『プログラミング言語の形式的意味論』正誤表 第1版第2刷用

末永 幸平 勝股 審也 中澤 巧爾 西村 進 前田 敦司

最終更新: 2024年4月19日

まえがき

●「本書の使い方」の段落において第 13 章と第 14 章に言及がありますが、本翻訳ではこれらの章は割愛されています.

第1章

第2章

• P.22, 2.3 節: $a_0 \le a_1$ のための操作的意味論の 2 つ目の規則 (false となる場合) の条件が

 n_1 より n_0 が大きいか等しいとき

とあるのは

 n_1 より n_0 が大きいとき

の誤りです.

• P.24, 問題 2.7: 「任意の状態 σ について $\langle w, \sigma \rangle \to \sigma'$ となるような状態 σ' は存在しないことを説明せよ」は,曖昧性のある文でした.ここでの意図は,「どのような状態 σ を取ってきても,その σ に対して $\langle w, \sigma \rangle \to \sigma'$ が成り立つような σ' は存在しない」ということです.「以下を満たす σ' は存在しないことを証明せよ:任意の状態 σ について $\langle w, \sigma \rangle \to \sigma'$ となる」という意味では**ありません**.したがって,ここで証明すべきことは,「どのような状態 σ, σ' を取ってきても, $\langle w, \sigma \rangle \to \sigma'$ は成り立たない」ということです.

第3章

第4章

● P.56, 下から 7 行目:「特殊な規則帰納法のインスタンスである」とありますが、ここでの インスタンス は「規則インスタンス」と呼んでいるものとは関係なく、「例」という意味の一般名詞としてのインスタンスのつもりでした.混乱を招くので避けるべきでした.

第5章

• P.84, 定理 5.11 の証明:

$$f(fix(f)) = f(\bigsqcup_{n \in \omega} f^n(\bot)) \qquad (f \, の連続性から)$$

$$= \bigsqcup_{n \in \omega} f^{n+1}(\bot) \qquad (\bot \, と \, \bigsqcup \, の定義から)$$

$$= (\bigsqcup_{n \in \omega} f^{n+1}(\bot)) \, \sqcup \, \{\bot\} \qquad (\bot \, = f^0(\bot) \, \curlywedge \, b)$$

$$= \bigsqcup_{n \in \omega} f^n(\bot) \qquad (fix(f) \, の定義より)$$

$$= fix(f)$$

の部分において,各行の(...)は,その行の = の右辺と,次の行の = の右辺とがなぜ等しいと言えるかの説明が書いてあります.例えば,「(f の連続性から)」の部分は, $f(\bigsqcup_{n\in\omega}f^n(\bot))$ と $\bigsqcup_{n\in\omega}f^{n+1}(\bot)$ がなぜ等しいと言えるのかが書いてあります.ただし,

$$f(fix(f)) = f(\bigsqcup_{n \in \omega} f^n(\bot))$$

$$= \bigsqcup_{n \in \omega} f^{n+1}(\bot) \qquad (f \, の連続性から)$$

$$= (\bigsqcup_{n \in \omega} f^{n+1}(\bot)) \sqcup \{\bot\} \qquad (\bot \, \succeq \, \bigsqcup \, の定義から)$$

$$= \bigsqcup_{n \in \omega} f^n(\bot) \qquad (\bot = f^0(\bot) \, \gimel \, b)$$

$$= fix(f) \qquad (fix(f) \, の定義より)$$

のように各説明を一行ずつ下げて,各行の(...)が,その行の = の右辺と,その前の行の = の右辺とが等しい理由を説明する方が標準的かもしれません.

第6章

第7章

● P.116: **Assn** が "expressive" であることを,本書では **Assn** が「表現可能」と 訳しましたが,この訳語の選択はあまり適当ではないかもしれません. **Assn** が "expressive" とは P.116 の定義にあるように、 \mathbf{Assn} が任意のコマンド c と任意の事後条件 B について、任意の解釈について最弱自由事前条件をとなるような表明が \mathbf{Assn} で書けることを指します。すなわち、最弱自由事前条件を表現できるというのが "expressiveness" の趣旨なので、「表現力豊か」とでも訳すべきかもしれません。

第8章

第9章

第10章

第 11 章

第12章

付録 A

その他

●「規則インスタンス」と「規則のインスタンス」で訳語が揺れている箇所があるようです.この2つは使い分けられているわけではなく,どちらも"rule instance"の訳語を意図しています.

謝辞