

コンパイラ – 原理と構造 – 初版 正誤表

大堀 淳

令和3年10月15日

- vi ページ (節目次 5.9)
誤： 5.9 先読み文字による **アリゴリズム** の改良
正： 5.9 先読み文字による **アルゴリズム** の改良
- 5 ページ (18 行)
誤： 次の状態 q
正： 次の状態 q'
- 5 ページ (20 行)
誤： 3 つ組 $(q, s', \text{右 or 左})$
正： 3 つ組 $(q', s', \text{右 or 左})$
- 8 ページ (18 行目)
誤： 列で **現** できる
正： 列で **表** 現 できる
- 14 ページ (図 1.2)
誤： \leq
正： $<$
- 15 ページ (図 1.3)
誤： \leq
正： $<$
- 47 ページ (9 行目)
誤： そのような **アリゴリズム** を
正： そのような **アルゴリズム** を
- 80 ページ (節タイトル)
誤： 5.9 先読み文字による **アリゴリズム** の改良
正： 5.9 先読み文字による **アルゴリズム** の改良

- 81 ページ (ページヘッダ)

誤 : 5.9 先読み文字による **アリゴリズム** の改良

正 : 5.9 先読み文字による **アルゴリズム** の改良

- 131 ページ (「 \cdot トップレベルの導出 :」 の図)

誤 :

$$\frac{\frac{\frac{\emptyset : \emptyset}{\vdash \text{val id} = \text{fn x} \Rightarrow \text{x} : \{\text{id} : \forall(t).t \rightarrow t\}}{\vdash \text{val id} = \text{fn x} \Rightarrow \text{x}; \text{val x} = \text{id 1} : \{\text{id} : \forall(t).t \rightarrow t, \text{x} : \text{int}\}} \quad \text{(top)} \quad \mathcal{D}_1 \quad \text{(top)} \quad \mathcal{D}_2 \quad \text{(top)}}{\vdash \text{val id} = \text{fn x} \Rightarrow \text{x}; \text{val x} = \text{id 1} : \{\text{id} : \forall(t).t \rightarrow t, \text{x} : \text{int}\}} \quad \text{(top)}$$

正 :

$$\frac{\frac{\frac{\emptyset : \emptyset}{\text{val id} = \text{fn x} \Rightarrow \text{x} : \{\text{id} : \forall(t).t \rightarrow t\}}{\text{val id} = \text{fn x} \Rightarrow \text{x}; \text{val x} = \text{id 1} : \{\text{id} : \forall(t).t \rightarrow t, \text{x} : \text{int}\}} \quad \text{(nil)} \quad \mathcal{D}_1 \quad \text{(val)} \quad \mathcal{D}_2 \quad \text{(val)}}{\text{val id} = \text{fn x} \Rightarrow \text{x}; \text{val x} = \text{id 1} : \{\text{id} : \forall(t).t \rightarrow t, \text{x} : \text{int}\}} \quad \text{(val)}$$

- 132 ページ (\mathcal{W} 定義の 6 番目)

誤 : $\mathcal{W}(\Gamma, \text{if } e_1 \text{ then } e_1 \text{ else } e_3) =$
 $\text{let } (S_1, \tau_1) = \mathcal{W}(\Gamma, e_1)$
 $(S_2, \tau_2) = \mathcal{W}(S_1(\Gamma), e_2)$
 $(S_3, \tau_3) = \mathcal{W}(S_2 S_1(\Gamma), e_3)$
 $S_4 = \mathcal{U}(\{(S_3 S_2(\tau_1), \text{bool}), (\textcolor{red}{S}_2(\tau_2), \tau_3)\})$
 $\text{in } (S_4 S_3 S_2 S_1, S_4(\tau_3))$

正 : $\mathcal{W}(\Gamma, \text{if } e_1 \text{ then } e_1 \text{ else } e_3) =$
 $\text{let } (S_1, \tau_1) = \mathcal{W}(\Gamma, e_1)$
 $(S_2, \tau_2) = \mathcal{W}(S_1(\Gamma), e_2)$
 $(S_3, \tau_3) = \mathcal{W}(S_2 S_1(\Gamma), e_3)$
 $S_4 = \mathcal{U}(\{(S_3 S_2(\tau_1), \text{bool}), (\textcolor{blue}{S}_3(\tau_2), \tau_3)\})$
 $\text{in } (S_4 S_3 S_2 S_1, S_4(\tau_3))$

- 147 ページ (評価式の 3 行目)

誤 :

$$\frac{\begin{array}{l} E \vdash e_1 \Downarrow \text{Rec}(E_0, f_0, x_0, e_0) \\ E \vdash e_2 \Downarrow v_2 \\ E_0\{\textcolor{red}{f} : \text{Rec}(E_0, f_0, x_0, e_0), \textcolor{red}{x} : v_2\} \vdash e_0 \Downarrow v \end{array}}{E \vdash e_1 e_2 \Downarrow v} \quad \text{(rec)}$$

正 :

$$\frac{\begin{array}{l} E \vdash e_1 \Downarrow \text{Rec}(E_0, f_0, x_0, e_0) \\ E \vdash e_2 \Downarrow v_2 \\ E_0\{\textcolor{blue}{f}_0 : \text{Rec}(E_0, f_0, x_0, e_0), \textcolor{blue}{x}_0 : v_2\} \vdash e_0 \Downarrow v \end{array}}{E \vdash e_1 e_2 \Downarrow v} \quad \text{(rec)}$$

- 179 ページ 14 行 (参考文献 [7])

誤 : Modern Compiler **Implement** in ML

⌈ : Modern Compiler [Implementation](#) in ML