatorname{decrypt}_{\alpha, c}) \qquad \qquad \operatorname{si} \ \alpha \in \delta_2$$
 (27)

Défragmentation et jointure

On appelle, $\delta_1, \delta_2, \delta_3, \dots$ les schémas relationnels respectifs du premier, deuxième et troisième argument.

$$\bowtie \circ (\text{defrag}, \text{id}) \equiv \text{defrag} \circ (\text{id}, \bowtie) \qquad \qquad \text{si } \delta_1 \cap (\delta_2 \cup \delta_3) = \emptyset$$
 (28)

$$\bowtie \circ (\mathrm{id}, \mathrm{defrag}) \equiv \mathrm{defrag} \circ (\bowtie, \mathrm{id}) \qquad \qquad \mathrm{si} \ \delta_3 \cap (\delta_1 \cup \delta_2) = \emptyset$$
 (29)

Défragmentation et agrégation

Soit δ_1 le schéma relationnel du premier argument et δ_2 le schéma relationnel du deuxième argument.

$$\operatorname{group}_{\delta} \circ \operatorname{defrag} \equiv \operatorname{defrag} \circ (\operatorname{send} \circ \operatorname{group}_{\delta}, \operatorname{receiveAndGroup})$$
 Si $\delta \subset \delta_1$ (30)

$$\operatorname{group}_{\delta} \circ \operatorname{defrag} \equiv \operatorname{defrag} \circ (\operatorname{receiveAndGroup}, \operatorname{send} \circ \operatorname{group}_{\delta})$$
 Si $\delta \subset \delta_2$ (31)

Défragmentation et réduction

Soit δ_1 le schéma relationnel du premier argument et δ_2 le schéma relationnel du deuxième argument.

$$fold_{\alpha,f,z} \circ defrag = defrag \circ (fold_{\alpha,f,z}, id) \qquad si \ \alpha \in \delta_1$$
 (32)

$$fold_{\alpha,f,z} \circ defrag = defrag \circ (id, fold_{\alpha,f,z}) \qquad si \ \alpha \in \delta_2$$
 (33)

Lois de chiffrement

Chiffrement et chiffrement

$$\operatorname{crypt}_{\alpha, \mathbf{c}} \circ \operatorname{crypt}_{\beta, \mathbf{s}} \equiv \operatorname{crypt}_{\beta, \mathbf{s}} \circ \operatorname{crypt}_{\alpha, \mathbf{c}} \qquad \operatorname{si} \alpha \neq \beta$$
 (34)

Chiffrement et déchiffrement

$$id \equiv \operatorname{decrypt}_{\alpha, c} \circ \operatorname{crypt}_{\alpha, c} \tag{35}$$

Lois de déchiffrement

Déchiffrement et déchiffrement

$$\operatorname{decrypt}_{\alpha, \mathbf{c}} \circ \operatorname{decrypt}_{\beta, \mathbf{s}} \equiv \operatorname{decrypt}_{\beta, \mathbf{s}} \circ \operatorname{decrypt}_{\alpha, \mathbf{c}} \qquad \operatorname{si} \alpha \neq \beta$$
 (36)

Déchiffrement et jointure

Soit δ_1 le schéma relationnel du premier argument et δ_2 le schéma relationnel du deuxième argument.

En appelant (P) la propriété « Soit c est injectif, soit $\alpha \notin \delta_1 \cap \delta_2$ »,

$$\operatorname{decrypt}_{\alpha, \mathbf{c}} \circ \bowtie \equiv \bowtie \circ (\operatorname{decrypt}_{\alpha, \mathbf{c}}, \operatorname{id}) \qquad \operatorname{si} \alpha \in \delta_1 \text{ et } (P)$$
 (37)

$$\operatorname{decrypt}_{\alpha, c} \circ \bowtie \equiv \bowtie \circ (\operatorname{id}, \operatorname{decrypt}_{\alpha, c}) \qquad \operatorname{si} \alpha \in \delta_2 \text{ et } (P)$$
(38)

Déchiffrement et agrégation

$$\operatorname{group}_{\delta} \circ \operatorname{decrypt}_{\alpha, c} \equiv \operatorname{decrypt}_{\alpha, c}, \circ \operatorname{group}_{\delta}$$
 Si $\alpha \notin \delta$ (39)

$$\operatorname{group}_{\delta} \circ \operatorname{decrypt}_{\alpha, c} \equiv \operatorname{decrypt}_{\alpha, c} \circ \operatorname{group}_{\delta}$$
 Si $\alpha \in \delta$ et c est compatible avec l'égalité (40)

Déchiffrement et réduction

Soit δ_1 le schéma relationnel du premier argument et δ_2 le schéma relationnel du deuxième argument.

$$\operatorname{fold}_{\alpha,f,z} \circ \operatorname{decrypt}_{\beta,\mathsf{c}} = \operatorname{decrypt}_{\beta,\mathsf{c}} \circ \operatorname{fold}_{\alpha,f,z} \qquad \qquad \operatorname{si} \ \alpha \neq \beta \qquad (41)$$

$$\operatorname{fold}_{\alpha,f,z} \circ \operatorname{decrypt}_{\alpha,c} = \operatorname{decrypt}_{\alpha,c} \circ \operatorname{fold}_{\alpha,c \Rightarrow f,c \Rightarrow z}$$
 si **c** est compatible avec f (42)

Lois de jointure

Jointure et jointure

$$\bowtie \circ(\bowtie, \mathrm{id}) \equiv \bowtie \circ(\mathrm{id}, \bowtie) \tag{43}$$

Jointure et agrégation

Soit δ_1 le schéma relationnel du premier argument et δ_2 le schéma relationnel du deuxième argument.

$$\operatorname{group}_{\delta} \circ \bowtie \equiv \bowtie \circ (\operatorname{group}_{\delta}, \operatorname{group}_{\delta}) \qquad \operatorname{si} \delta = \delta_{1} \cap \delta_{2}$$
 (44)

Jointure et réduction

Soit δ_1 le schéma relationnel du premier argument et δ_2 le schéma relationnel du deuxième argument.

$$\operatorname{fold}_{\alpha,f,z} \circ \bowtie = \bowtie \circ (\operatorname{fold}_{\alpha,f,z},\operatorname{id}) \qquad \operatorname{si} \alpha \in \delta_1 \setminus \delta_2 \qquad (45)$$

$$fold_{\alpha,f,z} \circ \bowtie = \bowtie \circ (id, fold_{\alpha,f,z})$$
 si $\alpha \in \delta_2 \setminus \delta_1$ (46)

$$\operatorname{fold}_{\alpha,f,z} \circ \bowtie = \bowtie \circ (\operatorname{fold}_{\alpha,f,z}, \operatorname{fold}_{\alpha,f,z}) \qquad \qquad \operatorname{si} \operatorname{red}_{\alpha,f,z,\bullet} \text{ est injective} \qquad (47)$$

Lois d'agrégation

Agrégation et agrégation

$$group$$
 ne commute pas avec lui-même (48)

Agrégation et réduction

$$fold_{\alpha,f,z} \circ group_{\delta} = group_{\delta} \circ fold_{\alpha,f,z} \qquad si \ red_{\alpha,f,z,\bullet} \ est \ injective \ et \ \alpha \in \delta \qquad (49)$$

Lois de réduction Réduction et réduction

$$fold_{\alpha,f,z} \circ fold_{\beta,g,z'} = fold_{\beta,g,z'} \circ fold_{\alpha,f,z} \qquad si \ \alpha \neq \beta$$
 (50)