

RCS-iteration の一つの定義

神戸大・自然科学研究科 古田 泰之  
 (Yasuyuki Koda)

定義其壹.  $\varepsilon \in O_n$  とする.  $\langle P_\alpha \mid \alpha \leq \varepsilon \rangle, \langle \dot{Q}_\alpha \mid \alpha < \varepsilon \rangle$  が, RCS-iteration で  
 あるとは, 次の条件 (i)-(iii) をみたすことである.

- (i)  $\forall \alpha < \varepsilon (\dot{Q}_\alpha \text{ は } P_\alpha\text{-name for a p.o.} \wedge \dot{Q}_\alpha \text{ は full})$
- (ii)  $\alpha \leq \varepsilon$  に対し,

$$P_\alpha = \{ p \subseteq \text{Cond}^\alpha \mid \phi \in p \wedge p \text{ は可算} \\
 \wedge \forall \beta < \alpha [ p \upharpoonright \beta \in P_\beta \wedge p \upharpoonright \beta \Vdash \exists \dot{q} \in \dot{Q}_\beta (\dot{q} \text{ は } p \upharpoonright \beta \text{ の下界}) ] \}$$

ただし,  $p \upharpoonright \beta \equiv \{ \tau \upharpoonright \beta \mid \tau \in p \}$ ,  $p \upharpoonright \beta \Vdash \langle \tau \upharpoonright \beta, \nu \upharpoonright \beta \rangle \mid \tau \in p \}$  と定める. また,  
 $\text{Cond}^\alpha, \tau \upharpoonright \beta, \tau \upharpoonright \beta \Vdash$  は後で定義する.

- (iii)  $\alpha \leq \varepsilon, p_1, p_2 \in P_\alpha$  に対し,

$$p_1 \leq p_2 \text{ in } P_\alpha \text{ iff } \forall \beta < \alpha (p_1 \upharpoonright \beta \leq p_2 \upharpoonright \beta \text{ in } P_\beta) \\
 \wedge \forall \beta < \alpha [ p_1 \upharpoonright \beta \Vdash \forall \dot{q} \in \dot{Q}_\beta (\dot{q} \text{ は } p_1 \upharpoonright \beta \text{ の下界} \\
 \rightarrow \dot{q} \text{ は } p_2 \upharpoonright \beta \text{ の下界}) ]$$

$\alpha \leq \varepsilon$  についての帰納法により,  $\leq$  が擬順序であることがわかる.

定義其貳.  $\alpha \leq \varepsilon$  に対し,  $P_{<\alpha} = \bigcup_{\beta < \alpha} P_\beta$  とし,  $K_\alpha = |P_{<\alpha}|$  とする.  $\gamma < K_\alpha^+$   
 についての帰納法で,  $\text{Cond}^\alpha(\gamma), \text{Cond}_\eta^\alpha(\gamma)$  ( $0 < \eta < \alpha$ ) と定める.

(a)  $\gamma = 0$  のとき.

$$\text{Cond}^\alpha(0) = \{\emptyset\} \cup \{\langle 0, \langle \zeta, \xi \rangle \rangle \mid \zeta < \alpha \wedge \xi \in \text{dom}(\dot{Q}_\zeta)\}$$

$$\text{Cond}_\eta^\alpha(0) = \{\langle 0, \langle \zeta, \xi \rangle \rangle \mid \eta \leq \zeta < \alpha \wedge \xi \in \text{dom}(\dot{Q}_\zeta)\} \quad (0 < \eta < \alpha)$$

よって,  $\text{Cond}_\eta^\alpha(0) = \{\langle 0, \langle \zeta, \xi \rangle \rangle \in \text{Cond}^\alpha(0) \mid \eta \leq \zeta\}$  である.

(b)  $\gamma > 0$  のとき.

$$\text{Cond}^\alpha(\gamma) = \{\langle \zeta, f \rangle \mid 0 < \zeta < \alpha \wedge f \text{ は関数} \wedge \text{dom}(f) \subseteq P_\zeta$$

$\wedge \text{dom}(f) \text{ は } P_\zeta \text{ の antichain (= } \emptyset \neq \tau \in \dot{R} \text{ ない)}\}$

$\wedge \forall p \in \text{dom}(f) \exists \gamma' < \gamma (f(p) \in \text{Cond}_{\gamma'}^\alpha(\gamma'))\}$

$$\text{Cond}_\eta^\alpha(\gamma) = \{\langle \zeta, f \rangle \in \text{Cond}^\alpha(\gamma) \mid \eta \leq \zeta\} \quad (0 < \eta < \alpha)$$

よって,

このようにして,  $\text{Cond}^\alpha(\gamma)$ ,  $\text{Cond}_\eta^\alpha(\gamma)$  ( $0 < \eta < \alpha$ ),  $\gamma < \kappa_\alpha^+$  が定まった.

そこで,

$$\text{Cond}^\alpha = \bigcup_{\gamma < \kappa_\alpha^+} \text{Cond}^\alpha(\gamma)$$

$$\text{Cond}_\eta^\alpha = \bigcup_{\gamma < \kappa_\alpha^+} \text{Cond}_\eta^\alpha(\gamma) \quad (0 < \eta < \alpha)$$

よって,  $\tau \in \text{Cond}^\alpha$  には  $\tau \in \text{Cond}^\alpha(\gamma)$  となる  $\gamma$  が存在する.

$$\text{depth}(\tau) = \text{the least } \gamma < \kappa_\alpha^+ \text{ s.t. } \tau \in \text{Cond}^\alpha(\gamma)$$

よって定まる.

補題.  $\beta < \alpha \leq \varepsilon$  である. 明らかに  $\kappa_\beta \leq \kappa_\alpha$  である.  $\gamma < \kappa_\beta^+$  には  $\gamma < \kappa_\alpha^+$  である.

$$\text{Cond}^\beta(\gamma) \subseteq \text{Cond}^\alpha(\gamma) \wedge \forall \eta < \beta (\eta \neq 0 \rightarrow \text{Cond}_\eta^\beta(\gamma) \subseteq \text{Cond}_\eta^\alpha(\gamma))$$

従って,  $\text{Cond}^\beta \subseteq \text{Cond}^\alpha \wedge \forall \eta < \beta (\eta \neq 0 \rightarrow \text{Cond}_\eta^\beta \subseteq \text{Cond}_\eta^\alpha)$  である.

定義其外.  $\alpha \leq \varepsilon$ ,  $\tau \in \text{Cond}^\alpha$ ,  $\gamma = \text{depth}(\tau) \neq 0$ .

(1)  $\eta \leq \varepsilon$  に対して  $\tau \upharpoonright \eta$  を定める. まず.  $\gamma = 0$  のとき.

$$\phi \upharpoonright \eta = \phi$$

$$\langle 0, \langle \zeta, \dot{\delta} \rangle \rangle \upharpoonright \eta = \begin{cases} \phi & \text{if } \eta \leq \zeta \\ \langle 0, \langle \zeta, \dot{\delta} \rangle \rangle & \text{if } \zeta < \eta \leq \varepsilon \end{cases}$$

よして.  $\gamma > 0$  のとき.

$$\langle \zeta, f \rangle \upharpoonright \eta = \begin{cases} \phi & \text{if } \eta \leq \zeta \\ \langle \zeta, f \rangle & \text{if } \zeta < \eta \leq \varepsilon \end{cases}$$

よする.  $\zeta = \tau$  ならば.  $\text{dom}(g) = \{p \in \text{dom}(f) \mid f(p) \upharpoonright \eta \neq \phi\}$  なる関数で.

$p \in \text{dom}(g)$  に対しては.  $g(p) = f(p) \upharpoonright \eta$  である.

(2)  $\eta < \varepsilon$  に対して  $\tau \upharpoonright \eta$  を定める. まず.  $\gamma = 0$  のとき.

$$\phi \upharpoonright \eta = \dot{1}_\eta$$

$$\langle 0, \langle \zeta, \dot{\delta} \rangle \rangle \upharpoonright \eta = \begin{cases} \dot{\delta} & \text{if } \eta = \zeta \\ \dot{1}_\eta & \text{if } \eta \neq \zeta \end{cases}$$

よする.  $\gamma > 0$  のとき. まず.  $\tau = \langle \zeta, f \rangle$  として.  $\eta < \zeta$  に対しては.

$$\langle \zeta, f \rangle \upharpoonright \eta = \dot{1}_\eta$$

よする.  $\zeta \leq \eta < \varepsilon$  のとき.

$$\begin{aligned} \langle \zeta, f \rangle \upharpoonright \eta &= \bigcup_{p \in X} \{ \langle \sigma, r \rangle \in \text{dom}(f(p) \upharpoonright \eta) \times P_\eta \mid r \leq p \wedge r \Vdash_\eta " \sigma \in f(p) \upharpoonright \eta " \} \\ &\quad \cup \{ \langle \sigma, r \rangle \in \text{dom}(\dot{1}_\eta) \times P_\eta \mid \forall p \in X (r \perp p) \wedge r \Vdash_\eta " \sigma \in \dot{1}_\eta " \} \end{aligned}$$

よする.  $\zeta = \tau$ .  $X = \text{dom}(f) \cap P_\eta$  である.

$\tau \upharpoonright \eta$  や  $\tau \upharpoonright \eta \upharpoonright \gamma$  の性質を列挙する。証明はしるし。

補題.  $\alpha \leq \eta \leq \varepsilon \wedge \tau \in \text{Cond}^\alpha \rightarrow \tau \upharpoonright \eta = \tau$

補題.  $\eta \leq \beta < \alpha \leq \varepsilon \wedge \beta \neq 0 \wedge \tau \in \text{Cond}_\beta^\alpha \rightarrow \tau \upharpoonright \eta = \emptyset$

補題.  $0 < \beta < \alpha \leq \varepsilon \wedge \exists \gamma \geq \beta. \gamma < \kappa_\alpha^+$  に於て.

$\forall \eta < \alpha \forall \tau [\eta \neq 0 \wedge \tau \in \text{Cond}_\eta^\alpha(\gamma) \rightarrow \tau \upharpoonright \beta = \emptyset \vee \exists \delta < \kappa_\beta^+ (\delta \leq \gamma \wedge \tau \upharpoonright \beta \in \text{Cond}_\eta^\beta(\delta))]$

補題.  $\beta < \alpha \leq \varepsilon \wedge \exists \gamma \geq \beta. \tau \in \text{Cond}^\alpha$  に於て.

$\tau \upharpoonright \beta \in \text{Cond}^\beta \wedge \text{depth}(\tau \upharpoonright \beta) \leq \text{depth}(\tau)$

補題.  $\alpha \leq \varepsilon \wedge \tau \in \text{Cond}^\alpha \wedge \eta \leq \xi \leq \varepsilon \rightarrow \tau \upharpoonright \eta = (\tau \upharpoonright \xi) \upharpoonright \eta$

補題.  $\alpha \leq \varepsilon \wedge \eta < \varepsilon \wedge \tau \in \text{Cond}^\alpha \rightarrow \tau \upharpoonright \eta \upharpoonright \gamma$  は  $P_\eta$ -name

補題.  $\eta < \beta \leq \alpha \leq \varepsilon \wedge \tau \in \text{Cond}^\alpha \wedge \tau \upharpoonright \beta = \emptyset \rightarrow \tau \upharpoonright \eta \upharpoonright \gamma = \dot{1}_\eta$

補題.  $\alpha \leq \eta < \varepsilon \wedge \tau \in \text{Cond}^\alpha \rightarrow \forall s \in P_\eta (s \Vdash_\eta \text{"}\tau \upharpoonright \eta \upharpoonright \gamma = \dot{1}_\eta\text{"})$

$P_\alpha$  ( $\alpha \leq \varepsilon$ ) の性質を列挙する。証明はしるゝ。

補題  $\alpha \leq \varepsilon$  とする。これは  $P_\alpha$  の最大元である。また、 $P_0$ -11444)。

補題  $\beta \leq \alpha \leq \varepsilon \rightarrow P_\beta \subseteq P_\alpha$

補題  $\beta \leq \alpha \leq \varepsilon$ ,  $p_1, p_2 \in P_\beta$  とする。

$$(1) \quad p_1 \leq p_2 \text{ in } P_\beta \quad \text{iff} \quad p_1 \leq p_2 \text{ in } P_\alpha$$

$$(2) \quad p_1 \perp p_2 \text{ in } P_\beta \quad \text{iff} \quad p_1 \perp p_2 \text{ in } P_\alpha$$

補題  $\alpha \leq \varepsilon$ ,  $p_1, p_2 \in P_\alpha$ ,  $p_1 \leq p_2$  とする。

$$p_1 \cup p_2 \in P_\alpha \wedge p_1 \cup p_2 \leq p_1 \leq p_1 \cup p_2$$

補題  $\beta \leq \alpha \leq \varepsilon$ ,  $p_1 \in P_\beta$ ,  $p_2 \in P_\alpha$ ,  $p_1 \leq p_1 \beta$  in  $P_\beta$  とする。このとき、

$$p_1 \cup p_2 \in P_\alpha \wedge p_1 \cup p_2 \leq p_1, p_2 \text{ in } P_\alpha$$

補題  $\beta \leq \alpha \leq \varepsilon$  とする。  $p_1 \in P_\beta$ ,  $p_2 \in P_\alpha$  とする。

$$p_1 \perp p_2 \beta \text{ in } P_\beta \quad \text{iff} \quad p_1 \perp p_2 \text{ in } P_\alpha$$

補題  $\beta \leq \alpha \leq \varepsilon \rightarrow P_\beta \triangleleft P_\alpha$ , i.e.,  $\text{id}: P_\beta \rightarrow P_\alpha$  is complete embedding

以上のことから、 $\tau \Vdash \eta$  について、次のことがわかる。

補題  $\alpha \leq \varepsilon$ ,  $\tau \in \text{Cond}^\alpha$ ,  $\text{depth}(\tau) > 0$ ,  $\tau = \langle \zeta, f \rangle$   $0 < \zeta \leq \eta < \varepsilon$ ,  $\zeta < \alpha$  に対して

$$(1) \tau \Vdash \eta = \bigcup_{p \in \text{dom}(f)} \{ \langle \sigma, r \rangle \in \text{dom}(f(p) \Vdash \eta) \times P_\eta \mid r \leq p \wedge r \Vdash \eta \text{ " } \sigma \in f(p) \Vdash \eta \text{ " } \}$$

$$\cup \{ \langle \sigma, r \rangle \in \text{dom}(\dot{1}_\eta) \times P_\eta \mid \forall p \in \text{dom}(f) (r \perp p) \wedge r \Vdash \eta \text{ " } \sigma \in \dot{1}_\eta \text{ " } \}$$

$$(2) p \in \text{dom}(f) \rightarrow p \Vdash \eta \text{ " } \tau \Vdash \eta = f(p) \Vdash \eta \text{ " }$$

$$(3) r \in P_\eta \wedge \forall p \in \text{dom}(f) (r \perp p) \rightarrow r \Vdash \eta \text{ " } \tau \Vdash \eta = \dot{1}_\eta \text{ " }$$

補題  $\alpha \leq \varepsilon \wedge \tau \in \text{Cond}^\alpha \rightarrow \forall \eta < \varepsilon (\mathbb{1} \Vdash \eta \text{ " } \tau \Vdash \eta \in \dot{Q}_\eta \text{ "})$ .  $\tau \leq \tau$ ,  $\mathbb{1} = \dot{1}_\eta$ .

補題  $\eta < \beta \leq \alpha \leq \varepsilon \wedge \tau \in \text{Cond}^\alpha \rightarrow \mathbb{1} \Vdash \eta \text{ " } \tau \Vdash \eta = (\tau \Vdash \beta) \Vdash \eta \text{ " }$

$P_\alpha$  ( $\alpha \leq \varepsilon$ ) に対しては、さらに、次のことがいえる。

補題  $\alpha \leq \varepsilon \wedge \tau \in \text{Cond}^\alpha \rightarrow \dot{1}_\alpha, \tau \in P_\alpha$

補題  $0 < \beta \leq \eta \leq \alpha \leq \varepsilon \wedge \tau \in \text{Cond}_\beta^\alpha \wedge p \in P_\beta \rightarrow p \cup \tau \Vdash \eta \in P_\eta$

補題  $\beta < \varepsilon$  に対して、

$$P_{\beta+1} = \{ p \in \text{Cond}^{\beta+1} \mid \dot{1}_\beta \in p \wedge p \text{ は可算} \wedge p \Vdash \beta \in P_\beta \wedge p \Vdash \beta \Vdash \beta \text{ " } \exists \xi \in \dot{Q}_\beta (\xi \text{ は } p \Vdash \beta \text{ の下界)} \text{ " } \}$$

であらう。さらに、 $p_1, p_2 \in P_{\beta+1}$  に対して、

$$p_1 \leq p_2 \text{ in } P_{\beta+1} \text{ iff } p_1 \upharpoonright \beta \leq p_2 \upharpoonright \beta \text{ in } P_\beta$$

$$\wedge p_1 \upharpoonright \beta \Vdash_p \forall \dot{c} \in \dot{Q}_\beta (\dot{c} \text{ is } p_1 \upharpoonright \beta \text{ 's lower bound} \rightarrow \dot{c} \text{ is } p_2 \upharpoonright \beta \text{ 's lower bound})"$$

補題  $\beta < \varepsilon$  のとき,  $\{p \cup \langle 0, \langle \beta, \dot{c} \rangle \rangle \mid p \in P_\beta \wedge \dot{c} \in \text{dom}(\dot{Q}) \wedge p \Vdash_p \dot{c} \in \dot{Q}\}$  は  $P_{\beta+1}$

の dense subset  $\tau$  がある. 従って  $\tau$ ,  $i: P_\beta * \dot{Q}_\beta \rightarrow P_{\beta+1}$  は

$$i(p, \dot{c}) = p \cup \langle 0, \langle \beta, \dot{c} \rangle \rangle$$

で定められる. これは dense embedding  $\tau$  がある.

定義  $\alpha \leq \varepsilon$ ,  $p_1, p_2 \in P_\alpha$ ,  $\tau_1, \tau_2 \in \text{Cond}^\alpha$  とする.

$$(1) p_1 \sim p_2 \text{ in } P_\alpha \text{ iff } p_1 \leq p_2 \leq p_1 \text{ in } P_\alpha$$

$$(2) \tau_1 \sim \tau_2 \text{ in } \text{Cond}^\alpha \text{ iff } \forall \eta < \alpha (\mathbb{1} \Vdash_\eta \tau_1 \restriction \eta = \tau_2 \restriction \eta)$$

これは同値関係である.

定義  $\alpha \leq \varepsilon$ ,  $x, y \in P_\alpha$  とする.

$$x \sim y \text{ in } P(P_\alpha)$$

$$\text{iff } \forall p \in x \exists p' \in y (p \sim p') \wedge \forall p' \in y \exists p \in x (p' \sim p)$$

これは同値関係である.

次のことが容易にわかる.

補題  $\beta \leq \alpha \leq \varepsilon$ ,  $\tau_1, \tau_2 \in \text{Cond}^\alpha$  とする。

$$\tau_1 \sim \tau_2 \text{ in } \text{Cond}^\alpha \rightarrow \tau_1/\beta \sim \tau_2/\beta \text{ in } \text{Cond}^\beta$$

補題  $\alpha \leq \varepsilon$ ,  $P_1, P_2 \in P_\alpha$  とする。  $\forall \tau_1 \in P_1, \exists \tau_2 \in P_2 (\tau_1 \sim \tau_2)$  が成り立つ。

$P_2 \leq P_1$  である。 故に、  $\forall \tau_1 \in P_1, \exists \tau_2 \in P_2 (\tau_1 \sim \tau_2) \wedge \forall \tau_2 \in P_2, \exists \tau_1 \in P_1 (\tau_2 \sim \tau_1)$  が成り立つ。  $P_1 \sim P_2$  である。

補題  $0 < \beta < \alpha \leq \varepsilon$ ,  $\tau, \sigma \in \text{Cond}^\alpha$ ,  $\tau = \langle \beta, f \rangle$ ,  $\sigma = \langle \beta, g \rangle$  とする。

$$\text{dom}(f) \sim \text{dom}(g) \wedge \forall p \in \text{dom}(f) \forall p' \in \text{dom}(g) (p \sim p' \rightarrow f(p) \sim g(p')) \rightarrow \tau \sim \sigma$$

補題  $0 < \eta < \alpha$ ,  $\tau \in \text{Cond}^\alpha$  とし、関数  $f \in$ 、  $\text{dom}(f) = \{\phi\}$ ,  $f(\phi) \sim \tau$ ,  $f(\phi) \in \text{Cond}^\eta$  なるものとする。 このとき、  $\langle \eta, f \rangle \in \text{Cond}^\alpha$  であるが、  $\tau \sim \langle \eta, f \rangle$  in  $\text{Cond}^\alpha$  が成り立つ。

補題  $\alpha \leq \varepsilon$ ,  $P = \{\tau_n \mid n < \omega\} \in P_\alpha$  とし、各  $n < \omega$  に対し、  $\sigma_n \in \text{Cond}^\alpha$  が  $\tau_n \sim \sigma_n$  であるものとする。  $P' = \{\phi\} \cup \{\sigma_n \mid n < \omega\} \in P_\alpha$ ,  $P \sim P'$  である。

ここに、Schwarz は定義する。

定義  $\delta \leq \varepsilon$ ,  $\alpha \leq \varepsilon - \delta$  とする。  $\langle \|\delta, \delta + \beta\| \mid \beta \leq \alpha \rangle$ ,  $\langle e_\beta^\delta \mid \beta \leq \alpha \rangle$ ,



$\langle \dot{R}_\beta^\delta \mid \beta \leq \alpha \rangle, \langle \dot{S}_\beta^\delta \mid \beta < \alpha \rangle$  が次の条件をみたすように、これらに RCS-iteration の  $(\alpha$  までの) Schwanz  $\tau$  がある。

(1)  $\Pi(\delta, \delta + \beta) : \text{Cond}^{\delta + \beta} \rightarrow V^{\mathbb{P}_\delta}$   $\tau$  あり、 $\tau \in \text{Cond}^{\delta + \beta}$  に対し、

$\Pi(\delta, \delta + \beta)(\tau) \in \tau \mid \Pi(\delta, \delta + \beta) \neq \emptyset$  である。

(a)  $\phi \mid \Pi(\delta, \delta + \beta) = \check{\phi}$

(b)  $\tau = \langle 0, \langle \zeta, \dot{i} \rangle \rangle, \zeta < \delta, \dot{i} \in \text{dom}(\dot{Q}_\zeta)$  のとき、

$$\tau \mid \Pi(\delta, \delta + \beta) = \check{\phi}$$

(c)  $\tau = \langle 0, \langle \delta + \zeta, \dot{i} \rangle \rangle, \zeta < \beta, \dot{i} \in \text{dom}(\dot{Q}_{\delta + \zeta})$  のとき、

$$\tau \mid \Pi(\delta, \delta + \beta) = \text{op}(\check{0}, \text{op}(\check{\zeta}, (e_\zeta^\delta(\dot{i}))_{\mathbb{P}_\zeta}))$$

(d)  $\tau = \langle \zeta, f \rangle, 0 < \zeta < \delta + \beta, \tau \in \text{Cond}^{\delta + \beta}$  のとき、

$$\tau \mid \Pi(\delta, \delta + \beta) = \bigcup_{p \in \text{dom}(f)} \{ \langle \sigma, r \rangle \in \text{dom}(f(p) \mid \Pi(\delta, \delta + \beta)) \times \mathbb{P}_\delta \mid r \leq p$$

$$\wedge r \Vdash_\delta \text{“} \sigma \in f(p) \mid \Pi(\delta, \delta + \beta) \text{”} \}$$

(e)  $\tau = \langle \delta + \zeta, f \rangle, 0 < \zeta < \beta$  のとき、

$$\tau \mid \Pi(\delta, \delta + \beta) = \text{op}(\check{\zeta}, \dot{t}_f)$$

$\tau = \tau$

$$\dot{t}_f = \{ \langle \text{op}(p \mid \Pi(\delta, \delta + \zeta), f(p) \mid \Pi(\delta, \delta + \beta)), p \mid \delta \rangle \mid p \in \text{dom}(f) \}$$

(2)  $\dot{R}_\beta^\delta$  は  $\mathbb{P}_\delta$ -name for a p.o.

(3)  $\{ \langle p \mid \Pi(\delta, \delta + \beta) \mid p \mid \delta \rangle \mid p \in \mathbb{P}_{\delta + \beta} \} \subseteq \dot{R}_\beta^\delta$

$$\tau = \tau, p \mid \Pi(\delta, \delta + \beta) = \{ \langle \tau \mid \Pi(\delta, \delta + \beta) \mid p \mid \delta \rangle \mid \tau \in p \}$$

(4)  $e_\beta^\delta : \mathbb{P}_{\delta + \beta} \rightarrow \mathbb{P}_\delta * \dot{R}_\beta^\delta, e_\beta^\delta(p) = \langle p \mid \delta, p \mid \Pi(\delta, \delta + \beta) \rangle$   $\tau$  あり、かつ、

$$\forall p_1, p_2 \in \mathbb{P}_{\delta + \beta} (p_1 \leq p_2 \iff e_\beta^\delta(p_1) \leq e_\beta^\delta(p_2))$$

$$(5) \quad \forall r \in P_\delta \quad \forall \dot{\alpha} \in V^{P_\delta} [ (r \Vdash_\delta \dot{\alpha} \in \dot{R}_\beta^\delta) \\ \rightarrow \exists p \in P_{\delta+\beta} (p \Vdash_\delta r \wedge r \Vdash_\delta p \Vdash_{\delta+\beta} \dot{\alpha} \text{ in } \dot{R}_\beta^\delta) ]$$

$$(6) \quad \dot{S}_\beta^\delta = (e_\beta^\delta(\dot{Q}_{\delta+\beta}))_{P_\delta}$$

$$(7) \quad \Vdash_\delta \langle \dot{R}_\beta^\delta \mid \beta \leq \alpha \rangle, \langle \dot{S}_\beta^\delta \mid \beta < \alpha \rangle \text{ は RCS-iteration}''$$

(1)-(5) は全ての  $\beta \leq \alpha$  についての主張であり、(6) は全ての  $\beta < \alpha$  についての主張である。また、

$$\langle \dot{R}_\beta^\delta \mid \beta \leq \alpha \rangle = \{ \text{op}(\dot{p}, \dot{R}_\beta^\delta) \mid \beta \leq \alpha, \dot{p} \in V^{P_\delta} \}$$

と表える。  $\langle \dot{S}_\beta^\delta \mid \beta < \alpha \rangle$  についても同様である。

注意. (1), 上の定義の (1)-(6) において,  $e_\beta^\delta(\dot{q})$  は  $P_\delta * \dot{R}_\beta^\delta$ -name である。また, (d) においては,  $P_\delta \leq P_\beta$  なる  $\tau$ ,  $\text{dom}(f)$  は  $P_\delta$  の antichain である。

(2). 定義の (4), (5) により,  $e_\beta^\delta$  は dense embedding である。

(3).  $e_\beta^\delta, \dot{R}_\beta^\delta, \dot{S}_\beta^\delta$  は単に,  $e_\beta, \dot{R}_\beta, \dot{S}_\beta$  と書くとよい。

定理.  $\delta \leq \varepsilon$  とする,  $\alpha \leq \varepsilon - \delta$  に對し,  $\alpha$  までの Schwarz

$$\langle \Vdash_{\delta+\beta} \mid \beta \leq \alpha \rangle, \langle e_\beta \mid \beta \leq \alpha \rangle, \langle \dot{R}_\beta \mid \beta \leq \alpha \rangle, \langle \dot{S}_\beta \mid \beta < \alpha \rangle$$

が存在する。特に  $\alpha = \varepsilon - \delta$  とすると、

$$e_{\varepsilon-\delta} : P_\varepsilon \xrightarrow{\text{dense}} P_\delta * \dot{R}_{\varepsilon-\delta}$$

$$\Vdash_\delta \langle \dot{R}_\beta \mid \beta \leq \varepsilon - \delta \rangle, \langle \dot{S}_\beta \mid \beta < \varepsilon - \delta \rangle \text{ は RCS-iteration}''$$

証明は,  $\alpha \leq \varepsilon - \delta$  についての帰納法による。

## 参考文献

- S. Shelah, Iterated forcing and changing cofinalities, Israel J. of Math. 40  
(1981) pp. 1-32.
- ∠ Proper Forcing. Lecture Notes in Mathematics, 940.  
Springer (1982) pp. 304-353