

1 Definitions

Definition 1

$$\text{traces}(P \circ Q) = \text{traces}(P) \cup \text{traces}(Q)$$

$$\begin{aligned} \text{failures}(P \circ Q) = \{ & (s, X) \mid \\ & (s, X) \in \text{failures}(P) \cup \text{failures}(Q), \\ & g(s, P) \Rightarrow (s, X) \in \text{failures}(P), \\ & g(s, Q) \Rightarrow (s, X) \in \text{failures}(Q) \} \end{aligned}$$

where $g(s, P)$ requires that the trace s is not refused by process P , and it is defined as follows.

$$\begin{aligned} g(\langle \rangle, P) &= \text{true} \\ g(s \hat{\langle} \alpha \rangle, P) &= g(s, P) \wedge ((s, \{\alpha\}) \notin \text{failures}(P)) \end{aligned}$$

Definition 2

$$\text{traces}(P\$) = \text{traces}(P)$$

$$\begin{aligned} \text{failures}(P\$) = \text{failures}(P) \cup \{ & (s, X) \mid \\ & \exists Y. ((s, Y) \in \text{failures}(P) \wedge X \subseteq Y \cup \mathcal{A}_1), \\ & \exists \alpha. (s \hat{\langle} \alpha \rangle \in \text{traces}(P) \wedge \alpha \notin X) \} \end{aligned}$$

The condition $(X \subseteq Y \cup \mathcal{A}_1)$ means sending events can be refused in $P\$$, and the last condition $(\alpha \notin X)$ requires that an event is not refused at least. Then, the following Theorem 2 holds as expected.

Definition 3

$$\text{traces}(\square_{x \in C} @x \rightarrow P(x)) = \{ \langle \rangle \} \cup \{ \langle \alpha \rangle \hat{s} \mid \alpha \in C, s \in \text{traces}(P(\alpha)) \}$$

$$\begin{aligned} \text{failures}(\square_{x \in C} @x \rightarrow P(x)) = \{ & (\langle \rangle, X) \mid X \cap C = \emptyset \} \\ & \cup \{ (\langle \alpha \rangle \hat{s}, X) \mid \alpha \in C, (s, X) \in \text{failures}(P(\alpha)) \} \end{aligned}$$

Definition 4

$$\text{traces}(\prod_{x \in C} @x \rightarrow P(x)) = \{ \langle \rangle \} \cup \{ \langle \alpha \rangle \hat{s} \mid \alpha \in C, s \in \text{traces}(P(\alpha)) \}$$

$$\begin{aligned} \text{failures}(\prod_{x \in C} @x \rightarrow P(x)) = \{ & (\langle \rangle, X) \mid \exists \alpha \in C. \alpha \notin X \} \\ & \cup \{ (\langle \alpha \rangle \hat{s}, X) \mid \alpha \in C, (s, X) \in \text{failures}(P(\alpha)) \} \end{aligned}$$

Definition 5

$$\text{traces}(P \triangleright Q) = \text{traces}(P) \cup \text{traces}(Q)$$

$$\text{failures}(P \triangleright Q) = \text{failures}(Q) \cup \{ (s, X) \mid s \neq \langle \rangle, (s, X) \in \text{failures}(P) \}$$

2 Theorems

Theorem 1

- (1) $P_i \sqsubseteq_T \bigcirc_{i \in I} @P_i$
- (2) $\bigcirc_{i \in I} @(\alpha \rightarrow P_i) =_F \alpha \rightarrow (\bigcirc_{i \in I} @P_i)$
- (3) $(i \neq j \Rightarrow \alpha_i \neq \alpha_j) \Rightarrow$
 $\bigcirc_{i \in I} @(\alpha_i \rightarrow P_i) =_F \square_{i \in I} @(\alpha_i \rightarrow R_i)$

Theorem 2

- (1) $(I_l = \phi) \Rightarrow$
 $(\square_{i \in I} @(\alpha_i \rightarrow B_i))\$ =_F \square_{i \in I_l} @(\alpha_i \rightarrow B_i\$)$
- (2) $(I_l \neq \phi \wedge I_r = \phi) \Rightarrow$
 $(\square_{i \in I} @(\alpha_i \rightarrow B_i))\$ =_F \sqcap_{i \in I_l} @(\alpha_i \rightarrow B_i\$)$
- (3) $(I_l \neq \phi \wedge I_r \neq \phi) \Rightarrow (\square_{i \in I} @(\alpha_i \rightarrow B_i))\$$
 $=_F \sqcap_{i \in I_l} @(\alpha_i \rightarrow B_i\$) \triangleright \square_{j \in I_r} @(\alpha_j \rightarrow B_j\$)$

where $I_l = I \cap A_l$, $I_r = I \cap A_r$.

3 Theorem 2(1) 受信イベント

$$(I_l = \phi) \Rightarrow (\square_{i \in I} @(\alpha_i \rightarrow B_i))\$ =_F \square_{i \in I_r} @(\alpha_i \rightarrow B_i\$)$$

$I_l = \phi$ より $I = I_r$ なので、

$$(\square_{i \in I_r} @(\alpha_i \rightarrow B_i))\$ =_F \square_{i \in I_r} @(\alpha_i \rightarrow B_i\$)$$

が言えればよい。

$$P = \square_{i \in I_r} @(\alpha_i \rightarrow B_i)$$

とおく。

3.1 traces

左辺について、Definition 2 と Definition 3 より、

$$\begin{aligned} \text{traces}((\square_{i \in I_r} @(\alpha_i \rightarrow B_i))\$) &= \text{traces}(\square_{i \in I_r} @(\alpha_i \rightarrow B_i)) \\ &= \{\langle \rangle\} \cup \{\langle \alpha \rangle^s \mid \alpha \in I_r, s \in \text{traces}(B_\alpha)\} \end{aligned}$$

右辺について、Definition 2 と Definition 3 より、

$$\begin{aligned} \text{traces}(\square_{i \in I_?} @(\alpha_i \rightarrow B_i \$)) &= \{\langle \rangle\} \cup \{\langle \alpha \rangle s \mid \alpha \in I_?, s \in \text{traces}(B_\alpha \$)\} \\ &= \{\langle \rangle\} \cup \{\langle \alpha \rangle s \mid \alpha \in I_?, s \in \text{traces}(B_\alpha)\} \end{aligned}$$

以上より、右辺と左辺の traces は等しい。

3.2 failures

(1) $\text{failures}(P \$) \subseteq \text{failures}(\square_{x \in I_?} @x \rightarrow B_x \$)$ を証明する。

$$(s, X) \in \text{failures}(P \$)$$

とする。Definition 2 より、

$$(s, X) \in \text{failures}(P)$$

または、

$$\exists Y. (s, Y) \in \text{failures}(P), X \subseteq Y \cup \mathcal{A}_I, \exists \beta. s \hat{\langle} \beta \in \text{traces}(P), \beta \notin X$$

(i) $(s, X) \in \text{failures}(P)$ の場合：

Definition 3 より、

$$(s, X) \in \{(\langle \rangle, X) \mid X \cap I_? = \phi\} \cup \{(\langle \alpha \rangle s', X) \mid \alpha \in I_?, (s', X) \in \text{failures}(B_\alpha)\}$$

(i-1) $(s, X) \in \{(\langle \rangle, X) \mid X \cap I_? = \phi\}$ の場合：

すなわち、 $s = \langle \rangle, X \cap I_? = \phi$. よって、Definition 3 より、

$$(\langle \rangle, X) \in \text{failures}(\square_{x \in I_?} @x \rightarrow B_x \$)$$

(i-2) $(s, X) \in \{(\langle \alpha \rangle s', X) \mid \alpha \in I_?, (s', X) \in \text{failures}(B_\alpha)\}$ の場合：

すなわち、 $s = \langle \alpha \rangle s', \alpha \in I_?, (s', X) \in \text{failures}(B_\alpha)$. Definition 2 より、

$$(s', X) \in \text{failures}(B_\alpha \$).$$

よって、Definition 3 より、

$$(\langle \rangle, X) \in \text{failures}(\square_{x \in I_?} @x \rightarrow B_x \$)$$

(ii) ある Y と β で $(s, Y) \in \text{failures}(P), X \subseteq Y \cup \mathcal{A}_I, s \hat{\langle} \beta \in \text{traces}(P), \beta \notin X$ の場合：

Definition 3 より、

$$(s, Y) \in \{(\langle \rangle, X) \mid X \cap I_? = \phi\} \cup \{(\langle \alpha \rangle s', X) \mid \alpha \in I_?, (s', X) \in \text{failures}(B_\alpha)\}$$

(i-1) $(s, Y) \in \{(\langle \rangle, X) \mid X \cap I_? = \phi\}$ の場合 :

すなわち、 $s = \langle \rangle, Y \cap I_? = \phi$. 仮定より、 $I_? \subseteq A_?$. $X \subseteq Y \cup A_!$ であるので、 $X \cap I_? = \phi$. よって、Definition 3 より、

$$(\langle \rangle, X) \in failures(\square_{x \in I_?} @x \rightarrow B_x \$)$$

(i-2) $(s, Y) \in \{(\langle \alpha \rangle s', X) \mid \alpha \in I_?, (s', X) \in failures(B_\alpha)\}$ の場合 :

すなわち、 $s = \langle \alpha \rangle s', \alpha \in I_?, (s', Y) \in failures(B_\alpha)$. また、 $\langle \alpha \rangle s' \langle \beta \rangle \in traces(P)$ であるので、Definition 3 より、 $s' \langle \beta \rangle \in traces(B_\alpha)$. 以上をまとめると、

$$(s', Y) \in failures(B_\alpha), X \subseteq Y \cup A_!, s' \langle \beta \rangle \in traces(B_\alpha), \beta \notin X$$

であるので、Definition 2 より、

$$(s', X) \in failures(B_\alpha \$)$$

よって、Definition 3 より、

$$(\langle \rangle, X) \in failures(\square_{x \in I_?} @x \rightarrow B_x \$)$$

(2) $failures(\square_{x \in I_?} @x \rightarrow B_x \$) \subseteq failures(P \$)$ を証明する。

$(s, X) \in failures(\square_{x \in I_?} @x \rightarrow B_x \$)$ とする。Definition 3 より、 $(s, X) \in \{(\langle \rangle, X) \mid X \cap I_? = \phi\} \cup \{(\langle \alpha \rangle s', X) \mid \alpha \in I_?, (s', X) \in failures(B_\alpha \$)\}$

(i) $(s, X) \in \{(\langle \rangle, X) \mid X \cap I_? = \phi\}$ の場合 :

すなわち、 $s = \langle \rangle, X \cap I_? = \phi$. よって、Definition 2 と Definition 3 より、

$$(\langle \rangle, X) \in failures((\square_{x \in I_?} @x \rightarrow B_x) \$) = failures(P \$)$$

(ii) $(s, X) \in \{(\langle \alpha \rangle s', X) \mid \alpha \in I_?, (s', X) \in failures(B_\alpha \$)\}$ の場合 :

すなわち、 $s = \langle \alpha \rangle s', \alpha \in I_?, (s', X) \in failures(B_\alpha \$)$. Definition 2 より、ある Y と β で、

$$(s', Y) \in failures(B_\alpha), X \subseteq Y \cup A_!, s' \langle \beta \rangle \in traces(B_\alpha), \beta \notin X$$

よって、Definition 3 より、

$$(s, X) \in failures(\square_{x \in I_?} @x \rightarrow B_x) \subseteq failures(P \$)$$

4 Theorem 2(2) 送信イベント

$$I_! \subseteq A_!, I_! \neq \phi, P = \square_{x \in I_!} @x \rightarrow B_x$$

とする。このとき、

$$P \$ =_F \square_{x \in I_!} @x \rightarrow B_x \$$$

が成り立つ。

4.1 証明：

(1) $failures(P\$) \subseteq failures(\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x\$)$ を証明する。

$(s, X) \in failures(P\$)$ とする。Definition 2 より、 $(s, X) \in failures(P)$ または、 $\exists Y. (s, Y) \in failures(P), X \subseteq Y \cup A_1, \exists \beta. s \hat{\langle} \beta \in traces(P), \beta \notin X$

(i) $(s, X) \in failures(P)$ の場合：

Definition 3 より、

$$(s, X) \in \{(\langle \rangle, X) \mid X \cap I_1 = \phi\} \cup \{(\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) \mid \alpha \in I_1, (s', X) \in failures(B_\alpha)\}$$

(i-1) $(s, X) \in \{(\langle \rangle, X) \mid X \cap I_1 = \phi\}$ の場合：

すなわち、 $s = \langle \rangle, X \cap I_1 = \phi$. $X \cap I_1 = \phi$ と $I_1 \neq \phi$ より、ある $\alpha \in I_1$ で $\alpha \notin X$. よって、Definition 4 より、

$$(\langle \rangle, X) \in failures(\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x\$)$$

(i-2) $(s, X) \in \{(\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) \mid \alpha \in I_1, (s', X) \in failures(B_\alpha)\}$ の場合：

すなわち、

$$s = \langle \alpha \rangle \hat{s}', \alpha \in I_1, (s', X) \in failures(B_\alpha)$$

Definition 2 より、 $(s', X) \in failures(B_\alpha\$)$. よって、Definition 4 より、 $(\langle \rangle, X) \in failures(\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x\$)$

(ii) ある Y と β で $(s, Y) \in failures(P), X \subseteq Y \cup A_1, s \hat{\langle} \beta \in traces(P), \beta \notin X$ の場合：

Definition 3 より、

$$(s, Y) \in \{(\langle \rangle, X) \mid X \cap I_1 = \phi\} \cup \{(\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) \mid \alpha \in I_1, (s', X) \in failures(B_\alpha)\}$$

(i-1) $(s, Y) \in \{(\langle \rangle, X) \mid X \cap I_1 = \phi\}$ の場合：

すなわち、 $s = \langle \rangle, Y \cap I_1 = \phi$.

ここで、 $\langle \rangle \hat{\langle} \beta \in traces(P)$ であるので、Definition 3 より、 $\beta \in I_1$. すなわち、仮定より、 $\beta \in I_1, \beta \notin X$ よって、Definition 3 より、

$$(\langle \rangle, X) \in failures(\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x\$)$$

(i-2) $(s, Y) \in \{(\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) \mid \alpha \in I_1, (s', X) \in failures(B_\alpha)\}$ の場合：

すなわち、 $s = \langle \alpha \rangle \hat{s}', \alpha \in I_1, (s', Y) \in failures(B_\alpha)$. また、 $\langle \alpha \rangle \hat{s}' \hat{\langle} \beta \in traces(P)$ であるので、Definition 3 より、 $s' \hat{\langle} \beta \in traces(B_\alpha)$. 以上をまとめると、

$$(s', Y) \in failures(B_\alpha), X \subseteq Y \cup A_1, s' \hat{\langle} \beta \in traces(B_\alpha), \beta \notin X$$

であるので、Definition 2 より、

$$(s', X) \in failures(B_\alpha\$)$$

よって、Definition 4 より、

$$(\langle \rangle, X) \in failures(\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x\$)$$

(2) $failures(\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x\$) \subseteq failures(P\$)$ を証明する。

$(s, X) \in failures(\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x\$)$ とする。Definition 4 より、 $(s, X) \in \{(\langle \rangle, X) \mid \exists \alpha \in I_1. \alpha \notin X\} \cup \{(\langle \alpha \rangle \hat{\ } s', X) \mid \alpha \in I_1, (s', X) \in failures(B_\alpha\$)\}$

(i) $(s, X) \in \{(\langle \rangle, X) \mid \exists \alpha \in I_1. \alpha \notin X\}$ の場合：

すなわち、ある α で、 $s = \langle \rangle$, $\alpha \in I_1. \alpha \notin X$(*1)

$Y = \mathcal{A}_? \cup (\mathcal{A}_! - C)$ とおくと、Definition 3 より、

$$(\langle \rangle, Y) \in failures(\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x) = failures(P)$$

また、(*1) と Definition 3 より、

$$\langle \alpha \rangle \in traces(\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x) = traces(P)$$

ここで、

$$X \subseteq (\mathcal{A}_! \cup \mathcal{A}_?) = \mathcal{A}_? \cup (\mathcal{A}_! - C) \cup \mathcal{A}_! = Y \cup \mathcal{A}_!$$

以上をまとめると、

$$\begin{aligned} (\langle \rangle, Y) &\in failures(\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x) = failures(P), \\ X &\subseteq Y \cup \mathcal{A}_!, \\ \langle \alpha \rangle &\in traces(P), \\ \alpha &\notin X \end{aligned}$$

すなわち、

$$(s, X) \in failures(P\$).$$

(ii) $(s, X) \in \{(\langle \alpha \rangle \hat{\ } s', X) \mid \alpha \in I_1, (s', X) \in failures(B_\alpha\$)\}$ の場合：

すなわち、 $s = \langle \alpha \rangle \hat{\ } s'$, $\alpha \in I_1$, $(s', X) \in failures(B_\alpha\$)$. Definition 2 より、ある Y と β で、 $(s', Y) \in failures(B_\alpha)$, $X \subseteq Y \cup \mathcal{A}_!$, $s' \hat{\ } \langle \beta \rangle \in traces(B_\alpha)$, $\beta \notin X$. よって、Definition 3 より、

$$(s, X) \in failures(\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x) \subseteq failures(P\$)$$

5 Theorem 2(3) 送信イベント & 受信イベント

$$I_! \subseteq \mathcal{A}_!, I_! \neq \phi,$$

$$I_? \subseteq \mathcal{A}_?, I_? \neq \phi,$$

$$I = I_! \cup I_?,$$

$$P = \square_{x \in C} @x \rightarrow B_x,$$

$$R = (\square_{x \in I_!} @x \rightarrow B_x \$) \triangleright (\square_{x \in I_?} @x \rightarrow B_x \$)$$

とする。このとき、

$$P\$ =_F R$$

が成り立つ。

5.1 証明：

(1) $failures(P\$) \subseteq failures(R)$ を証明する。

$(s, X) \in failures(P\$)$ とする。Definition 2 より、

$(s, X) \in failures(P)$ または、 $\exists Y. (s, Y) \in failures(P), X \subseteq Y \cup \mathcal{A}_!, \exists \beta. s \hat{\langle} \beta \in traces(P), \beta \notin X$

(i) $(s, X) \in failures(P)$ の場合：

Definition 3 より、

$$(s, X) \in \{(\langle \rangle, X) \mid X \cap I = \phi\} \cup \{(\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) \mid \alpha \in I, (s', X) \in failures(B_\alpha)\}$$

(i-1) $(s, X) \in \{(\langle \rangle, X) \mid X \cap I = \phi\}$ の場合：すなわち、 $s = \langle \rangle, X \cap I = \phi$ 。ここで、 $I = I_! \cup I_?$ なので、 $X \cap I_? = \phi$ 。よって、Definition 4 より、

$$(\langle \rangle, X) \in failures(\square_{x \in I_?} @x \rightarrow B_x \$)$$

さらに、Definition 5 より、

$$(\langle \rangle, X) \in failures((\square_{x \in I_!} @x \rightarrow B_x \$) \triangleright (\square_{x \in I_?} @x \rightarrow B_x \$)) \subseteq failures(R)$$

(i-2) $(s, X) \in \{(\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) \mid \alpha \in C, (s', X) \in failures(B_\alpha)\}$ の場合：

すなわち、

$$s = \langle \alpha \rangle \hat{s}', \alpha \in C, (s', X) \in failures(B_\alpha)$$

(i-2-1) $\alpha \in I_?$ の場合。Definition 4 より、

$$(\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) \in failures(\square_{x \in I_?} @x \rightarrow B_x \$)$$

よって、Definition 5 より、

$$(\langle \rangle, X) \in failures((\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x \$) \triangleright (\prod_{x \in I_2} @x \rightarrow B_x \$)) \subseteq failures(R)$$

(i-2-1) $\alpha \in I_2$ の場合。

Definition 3 より、

$$(\langle \alpha \rangle^{\wedge} s', X) \in failures(\prod_{x \in I_2} @x \rightarrow B_x \$)$$

よって、Definition 5 より、

$$\begin{aligned} (\langle \alpha \rangle^{\wedge} s', X) &\in failures((\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x \$) \triangleright (\prod_{x \in I_2} @x \rightarrow B_x \$)) \\ &\subseteq failures(R) \end{aligned}$$

(i-2-2) $\alpha \in I_1$ の場合。

Definition 4 より、

$$(\langle \alpha \rangle^{\wedge} s', X) \in failures(\prod_{x \in I_2} @x \rightarrow B_x \$)$$

よって、

$$\langle \alpha \rangle^{\wedge} s' \neq \langle \rangle$$

であるので、Definition 5 より、

$$\begin{aligned} (\langle \alpha \rangle^{\wedge} s', X) &\in failures((\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x \$) \triangleright (\prod_{x \in I_2} @x \rightarrow B_x \$)) \\ &\subseteq failures(R) \end{aligned}$$

(ii) ある Y と β で $(s, Y) \in failures(P)$, $X \subseteq Y \cup A_1$, $s^{\wedge} \langle \beta \rangle \in traces(P)$, $\beta \notin X$ の場合 :

Definition 3 より、

$$(s, Y) \in \{(\langle \rangle, X) \mid X \cap C = \phi\} \cup \{(\langle \alpha \rangle^{\wedge} s', X) \mid \alpha \in C, (s', X) \in failures(B_\alpha)\}$$

(i-1) $(s, Y) \in \{(\langle \rangle, X) \mid X \cap C = \phi\}$ の場合 :

すなわち、 $s = \langle \rangle$, $Y \cap C = \phi$.

$Y \cap C = \phi$, $I_2 \subseteq C$, $X \subseteq Y \cup A_1$ より、 $X \cap I_2 = \phi$ を導ける。よって、Definition 3 より、

$$(\langle \rangle, X) \in failures(\prod_{x \in I_2} @x \rightarrow B_x \$)$$

さらに、Definition 5 より、

$$(\langle \rangle, X) \in failures((\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x \$) \triangleright (\prod_{x \in I_2} @x \rightarrow B_x \$)) \subseteq failures(R)$$

(i-2) $(s, Y) \in \{(\langle \alpha \rangle^{\wedge} s', X) \mid \alpha \in C, (s', X) \in failures(B_\alpha)\}$ の場合 :

すなわち、 $s = \langle \alpha \rangle \hat{s}'$, $\alpha \in C$, $(s', Y) \in failures(B_\alpha)$. また、 $\langle \alpha \rangle \hat{s}' \langle \beta \rangle \in traces(P)$ であるので、Definition 3 より、

$$s' \langle \beta \rangle \in traces(B_\alpha)$$

以上をまとめると、

$$(s', Y) \in failures(B_\alpha), X \subseteq Y \cup A_1, s' \langle \beta \rangle \in traces(B_\alpha), \beta \notin X$$

であるので、Definition 2 より、

$$(s', X) \in failures(B_\alpha \$).$$

よって、Definition 3,8 より、

$$(\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) \in failures(\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x \$)$$

または、

$$(\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) \in failures(\square_{x \in I_7} @x \rightarrow B_x \$)$$

すなわち、Definition 5 より、

$$(s, X) \in failures((\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x \$) \triangleright (\square_{x \in I_7} @x \rightarrow B_x \$)) \subseteq failures(R)$$

(2) $failures(R) \subseteq failures(P \$)$ を証明する。

$(s, X) \in failures(R)$ とする。Definition 5 より、

$$(s, X) \in failures(\square_{x \in I_7} @x \rightarrow B_x \$)$$

または、

$$(s, X) \in \{(s, X) | s \neq \langle \rangle, (s, X) \in failures(\prod_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x \$)\}$$

(i) $(s, X) \in failures(\square_{x \in I_7} @x \rightarrow B_x \$)$ の場合 :

すなわち、

$$(s, X) \in \{(\langle \rangle, X) | X \cap I_7 = \phi\} \cup \{(\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) | \alpha \in I_7, (s', X) \in failures(B_\alpha \$)\}$$

(i-1) $(s, X) \in \{(\langle \rangle, X) | X \cap I_7 = \phi\}$ の場合 :

すなわち、 $s = \langle \rangle$, $X \cap I_7 = \phi$. よって、Definition 2 と Definition 3 より、

$$(\langle \rangle, X) \in failures(\square_{x \in I_7} @x \rightarrow B_x)$$

$I_7 \neq \phi$ なので、 $\exists \beta \in I_7$.

$X \cap I_7 = \phi$ なので、 $\beta \notin X$, $\langle \beta \rangle \in traces(\square_{x \in I_7} @x \rightarrow B_x)$,

$Y = X - A_1$ とおくと、 $Y \cap (I_1 \cup I_7) = \phi$, $X \subseteq Y \cup A_1$.

以上より、

$$\begin{aligned} (\langle \rangle, X) &\in \{(s, X) \mid \exists Y. (s, Y) \in failures(\Box_{x \in C} @x \rightarrow B_x), \\ X &\subseteq Y \cup \mathcal{A}_1, \\ \exists \beta. s \langle \beta \rangle &\in traces(\Box_{x \in C} @x \rightarrow B_x), \beta \notin X\} \end{aligned}$$

よって、

$$failures((\Box_{x \in C} @x \rightarrow B_x)\$) = failures(P\$)$$

(i-2) $(s, X) \in \{(\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) \mid \alpha \in I_?, (s', X) \in failures(B_\alpha)\}$ の場合 :

すなわち、 $s = \langle \alpha \rangle \hat{s}'$, $\alpha \in I_?$, $(s', X) \in failures(B_\alpha)$. Definition 2 より

$$(s', X) \in failures(B_\alpha)$$

またはある Y と β で、

$$(s', Y) \in failures(B_\alpha), X \subseteq Y \cup \mathcal{A}_1, s' \langle \beta \rangle \in traces(B_\alpha), \beta \notin X$$

(i-2-1) $(s', X) \in failures(B_\alpha)$ の場合 : $s = \langle \alpha \rangle \hat{s}'$, $\alpha \in I_? \subseteq C$, $(s', X) \in failures(B_\alpha)$ よって、Definition 3 より、

$$\begin{aligned} (\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) &\in failures(\Box_{x \in C} @x \rightarrow B_x) \\ &\subseteq failures((\Box_{x \in C} @x \rightarrow B_x)\$) \\ &= failures(P\$) \end{aligned}$$

(i-2-2) ある Y と β で $(s', Y) \in failures(B_\alpha)$, $X \subseteq Y \cup \mathcal{A}_1$, $s' \langle \beta \rangle \in traces(B_\alpha)$, $\beta \notin X$ の場合 : $s = \langle \alpha \rangle \hat{s}'$, $\alpha \in I_? \subseteq C$, $(s', Y) \in failures(B_\alpha)$, $X \subseteq Y \cup \mathcal{A}_1$, $s' \langle \beta \rangle \in traces(B_\alpha)$, $\beta \notin X$ よって、Definition 3 より、

$$(\langle \alpha \rangle \hat{s}', Y) \in failures(\Box_{x \in C} @x \rightarrow B_x),$$

ここで、

$$\langle \alpha \rangle \hat{s}' \langle \beta \rangle \in traces(\Box_{x \in C} @x \rightarrow B_x)$$

より、

$$(\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) \in failures((\Box_{x \in C} @x \rightarrow B_x)\$) = failures(P\$)$$

(ii) $(s, X) \in \{(s, X) \mid s \neq \langle \rangle, (s, X) \in failures(\Box_{x \in I_1} @x \rightarrow B_x)\}$ の場合 :

すなわち、

$$\begin{aligned} s &\neq \langle \rangle \\ (s, X) &\in \{(\langle \rangle, X) \mid \exists \alpha \in I_1. \alpha \notin X\} \\ &\cup \{(\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) \mid \alpha \in I_1, (s', X) \in failures(B_\alpha)\} \end{aligned}$$

すなわち、

$$s = \langle \alpha \rangle \hat{s}', \alpha \in I_1, (s', X) \in failures(B_\alpha \$)$$

Definition 2 より

$$(s', X) \in failures(B_\alpha)$$

またはある Y と β で、

$$(s', Y) \in failures(B_\alpha), X \subseteq Y \cup A_1, s' \hat{\langle \beta \rangle} \in traces(B_\alpha), \beta \notin X$$

(ii-1) $(s', X) \in failures(B_\alpha)$ の場合 :

$$s = \langle \alpha \rangle \hat{s}', \alpha \in I_1 \subseteq C, (s', X) \in failures(B_\alpha)$$

よって、Definition 3 より、

$$\begin{aligned} (\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) &\in failures(\square_{x \in C} @x \rightarrow B_x) \\ &\subseteq failures((\square_{x \in C} @x \rightarrow B_x) \$) \\ &= failures(P \$) \end{aligned}$$

(ii-2) ある Y と β で $(s', Y) \in failures(B_\alpha)$, $X \subseteq Y \cup A_1$, $s' \hat{\langle \beta \rangle} \in traces(B_\alpha)$, $\beta \notin X$ の場合 :

すなわち $s = \langle \alpha \rangle \hat{s}'$, $\alpha \in I_1 \subseteq C$, $(s', Y) \in failures(B_\alpha)$, $X \subseteq Y \cup A_1$, $s' \hat{\langle \beta \rangle} \in traces(B_\alpha)$, $\beta \notin X$

よって、Definition 3 より、

$$(\langle \alpha \rangle \hat{s}', Y) \in failures(\square_{x \in C} @x \rightarrow B_x)$$

ここで、

$$\langle \alpha \rangle \hat{s}' \hat{\langle \beta \rangle} \in traces(\square_{x \in C} @x \rightarrow B_x)$$

より、

$$(\langle \alpha \rangle \hat{s}', X) \in failures((\square_{x \in C} @x \rightarrow B_x) \$) = failures(P \$)$$